

KERNFORSCHUNGSZENTRUM

KARLSRUHE

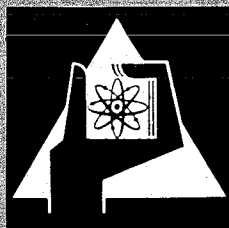
Juni 1971

KFK 1394

Datenverarbeitungszentrale
Institut für Datenverarbeitung in der Technik

TCP – Terminal Control Program –
ein Teilnehmersystem für das IBM System/360

R. Bader, G. Fleck, V. Haase, E. Holler, S. Müller, H. Santo,
M. Schayegh, F. Sell, W. Strolz, U. Ullrich, K. Weiß



GESELLSCHAFT FÜR KERNFORSCHUNG M. B. H.

KARLSRUHE

Als Manuskript vervielfältigt

Für diesen Bericht behalten wir uns alle Rechte vor

GESELLSCHAFT FÜR KERNFORSCHUNG M.B.H.
KARLSRUHE

KERNFORSCHUNGSZENTRUM KARLSRUHE

Juni 1971

KfK 1394

Datenverarbeitungszentrale
und
Institut für Datenverarbeitung in
der Technik

TCP
Terminal Control Program -
ein Teilnehmersystem für
das IBM System/360

von

R.Bader, G.Fleck, V.Haase, E.Holler, S.Müller, H.Santo,
M.Schayegh, F.Sell, W.Strolz, U.Ullrich, K.Weiß

Gesellschaft für Kernforschung m.b.H., Karlsruhe

Kurzfassung

Im Kernforschungszentrum Karlsruhe wurde das Teilnehmersystem TCP entwickelt und auf der Datenverarbeitungsanlage IBM/360-65 implementiert. Die von TCP unterstützten Terminals bestehen aus der Datenstation SIEMENS TRANSDATA 8525-101 und selbst entwickelten Datensichtgeräten.

Die TCP-Software bietet dem Terminal-Benutzer mittels einer dialogartigen Kommando-Sprache fünf Funktionskategorien: Auskunftsdienste, Datenmanipulation, Starten von Jobs, Starten von benutzerspezifischen Programmfunktionen sowie alphanumerische und graphische Ausgabe auf den Sichtgeräten.

Der Bericht gibt einen Überblick über den inneren Aufbau von TCP. Die modular aufgebauten Systemkomponenten Initialisierung, Systemüberwachung, Ein- und Ausgabesteuerung, Kommandoentschlüsselung, Bibliotheksverwaltung, TCP-Jobmanagement und TCP-Graphik werden in der Form eines "Program Logic Manual" eingehend beschrieben.

Abstract

The time-sharing-system TCP (Terminal Control Program) was developed at the Karlsruhe Nuclear-Research Center and was implemented on the central computer IBM/360-65. The terminals supported by TCP consist of the data stations SIEMENS TRANSDATA 8525-101 and of own made displays.

The TCP software offers five functional classes to the terminal user via a dialogue - based command language: general information service, conversational file handling, remote job entry, user-specific program functions, alphanumeric and graphic display.

This publication provides a surview about the internal structure of TCP. The modular system components: Initialisation, System Supervision, I/O-Control, Command Interpreter, Library Management, TCP-Job-Management and TCP-Graphic are described in detail in the form of a "Program Logic Manual".

Inhalt:

	<u>Seite</u>
I. Systemübersicht (E. Holler)	1
1. Aufgaben und Funktionen von TCP	1
2. Anschluß von TCP an das Betriebssystem der IBM /360-65	2
3. Die TCP-Komponenten und ihre Funktionen	4
3.1. Die Startphase	4
3.2. TCP - Betriebsphase	7
3.3. TCP - Abschaltphase	10
II. Initialisierung (W. Strolz, K. Weiß)	11
1. TCP1BEGN	11
2. TCP1INIT	12
2.1. CSECT TCP1INIT	13
2.2. CSECT TCP1TSUP	14
3. TCP1BASE	17
4. Initialisierung der DCB's für die Bibliotheken und die Spool-Datasets	19
5. TCP1DSUP	19
5.1. TCP1DTAB	24
III. Systemüberwachung (F. Sell)	24
1. Aktivitäten des OS	24
2. Aktivitäten des TCP	26
2.1. TCP1BASE, CSECT TCP1OPCP (Operator Command Processing)	26
2.2. Nachrichten des Operateurs an TCP-Benutzer	27
2.3. Überprüfen, welche Benutzer aktiv sind	29
2.4. Ablaufsteuerung des TCP	29

	<u>Seite</u>
3. Querverbindungen zwischen OS und TCP	31
3.1. Anwendung in TCPWTR	31
3.2. Anwendung in Assembler-Jobs	32
3.3. Anwendung in FORTRAN-Jobs	32
4. Benutzerprogramm für Kommunikation von Terminalbenutzern mit der Systemkonsole	32
5. Überwachung der Terminalsitzungen	33
 IV. Ein-und Ausgabesteuerung der Datenstationen (E. Holler, S. Müller, H. Santo)	 35
1. TCP1WAIT	36
2. OUTSPOOL/ENDPUT	41
2.1. OUTSPOOL	44
2.2. ENDPUT	53
3. TCP1SPOL	54
4. TCP1TSDN	82
 V. Kommandoentschlüsselung (V. Haase, U. Ullrich)	 84
1. PROC	84
2. STEFAN	86
3. MESSAGE	88
4. ATER	88
 VI. Bibliotheksverwaltung (S. Müller, H. Santo, M. Schayegh)	 89
1. TCP1ERK	89
2. TCP1ZUS	92
3. TCP1LIE2	94
4. TCP1AEN2	96
4.1. TCP1INP1	99
5. TCP1MODR	99

	<u>Seite</u>
6. TCP1SCH	106
7. TCP1TS	107
8. TCP1LGES	108
9. TCP1LREC	109
10. TCP1LOUT	116
11. TCP1KOP	119
12. TCP1DMOD	121
13. TCP1HOL	123
14. TCP1BC20 (KETTE)	125
15. COMPRESS	127
VII. TCP-Jobmanagement (H. Santo, F. Sell)	136
1. Möglichkeiten	136
2. Bearbeitung durch das OS	136
2.1. Einleseprozedur TCPRDR	136
2.2. Ausgabeprozedur TCPWTR	137
3. Programm für das Starten von Benutzerprogrammen	143
4. Blitzstart	143
VIII. TCP-Graphik (R. Bader, G. Fleck, M. Schayegh, W. Strolz)	146
1. DKP	146
2. TCPTAUS	148
2.1. CANSANAS	151
3. TCPKAUS	152
3.1. DKPUM	153
3.2. CANSAN	157
3.3. DKPV1	159
3.4. DKPV2	164
3.5. DKPV3	165
4. TCPPAUS	165
4.1. PLOTA1, PLOTA2, PLOTA3	168
5. TCPDAUS	172

	<u>Seite</u>
Anhang A. Beschreibung des Terminals (G. Fleck, W. Strolz)	175
A.1. Die Dialogstation SIEMENS-TRANSDATA 8525-101	175
A.2. Das Display-System DASIKA /360-B	177
Anhang B. Modul-Kurzbeschreibung (W. Strolz)	180
Anhang C. TCP-Makros und-Kontrollblöcke (W. Strolz)	227
Anhang D. Spezielle Blitzstartprogramme (H. Santo)	260
D.1. XIAK12	261
D.2. XIAK24	267
D.3. XCAE	268
Anhang E. TCP unter ASP (W. Strolz)	274
Anhang F. Abbildungen	281
Anhang G. Flußdiagramme	292
Anhang H. Literaturstellen	408

I. Systemübersicht

1. Aufgaben und Funktionen von TCP (Terminal Control Program)

(E. Holler)

TCP ist ein für das System IBM/360 konzipiertes Teilnehmersystem /1,2/, das auf einer Rechenanlage IBM/360-65 implementiert ist. Als Teilnehmersystem hat TCP die Aufgabe, einer Vielzahl von Benutzern gleichzeitig einen möglichst großen Anteil der im System/360 überhaupt existierenden Möglichkeiten /3/ zur Verfügung zu stellen. Der direkte Zugriff der Teilnehmer zu den Dienstleistungen des zentralen Großrechners wird durch eine größere Anzahl flexibel ausgestatteter Datenstationen realisiert. Die Datenstationen sind standardmäßig mit Tastatur, Drucker und einem Bildschirmgerät mit Speicherröhre ausgerüstet; zusätzlich gibt es die Möglichkeit der Lochstreifen Ein- und Ausgabe. Die Verbindung der Datenstationen mit der Rechenzentrale erfolgt über ein Netz festinstallierter Standleitungen. Die Steuerung der Kommunikation zwischen Teilnehmern und zentralem System über die Datenstationen ist eine der Grundfunktionen von TCP. Die Vielfalt der elementaren Systemdienste, die das System/360 bietet, wurden innerhalb des TCP zum Aufbau von Programmkomplexen verwendet, deren Leistungen den Benutzern von TCP über eine fünf Funktionskategorien umfassende Kommandosprache zur Verfügung gestellt werden. Diese Funktionskategorien sind im einzelnen:

- a) Allgemeine Dienste, wie Auskünfte über die Formulierung und die Funktionen von Kommandos, Zustand der Bibliothek und die Abfrage sonstiger Teilnehmerinformationen.
- b) Manipulation von Programmen und Daten in den Teilnehmerbibliotheken.
- c) Starten von Programmen, die sich in der Privatbibliothek der Teilnehmer befinden vom Terminal aus im Jobverarbeitungsverfahren sowie die Anforderung von Programmresultaten.
- d) Alphanumerische und graphische Ausgabe auf den Sichtgeräten.

- e) Auslösung spezieller Programmfunktionen für bestimmte Teilnehmerkreise. Die entsprechenden Programme werden on-line bearbeitet. Nahezu beliebige Spezialfunktionen können so bei Bedarf implementiert werden.

Zu den Kommandos für die Auslösung der oben bezeichneten Funktionen kommen noch Befehle für die Kommunikationssteuerung (Eröffnung und Beendigung von Terminalsitzungen, Selektion von Geräten an den Datenstationen) hinzu. Die Erteilung von Aufträgen vom Teilnehmer an das zentrale System erfolgt über die funktionsauslösenden Kommandos innerhalb von Kommunikationszyklen, von denen sich beliebig viele zu einer Terminalsitzung des Teilnehmers aneinanderreihen können. Die Terminalsitzungen selbst werden durch ein "Logon" - Kommando unter Angabe einer spezifizierten Teilnehmeridentifikation eröffnet und durch ein "Logoff"-Kommando beendet. Während der Dauer einer Terminalsitzung wird vom TCP die Belastung des Systems durch den speziellen Benutzer erfaßt und damit einer statistischen Erfassung zugänglich gemacht.

2. Anschluß von TCP an das Betriebssystem der IBM /36065 (E. Holler)

TCP ist für Multiprogramming-Umgebung des Betriebssystems OS-MVT konzipiert /4/. Das Multitasking-Konzept des MVT ermöglicht die Aufteilung des TCP-Softwaresystems in funktionell verschiedene Programmeinheiten, die unter der Kontrolle je einer Task stehen. TCP benutzt die Systemfunktionen im Taskmanagement des MVT, um dynamisch Tasks zu kreieren (etwa zur Bearbeitung spezieller Teilnehmeraufträge) und wieder zu beenden. Die durch den Task-Supervisor des MVT gegebenen Möglichkeiten der Task-Synchronisation (WAIT-POST) werden vom TCP zur Kommunikation zwischen verschiedenen Tasks und zur Steuerung von Programmabläufen durch externe Ereignisse (Events), etwa durch Ein- oder Ausgabevorgänge bedingt, angewendet. Asynchrone Exit-Routinen und die automatische Terminierung von Tasks in der unteren Taskhierarchie bei fehlerhaftem Programmverlauf tragen zu einem verbesserten Störverhalten der TCP-Software bei.

Mit Hilfe der Hauptspeicher-Inhaltsverwaltung (Contents Supervision) des MVT ist die dynamische Zuladung und Aktivierung von Programmen unter der Kontrolle existierender oder neu zu kreierender Tasks möglich. Selten oder nur in Ausnahmesituationen benötigte Programmteile müssen so nicht ständig resident gehalten werden, solange TCP aktiv ist, sondern können bei Bedarf geladen werden.

Die dynamische Zuordnung von Arbeitsspeicherbereichen innerhalb der TCP-Tasks bedient sich der Kernspeicherverwaltung (Main Storage Supervision) des OS-MVT. Arbeitsbereiche im Hauptspeicher werden für Ein- und Ausgabepufferung, Datenmanipulation und die Anlage von Kontrollblöcken und Parameterfeldern benötigt.

Schließlich sei noch die Zeitüberwachung im OS-MVT erwähnt, die vom TCP zur Erfassung der Teilnehmer-Benutzungszeiten eingesetzt wird.

TCP kann innerhalb der Umgebung des OS-MVT als Job unter Kontrolle einer sogenannten Job-Step-Task betrieben werden und unterscheidet sich in diesem Falle nicht von den übrigen Benutzerprogrammen. Um jedoch eine Kommunikation zwischen beliebigen anderen Tasks und den TCP-Tasks zu ermöglichen, muß TCP unter der Kontrolle einer System-Task aktiv sein. Denn für jede System-Task wird vom Master Scheduler des OS-MVT ein sog. Command Scheduling Control Block (CSCB) in die CSCB-Chain des Systems im Supervisor-Queue-Space (residenter Arbeitsbereich im Hauptspeicher, der nur vom Supervisor verwendet wird) eingereiht. Diese CSCB's sind Kommunikationselemente, die über die Communication-Vector-Table (CVT) des Systems zugänglich sind und Zeiger zu den für eine Inter-Task-Verständigung notwendigen Ereignisvariablen und Nachrichtenpuffern beinhalten. Über den CSCB wird damit, wenn TCP als System-Task aktiviert wird, eine Kommunikation zwischen System-Operator und TCP sowie zwischen beliebigen anderen Tasks im System und TCP möglich. Die Aktivierung von TCP als System Task erfolgt über den Operator-Start-Command an den Master-Scheduler des OS-MVT.

Beim Start von TCP als Job oder System-Task erfolgt die Festlegung der jeweils aktuellen Konfiguration (Zahl der unterstützten Terminals usw.) über eine JCL-Prozedur. Über Prozedurparameter (EXEC-Parameter) kann außerdem Einfluß auf die Zahl der im Pufferbereich für die Terminal-Ein- und Ausgabe zur Verfügung stehenden Puffer und deren Größe genommen werden.

Das Datenmanagement innerhalb des TCP wird mit Hilfe der vom Betriebssystem bereitgestellten Zugriffsmethoden vorgenommen: die sequentiellen Zugriffsmethoden BPAM, BSAM und QSAM finden bei Dateimanipulationen Anwendung während die Ein- und Ausgabe an den Datenstationen über die zusätzlich an die Siemensterminals 8525 angepaßte Basic Telecommunications Access Method (BTAM) erfolgt.

TCP ermöglicht von den Datenstationen aus den Start von Programmen und deren Bearbeitung im Jobverarbeitungsverfahren. Die für das Jobverarbeitungsverfahren benötigten Steuerinformationen (Job Control Language oder JCL) sind dazu vom Teilnehmer in seiner Bibliothek bereitzustellen. Die Einreihung des Jobs in die System-Eingangswarteschlange wird von einer Systemroutine (Reader-Interpreter), die bei Bedarf unter der Kontrolle einer Systemtask aktiviert wird, vorgenommen. Dazu liest diese Routine die bereitgestellte Steuerinformation, interpretiert sie, und baut in der Eingangswarteschlange entsprechende Kontrollblöcke auf. Eine weitere Systemroutine, ein sogenannter Output-Writer), hat die Aufgabe, nach erfolgter Jobbearbeitung die Programmresultate für den Teilnehmer, der den Job gestartet hat, bereitzustellen und ihn entsprechend zu informieren.

3. Die TCP-Komponenten und ihre Funktionen

3.1. Die Startphase (G. Fleck, E. Holler, W. Strolz)

Die Startphase im TCP dient dem Aufbau der während der Betriebsphase benötigten Kontrollblöcke, des Pufferbereichs (Bufferpool), dem Test der Betriebsbereitschaft der Datenstationen und der Aktivierung der für die Überwachung der Ein- und Ausgabevorgänge und die Steuerung der Kommandobearbeitung verantwortlichen Tasks.

Weiter werden während des Initialisierungsvorganges die von TCP ständig benötigten Bibliotheken auf den Plattenspeichern eröffnet. Zu den Kontrollblöcken, die im TCP benötigt werden, gehören die Blöcke des Datamanagement (DCB, IOB, DECB, DEB), ferner Event-Control-Blöcke zur Ereigniserfassung, ein Buffer-Control-Block zur Überwachung des Buffer-Pools und spezielle TCP-Kontrollblöcke. Jeder Datenstation, die während des zu initialisierenden TCP-Betriebs bedient werden soll, ist ein Kontrollblock, die sogenannte Linebox, zugeordnet, in der der jeweilige Status der speziellen Terminalaktivität überwacht wird. Die Linebox beinhaltet außerdem den DCB für die Teilnehmerbibliothek und den DECB zur Steuerung der Terminal-Ein- und Ausgabe. Zentrale Statusinformationen, Zeiger zu Adresslisten von Ereignisvariablen (ECB-Listen), die Adressen von Eingangspunkten zu zentralen TCP-Routinen, Selektionstabellen für die Datenstation usw. sind zur Konbox zusammengefaßt, einem Kontrollblock der im TCP nur einmal vorhanden ist und von allen Systemteilen im TCP über geeignete Parameterversorgung erreicht werden kann. Ein weiterer spezieller Kontrollblock des TCP ist die Displaybox, in der alle Kontrollinformationen zur Steuerung der Displayausgabe zusammengefaßt sind. Für jede Displaykontrolleinheit wird während der Initialisierung eine Displaybox aufgebaut.

Die Startphase beginnt mit der Aktivierung des Moduls TCP1BEGN, der unter der Kontrolle der obersten Task in der TCP-Taskhierarchie steht **Bild 1**. In diesem Modul wird die Task kreiert, die für den eigentlichen Initialisierungsvorgang und später für die Überwachung der Ein- und Ausgabevorgänge an den Terminals verantwortlich ist. TCP1BEGN selbst startet noch den TCPWRITER und wartet dann bis zur Deaktivierung der TCP-Taskhierarchie oder bis der Operateur mit einer speziellen Nachricht die Beendigung von TCP1BEGN erwirkt.

Die neu kreierte Subtask, im folgenden kurz als Task 2 bezeichnet, sorgt unter Verwendung von Modul TCP1INIT für den Aufbau der Lineboxes und die Eröffnung der I/O-Kontrollblöcke für die in der Start-JCL-Prozedur spezifizierten Terminals. Es folgt die Ausgabe einer Testnachricht an die Datenstationen; durch die Testnachricht werden die Terminalbenutzer gleichzeitig über den Start von TCP informiert. Damit der Initialisierungsprozess weiter fortgesetzt werden kann, muß mindestens ein Terminal funktionsbereit sein. Im anderen Falle wird sofort die Terminierung von TCP eingeleitet. Terminals, die nicht bereit sind, werden in der Linebox entsprechend markiert.

Nach erfolgreichem Ablauf wird TCP1INIT von Modul TCP1BASE überlagert; innerhalb von TCP1BASE wird in der gleichnamigen Controlsection die Initialisierung weitergeführt. Die von TCP1INIT aufgebaute Linebox-Chain wird mit der Konbox verkettet und ein Bufferpool gemäß den von TCP1BEGN weitergeleiteten Parametern aufgebaut. Es folgt der Aufbau der Listen mit den Adressen von Ereignisvariablen, über die während der Betriebsphase des TCP die TCP-Tasks für die Ein- und Ausgabesteuerung und die Kommandobearbeitung aktiviert werden. Der nächste Schritt in TCP1BASE ist die Eröffnung der ständig benötigten TCP-Bibliotheken durch einen dynamischen Aufruf von TCP1LIBN. Schließlich wird die Task kreiert, die für die Überwachung der Kommandoentschlüsselung und -bearbeitung verantwortlich ist. Es existieren nun insgesamt drei Tasks im TCP. Task 2 beendet nach der Kreierung von Task 3 ihre Initialisierungstätigkeit durch Übergabe der Kontrolle an die Controlsection TCP1WAIT innerhalb des Moduls TCP1BASE. Über TCP1WAIT steuert Task 2 die Terminal-Ein- und Ausgabe. Unter der Kontrolle der dritten Task wird nun in Modul TCPOPROC für jedes Terminal ein Puffer aquiriert und in den Puffern eine Nachricht für die Ausgabe an den Datenstationen bereitgestellt. Diese Nachricht zeigt den Teilnehmern den Bereitschaftszustand von TCP an. Durch Setzen der den funktionsbereiten Datenstationen zugeordneten Ereignisvariablen wird Task 2 von Task 3 mit der Ausgabe der Nachrichten an den Datenstationen beauftragt.

Für die Steuerung der Sichtgeräteausgabe an den Datenstationen ist eine vierte Task verantwortlich, die von Task 3 im Modul TCPOPROC vor Initialisierung der ersten Nachrichtenausgabe kreiert wird. Die für die Sichtgerätesteuerung notwendige Initialisierungsprozedur wird im Modul TCP1DSUP vorgenommen.

TCP1DSUP bereitet die Ausgabe von Daten an alle angeschlossenen Displaygeräte vor. Dazu wird zunächst die Anzahl der angeschlossenen Display Control Units (CU) festgestellt. Für jede dieser Control Units wird eine Displaybox (DBX) eröffnet, in der die E/A-Kontrollblöcke und das Kanalprogramm enthalten sind. Die KONBOX (KBX) zeigt auf den Anfang der DBX-Kette, die letzte DBX zeigt wieder auf die KBX. An Hand einer Tabelle der TCP1DTAB wird in jeder LINEBOX (LBX), zu der ein Displaygerät gehört, die Display-Adresse eingetragen. Die Startphase wird abgeschlossen mit der Ausgabe eines Testbildes an alle Sichtgeräte. Tritt bei der Bildausgabe ein Fehler auf, so werden alle LBX-Einträge der betreffenden CU wieder gelöscht. Ist kein CU "betriebsbereit", so erfolgt der TCP-Start ohne Display Option. Nach erfolgreichem Ablauf von TCP1DSUP geht die Kontrolle an das Display-Kontrollprogramm (DKP), das den laufenden Display-Betrieb überwacht.

3.2. TCP Betriebsphase (G. Fleck, V. Haase, W. Strolz)

Nach Abschluß der Initialisierung befinden sich alle dauernd in TCP vorhandenen Tasks (TCP1BASE, TCPOPROC, DKP) im Wartezustand. Ebenso wartet der TCPWTR auf Aufträge. Resident sind die Moduln TCP1BASE, TCPOPROC und DKP.

Wird an irgendeinem Terminal ein Benutzer aktiv, beginnt ein Kommunikationszyklus / 5 /, der wie folgt abläuft (im allgemeinen Fall sind bei TCP mehrere sich überlappende und asynchron zueinander liegende Kommunikationszyklen aktiv).

In der Zeit zwischen dem Drücken der "Anruf-Taste" und dem Betätigen der Taste "ETX" werden vom Modul TCP1BASE (CSECT = TCP1WAIT) Zeichen in einen Puffer des Pools übernommen (Auftragseingabe). Mit "ETX" ist die Eingabe beendet, ein POST auf den INECB der betreffenden LINEBOX verständigt TCPOPROC vom Vorliegen eines Auftrages.

TCPOPROC stellt mittels des Entschlüsslers (CSECT STEFAN) die Art des Auftrages fest und läßt ihn mittels eines Funktionsmodus (z.B. TCP1ZUS, TCP1KOP usw.), der geladen und "attached" wird, ausführen. (Nach Ausführung des "ATTACH" ist die Steuercsect PROC für den nächsten Auftrag frei). Nach Ausführung wird die Task-EXIT-Routine ATER angesprungen, in der die Ausführung überprüft und mittels der CSECT MESSAGE in einem dynamischen Puffer eine Antwort zur Ausgabe auf das Terminal zusammengestellt wird. POST auf den OUTECEB verständigt TCP1WAIT vom Vorliegen einer Ausgabe. TCP1WAIT führt diese sodann aus. Bei der Ein- und Ausgabe von "Daten", die nicht interpretiert, sondern nur transportiert werden müssen, werden von TCP1BASE der Modul TCP1SPOL für den Transport Eingabepuffer Platte und die CSECT OUTSPOOL und ENDPUT in umgekehrter Richtung verwendet. Die Puffer für die Terminal E/A werden dynamisch verwaltet (bei der Eingabe durch eine PCI-Appendage gesteuert). Dieser allgemeine Ablaufplan wird bei einigen Sonderfunktionen durchbrochen:

Eröffnung und Abschluß einer Terminalsitzung (Modul TCP1ACNT) erfolgt synchron (LINK) im Ablauf von TCPOPROC. Der Start von Programmen (Übergabe an den Scheduler) erfolgt durch einen SVC 34 (= lies Kommando: STARTE TCPREADER). Der TCPREADER bringt Job Control Language in die SYS1.JOBQUE.

Die Kommunikation mit der Systemkonsole geschieht in der Richtung Benutzer Konsole durch WTO-Makros, in der Richtung Konsole Benutzer durch die Routine TCP1OPCP, die beim "Operatorkommando" # über einen Fehlerausgang im Operatorkommandoentschlüssler (IGC0503D) erreicht wird.

Etwaige laufende Ausgabe von Systemnachrichten wird mittels TCP1HALT abgebrochen (HIO). Auch Nachrichten anderer Jobs im System (z.B. TCPWTR) werden über diesen Weg verarbeitet, nachdem TCP über seinen CSCB gefunden wurde.

Displayausgabe wird über einen speziellen Kommunikationszyklus durchgeführt, der zwischen TCPØPROC und der Displaytask DKP abläuft. Das Displaykontrollprogramm wird mit POST DISPECB gestartet und meldet die Beendigung mittels POST DISPECB2 an TCPOPROC zurück.

Die Ablaufsteuerung der Display-Programme erfolgt durch das Display-Kontroll-Programm (DKP). Die anfallenden Aufgaben werden sequentiell abgearbeitet, d.h. alle Display-Programme sind "serially reusable". Um einen Displaybefehl durchzuführen, werden die ausführenden Programme nacheinander gelinkt. Es sind dies:

1. Für das Einlesen und die Ausgabe von Text, von vorbereiteten Testbildern und zum Löschen des Bildschirms

TCPPTAUS

2. Für graphische Bildaufbereitung und Ausgabe
 - a) von Kurven und Punkten im linearen Maßstab

TCPKAUS DKPUM

DKPV1

- b) von Diagrammen und Skizzen

TCPKAUS DKPUM

DKPV2

- c) von Kurven und Punkten im logarithmischen Maßstab

TCPKAUS DKPUM

DKPV3

3. Für Plotausgaben am Display

TCPPAUS PLOTA1

PLOTA2

PLOTA3

DKP stellt diesen Programmen einen Arbeitsspeicher von 16 K Bytes zur Verfügung. Die Kommunikation der Programme untereinander erfolgt über die KBX und die LBX. Der zuletzt ausgeführte Displaybefehl steht in der zugehörigen LBX und kann in einfacher Weise wiederholt werden. Am Ende jeder Bildaufbereitung wird von dem Assembler-Unterprogramm CANSAN eines der Kanalprogramme gestartet, die von TCP1DSUP aufgebaut wurden. Ist die letzte Bildausgabe zu Ende, so wird auf den nächsten Displaybefehl gewartet.

3.3. TCP - Abschaltphase (V. Haase)

Der Operator an der Systemkonsole kann TCP (mittels **#**-Kommando) in verschiedene Betriebszustände versetzen: LOGIN-Modus mit Protokollierung aller Logon/Logoff Aktivitäten, HOLD-Modus, in dem die Kommandos EIN (Eröffnen von Terminalsitzungen) und LIES (Eingabe) verboten sind. Intern wird dies durch Statusbits in der KONBOX angezeigt, die vom Entschlüssler (STEFAN) und vom Logon-Modul (TCP1ACNT) geprüft werden. Auf die gleiche Weise versetzt der Operator TCP in den SHUTDOWN-Zustand. Während jedes Kommunikationszyklus prüft TCPOPROC (PROC) das SHUT-bit in der KONBOX. Wenn es gesetzt ist, wird DKP mittels POST auf den DISPECB, POSTCODE = 0 davon verständigt. Nach RETURN des DKP wird es "detached" und TCPOPROC wird beendet. Diese Beendigung wird von TCP1BASE festgestellt, die Task TCPOPROC "detached" und die Kontrolle an den Modul TCP1TSDN via LINK übergeben. TCP1TSDN beendet etwaige laufende E/A-Vorgänge (HIO), schließt die Spool (Puffer) Datasets und veranlaßt die Ausgabe der E/A-Fehlerstatistik an der Konsole (Line Error Print). Nach der Beendigung dieses Moduls wird auch TCP1BASE beendet. Über TCP1BEGN erfolgt schließlich die **Rück -**kehr zum OS.

II. Initialisierung

1. TCP1BEGN (W. Strolz)

TCP1BEGN stellt den ersten Initialisierungsmodul von TCP dar.
Es wird von OS-Routinen durch ATTACH aufgerufen.

FUNKTION

TCP1BEGN gibt ein OPEN auf den TCP.LINKLIB-DCB, setzt den Protection Key auf 1, falls TCP als Job läuft und ruft TCP1INIT mit ATTACH auf. TCP1BEGN wird beendet durch:

Operator-Reply 'ENDTCP' oder
durch Beendigung von TCP1BASE

Zuvor wird der TCB der aufgerufenen Task TCP1INIT mit DETACH aufgeräumt und der von TCP1BASE gestartete TCPWTR gestoppt. Anschließend RETURN zum OS-Task-supervisor.

EINGANGSPARAMETER

R1: Zeigt auf ein Feld im Command Scheduling Control Block (CSCB).

Dieses Feld enthält den "Pointer To Procedure EXEC Statement PARM Field". Besteht das linke Bit des 1. Bytes dieses Feldes aus einer Null, dann gehört der CSCB zu einer SYSTEM TASK /6/ .

PROGRAMMABLAUF

TCP1BEGN rettet zunächst den vom System übergebenen Parameter-Pointer (Reg 1). Wurde TCP als System Task gestartet, dann wird mittels SVC 254 der Protection Key auf 1 gesetzt, um die Gewähr zu haben, daß TCP aufgrund eines eventuellen Programmfehlers nicht OS-Teile überspeichern kann. Nachdem über die Communication Vector Table (CVT) der Pointer zum SYS1.SVCLIB-DCB gefunden wurde, lädt TCP1BEGN die folgenden BTAM-Routinen:

NOPKSET

IGGO19 MS Buffer Management Routine (BTAM)
IGGO19 MB Channel End: Abnormal End Appendage (BTAM)
IGGO19 MC PCI - Appendage (BTAM)

Nach einem OPEN auf den TCP.LINKLIB-DCB erfolgt ein ATTACH auf TCP1INIT. Dabei werden Reg 1 (Parameter), die Adresse des Task-ECB und der Pointer zum TCP.LINKLIB-DCB übergeben. Die TCB-Adresse der neu kreierte Task wird gerettet. ENDECB wird auf Null gesetzt und die WTOR-Message "TO END TCP..." wird abgesetzt. Anschließend wird gewartet bis der Reply "ENDTCP" kommt oder bis der Task-ECB bei einem Fehler in der kreierte Task durch das OS Control Programm gepostet wird. Wurde ein Reply gegeben, der nicht korrekt ist, dann wird bei LAB1 das WTOR wiederholt. In allen anderen Fällen wird der TCB der kreierte Task mit DETACH abgeräumt und der TCPWTR mittels SVC 253 gestoppt. Die Kontrolle wird dann mit RETURN an das OS zurückgegeben.

LITERATUR Die von TCP1BEGN geladenen BTAM-Routinen IGGO19MS, IGGO19 MB und IGGO19 MC sind beschrieben und mit Flowcharts dokumentiert unter: / 7 / .

2. TCP1INIT (W. Strolz)

CSECT'S TCP1INIT
TCP1TSUP

ENTRY TCP1INIT via ATTACH von TCP1BEGN

EINGANGSPARAMETER

R1 genau wie zu Beginn von TCP1BEGN
R2 (RWK) zeigt auf offenen TCP.LINKLIB-DCB
(Library-DCB)

EXIT Bei Fehler - RETURN zum OS mit Completion Code 4
Normal - mit XCTL zu TCP1BASE; SUCB - und Library-DCB-Adresse werden übergeben.

FUNKTION

Die CSECT TCP1INIT baut den STARTUP CONTROL BLOCK (SUCB) auf, gibt den Command Input Buffer (CIB) in SP 255 zurück und bearbeitet die Eingabeparameter (Pufferanzahl und -länge).

Die CSECT TCP1TSUP baut die I/O-Blöcke und die Lineboxes für die Terminals auf. Die in den DD-Statements beschriebenen Terminals werden durch Absenden einer Start-Nachricht getestet. Dann XCTL zu TCP1BASE.

2.1. CSECT TCP1INIT

Zunächst holt TCP1INIT durch GETMAIN Speicherplatz für den SUCB und füllt den geholten Platz mit hexadezimalen Nullen. Die via Reg 1 übergebene CSCB-Adresse wird in den SUCB eingetragen. Sind EXEC-Parameter vorhanden (Normalfall) dann werden sie ebenfalls in den SUCB eingebracht.

FCIB Ist TCP als System Task gestartet, dann werden Adresse und Länge des CIB festgestellt und der CIB mit FREEMAIN an den SP 255 zurückgegeben. Anschließend wird im Command Scheduling Control Block (CSCB) der CIB-Pointer auf Null gesetzt und mittels SVC 252 der Protection Key 1 eingesetzt.

CALLT Die CSECT TCP1TSUP wird mittels CALL angesprungen.

RPOINT Nach der Rückkehr aus TCP1TSUP wird geprüft ob TCP1TSUP erfolgreich durchgelaufen wurde. Ist das nicht der Fall, erfolgt RETURN zum OS mit Completion Code 4. War TCP1TSUP da-

ERETURN gegen in Ordnung, dann werden die Parameter Pufferanzahl und

PARM Pufferlänge in binärer Form in den SUCB eingefügt. Abschließend
XCTL wird die Kontrolle an TCP1BASE übergeben mit den Parametern:
SUCB - und Library-DCB-Adresse.

2.2. CSECT TCP1TSUP

Nach dem Retten der Adresse des Library-DCB beginnt der TIOT-Scan.

FTERM Die Task Input Output Table (TIOT) wird nach DD - Statements mit dem DD-Name - Anfang "TSI" untersucht. Ist kein TIOT-Entry WRAPUP dieser Art vorhanden wird dies mittels WTO TCP30 dem Operator mitgeteilt und schließlich die Task mit ABEND 200 beendet. Findet man dagegen ein Statement mit DD-Name TSI,..., dann wird BDCBD die Device Type Information geholt. Gelingt das nicht, dann wird dies in Reg 15 angezeigt und mittels WTO TCP 31 dem Operator CUCBS bekannt gemacht. Anschließend ebenfalls ABEND 200. Ist dagegen Dev. Type Information vorhanden, dann beginnt der eigentliche CUCBSC TIOT-Scan, der den Zweck hat, sämtliche Terminal-UCB-Adressen und die Anzahl dieser UCB's zu ermitteln. Zum Verständnis dieses Scans ist es ratsam, sich den Aufbau der TIOT anzusehen / 8 /. Ist überhaupt kein Terminal - UCB zu finden, dann wird nach NULLUCB gesprungen und dort wie bei WRAPUP verfahren. Anschließend wird für je 2 DCB'S und DEB'S Kernspeicher geholt: für den SDCB (Simple Buffering DCB) und DDCB (Dynamic Buffering DCB) sowie für SDEB und DDEB. Anschließend werden diese Blöcke DDEBCP teilweise initialisiert. Nach einem GETMAIN für sämtliche Line- IGBINIT IOB's werden diese ebenfalls initialisiert. Genauso werden dann GETLBX die Lineboxes (LBX) angelegt und initialisiert. Jede LBX enthält einen Pointer, der zur nächsten weist. Zu diesem Zeitpunkt der Initialisierung kann allerdings die Pointerkette noch nicht geschlossen werden, da die Konbox, die in diese Kette eingereiht werden soll, noch nicht existiert.

Die Adressen der 1. und der letzten LBX werden daher in den SUCB eingebracht. Die Line Error Blocks werden nun angelegt, initialisiert und mit SDCB und DDCB über Pointer verbunden.

BLERB
BLERBA

Nachdem nun die für I/O-Vorgänge wichtigsten Blöcke angelegt sind, wird die Ausgabe der SAD- & ENABLE-Commands vorbereitet. Der SAD-Command schaltet einer Terminal-Line innerhalb der 2702 Transmission Control Unit ein bestimmtes Terminal Control Feature zu (bei TCP: SADONE-Command). Der ENABLE-Command bereitet die 2702 auf den Empfang weiterer Channel Commands vor.

SADENABL

Dazu werden die SAD- & ENABLE - Commands in die entsprechenden IOB's eingebracht und schließlich mit EXCP ausgegeben. Dann wird der Erfolg dieser I/O-Initialisierung abgewartet und schließlich wird dieser Vorgang für alle Lines wiederholt. Ist der Initialisierungsversuch bei allen Lines mißlungen, dann wird das WTO TCP 29 ausgegeben und die Initialisierung mit ABEND 200 abgebrochen. Wurde die Initialisierung von SAD- & ENABLE wenigstens teilweise erfolgreich abgeschlossen, dann wird mit BLDL das Laden von folgenden BTAM-Routinen vorbereitet und diese werden schließlich mit LOAD auch geladen.

ABOPEND
LADEN

IGGO19 MB - Channel End Appendage
IGGO19 MC - PCI Appendage
IGGO19 MS - Buffer Routine
IGGO19 MA - Read/Write Routine
IGGO19 MO - Device I/O Module (geänderter Modul für SIEMENS 8525)

ABTERM

Verläuft BLDL nicht erfolgreich, dann wird die TCP-Initialisierung mit ABEND 100 abgebrochen. Nach erfolgreichem Laden werden die Übersetzungstabellen EBCDIC → ISO7 (CCITT-Nr.5) und ISO7 → EBCDIC angelegt.

TIMEM

Mit dem Macro TIME wird Datum und Uhrzeit ermittelt, entschlüsselt und in die TCP-Start-Nachricht eingefügt. Die TIMEM-Routine ist so ausgelegt, daß sie bis zum Jahre 2000 funktioniert. Schaltjahre werden - sogar der Spezialfall im Jahre 2000 - berücksichtigt.

Im Anschluß an die TIME-Routine wird gewartet, um den Hardware-Einrichtungen in 2702 und SIEMENS-Terminals Zeit zu lassen, die SAD - & ENABLE- Commands auszuführen. Zur Vorbereitung der TCP-Start-Nachricht (Test-Message) wird diese Nachricht nach ISO7 übersetzt, Kontrollblöcke initialisiert und eine ECB-Liste angelegt, die die Adressen der Terminal ECB's (DECB's) enthält.

PRINT Die bereits teilweise initialisierten Kontrollblöcke werden vervollständigt und schließlich die TCP-Start-Nachricht auf das 1. Terminal unter Verwendung der R/W-Routine ausgegeben. Wurde die R/W - Routine erfolgreich beendet, dann wird geprüft, ob es sich um einen Error Retry gehandelt hat. Ist das der Fall, wird POPENB der Error Count reduziert und nach TWAIT gesprungen. POPENC Andernfalls wird die ECB-Adresse in die ECB-Liste eingefügt und abgeprüft, ob es sich um die letzte LBX handelt. Ist das nicht der GOIO Fall, so wird der Vorgang für die nächste Line bei PRINT wiederholt. Sind alle Lines bedient, dann wird bei GOWAIT der letzte Entry in die ECB-Liste gekennzeichnet und dann nach TWAIT gesprungen. War dagegen nach SEXCP die R/W-Routine nicht erforderlich, so wird versucht, diese Line mit LOPEN nachträglich zu POPENA initialisieren. Schlägt auch dieser Versuch fehl, dann wird das POPENA1 WTO TCP 32 ausgegeben und die Leitung als LINE DOWN gekennzeichnet, so daß sie nicht mehr angesteuert wird. Sind keine aktiven Leitungen mehr vorhanden, dann RETURN nach TCP1INIT mit Completion Code 4 (ERETOUR), andernfalls Sprung nach GOIO.

TWAIT Hier wird die Beendigung des Schreibvorgangs abgewartet und der ECBTEST Completion Code getestet; ist dieser in Ordnung, dann werden die ECB7F DECFLAGS geprüft. Sind sie ungleich Null erfolgt Sprung nach NAKTEST LDOWN. Andernfalls wird geprüft, ob die Selektion der Terminal-Komponenten erfolgreich war. War sie nicht erfolgreich und war auch keine negative Quittung zurückgekommen, dann ebenfalls Sprung nach LDOWN; auf eine negative Quittung (NAK) wird WTO INTREQ TCP 34 angegeben und nach NEXT gesprungen. Bei korrekter Selektion und positiver Quittung auf Textausgabe (ACK) ebenfalls Sprung nach NEXT.

RETRY Andernfalls ist ein Retry zu machen, so daß nach Vorbereitung des Retry's zu SEXCP gesprungen wird. Sind dagegen alle 3 vorgesehenen Retries gemacht, dann erfolgt Sprung nach LDOWN. Wurde bei ECBTEST festgestellt, daß der Schreibvorgang nicht korrekt zu Ende kam, wird eine Reihe von Einzelprüfungen durchlaufen, die im Falle eines Timeout zu einer Prüfung der Selektions (Adresse-) - Quittung führen; in allen anderen Fällen Sprung nach LDOWN. Ist die Selektionsquittung negativ, dann Sprung nach INTREQ, sonst nach LDOWN. Trat ein Timeout auf beim Lesen der Quittung auf "Write Address", dann wird Local Mode angezeigt, das WTO TCP 33 ausgegeben und nach NEXT gesprungen.

ERRWTO Line Down wird angezeigt, das WTO TCP 35 ausgegeben und die Zahl der aktiven Lines um eins reduziert. Sind keine aktiven Lines mehr vorhanden, dann RETURN nach TCPINIT mit Completion Code 4.

LDOWN Andernfalls werden die DECB-Fields auf Null gesetzt und, falls noch nicht alle I/O-Vorgänge abgeschlossen und überprüft sind, nach TWAIT gesprungen. Sind alle I/O's beendet, wird die ECB-Liste abgeräumt und mit Completion Code Null nach TCP1INIT zurückgesprungen.

ERETOUR

NEXT

SCR

HINWEIS

Um die Initialisierungsphase zu verstehen, sollte man sich mit BTAM / 7 / und mit der speziellen Übertragungsprozedur für die SIEMENS TRANSDATA 8525-101 / 9 / befassen.

3. Modul TCP1BASE (W. Strolz)

CSECT TCP1BASE

ENTRY via XCTL von TCP1INIT

 Entrypointer TCP1BASE

EINGANGSPARAMETER

R1: Start Up Control Block (SUCB) und sämtliche Blöcke auf die Felder des SUCB verweisen.

EXIT Branch zur CSECT TCP1WAIT im Modul TCP1BASE

 Bei Fehler: RETURN zum OS mit CC4

FUNKTION

KONBOX - und LINEBOX - Initialisierung wird durch Vervollständigung der Kettung beendet. Bufferpool und ECB-Listen werden aufgebaut. Der SUCB wird abgeräumt, TCP1LIBN mit LINK aufgerufen zur Library-Initialisierung und der Modul TCPOPROC mit ATTACH ins Leben gerufen. Der TCPWTR wird gestartet und schließlich Branch nach TCP1WAIT.

INTERNE LOGIK

TCP1BASE Von TCP1INIT wird mit XCTL die Kontrolle an TCP1BASE weitergegeben. Aus den im SUCB übergebenen EXEC-Parametern wird die Größe des Bufferpools berechnet und schließlich wird der Bufferpool mit BUILD aufgebaut. Die Bufferpool-Control-Block-Adresse wird in die Terminal DCB's eingetragen. Die KONBOX wird vervollständigt und über Pointer mit den LINEBOXES zu einem TCP-Kontroll-Block-Ring zusammengeslossen.

Die Größe von ECBLISTIN und ECBLISTOUT wird berechnet und beide Listen werden dann aufgebaut. Danach wird ECBLISTOUT initialisiert. Dazu wird zuerst die Operator-ECB-Adresse in ECBLISTOUT eingetragen (gefunden mittels CSCB-Scan). Läuft TCP dagegen als Job, wird statt dessen eine Dummy-ECB-Adresse eingetragen.

NOCSCB

NEXTLBX1 Die Adresse von OUTECEB's, DECB's

LASTLBX1 und vom TASKECB werden in die ECBLISTOUT eingesetzt und die Liste verdoppelt. Entsprechend werden die Adressen der INECB's und DISPLAY-ECB's in ECBLISTIN eingetragen und die Liste anschließend verdoppelt.

FREESUCB Der SUCB wird abgeräumt und danach erfolgt LINK zu TCP1LIBN wo Library-DCB's aufgebaut und Spool-DS-DCB's mit OPEN geöffnet werden. War der RETURN CODE ungleich Null, erfolgt RETURN zum OS-Task-Management mit Completion Code 4.

ATPROC War TCP1LIBN dagegen erfolgreich, dann wird mit ATTACH die
Task TCPOPROC aufgerufen und deren TCP-Adresse in die Konbox
eingetragen. Danach wird TCP1SPOL geladen und im CSCB wird
TCP als aktiv gekennzeichnet. Danach wird der TCPWTR gestar-
WAITROUT tet und der SNAPDCB geöffnet. Abschließend BRANCH nach TCP1WAIT .

4. Initialisierung der DCB's für die Bibliotheken und die Spool-
Datasets (V. Haase)

Modul: TCP1LIBN

ENTRY via LINK von TCP1BASE

EXIT RETURN zu TCP1BASE

5. TCP1DSUP (G. Fleck)

TCP1DSUP ist ein Assembler Programm, das zur Initialisierung des
graphischen Supports benötigt wird. Es wird aufgerufen via
ATTACH von TCPOPROC und übergibt nach normalem **Ablauf** die Kon-
trolle an DKP via XCTL.

FUNKTION

TCP1DSUP stellt an Hand der DD-Statements fest, wieviel CONTROL
UNITS (CU's) für Display-Ausgaben vorhanden sind. Für jede CU wird
eine DISPLAYBOX (DBX) erstellt, in der die E/A-Kontrollblöcke
und das Kanalprogramm enthalten sind. Die Tabelle TCP1DTAB gibt
Auskunft über die Zugehörigkeit von Terminal zu CU und Display-
Gerät. Die Zuordnung erfolgt in der LINEBOX (LBX). Ein Test-
bild wird an alle Sichtgeräte ausgegeben.

EINGANGSPARAMETER

1. DD-Karten mit den Adressen in der Control Units
2. TCP1DTAB: Tabelle der Displaybenutzer
3. R1 enthält die Adresse der KONBOX
4. Dataset mit den Daten des Testbildes DSNAME = IDD

AUSGANGSPARAMETER

1. R1 enthält die Adresse einer PARMLIST, die die KONBOX-Adresse enthält.
2. DBX für jede CU
3. ECBLIST
4. DEB für jede CU

PROGRAMMABLAUF

TCP1DSUP Nach dem 'Housekeeping' wird die KBX-Adresse in das KBXREG geladen. Mit dem Makro EXTRACT wird die Adresse der TASK INPUT/OUTPUT TABLE (TIOT) gesucht und in das Register

ITERM RTIOT gebracht. Nun wird in der TIOT nach einem DDNAME gesucht, der mit 'DIS' beginnt. Wird kein solcher gefunden, so wird nach ERROR2 verzweigt. Mit dem Makro DEVTYPE wird das DD-Statement untersucht. Wird ein DEVICE-TYPE-ERROR festgestellt oder ein DUMMY DD-Statement entdeckt, so wird nach ERROR3 verzweigt. Nun

CUCBSA werden die UCB-Adressen gesucht und nacheinander nach USBADS gespeichert. Ein Zähler stellt fest wieviel solcher UCB's für

CUCBSC Display-Anschlüsse vorhanden sind. Wurde keine UCB-Adresse gefunden, so wird das Programm bei NULLUCB fortgesetzt. Im Normalfall wird jetzt Kernspeicher angefordert für die erste DBX. Ein Zeiger zu dieser DBX wird in der KBX abgelegt. Dann wird der laufende

DBXINIT Speicherschutzschlüssel gerettet und mittels der SVC 255 auf Null gesetzt. Dies ist nötig, um einen Data Extent Block (DEB) im Subpool 252 anzulegen. Nach der OPEN-Routine für den DEB wird durch Aufruf des SVC 252 der Speicherschlüssel wieder zurückgesetzt. Anschließend wird der Input/Output Block (IOB) eröffnet. Ist eine weitere CU vorhanden, so wird Kernspeicher für die nächste DBX angefordert, ein Zeiger zur neuen DBX in der vorangegangenen DBX abgespeichert und nach DBXINIT verzweigt.

LASTDBX Die letzte DBX zeigt zur KBX. Danach wird ein Datenfeld aufgebaut, das zum Löschen der Bildschirme benötigt wird. Die Display-Tabelle TCP1DTAB wird geladen. Nun wird für die jeweils

TABLEUSE nächste CU in der Tabelle eine DBX gesucht.

SCANO Ist keine zugehörige DBX vorhanden, so wird das Programm bei ERROR1 fortgesetzt.

UAFOUND Ist die zugehörige DBX gefunden, so wird nach IOBCCW das Modell eines Kanalprogramms übertragen und mit aktuellen Adressen versehen.

SCAN2 In der LINEBOX (LBX) werden alle zu dieser Unit gehörenden Unit-Adressen und Display-Adressen eingetragen. Ist das Ende der Display-Tabelle noch nicht erreicht, so wird nach TABEND verzweigt. Es wird Speicher angefordert für den Aufbau der ECB-Liste. In dieser Liste werden die Adressen der ECB's gebracht, die zu dieser CU gehören. Die Daten des vorbereiteten Testbildes werden eingelesen. Das Kanalprogramm wird vervollständigt, d.h. Datenadresse und Count kommen ins Write-CCW. Das IOBSIOCC zeigt auf das Löschkanalprogramm. Lösche-Byte und Control-Byte enthalten die Adresse des ersten Displaygerätes der CU. Das Displaygerät wird durch die ersten 3 Bits im Lösch-Byte bzw. Control-Byte adressiert. Die Anzahl der zur CU gehörenden Displaygeräte wird geladen. Die Adresse des aktuellen Displaygerätes wird in das Lösch-Byte und in das Control-Byte gebracht. Das Kanalprogramm wird gestartet. Bei einem Ausgabefehler wird das Programm bei RETRY fortgesetzt. Sind weitere Displaygeräte an derselben CU, so wird die Adresse des nächsten errechnet und nach LOOPW1 verzweigt. Wurde gerade gelöscht, so wird die Adresse im IOBSIOCC auf das Ausgabekanalprogramm gesetzt und nach CCWLP1 verzweigt. Nunmehr wurde an alle Sichtgeräte der laufenden CU ein Testbild ausgegeben. Jetzt wird geprüft, ob weitere CU's vorhanden sind. Ist dies der Fall, so wird das Programm ab CCWSTART wiederholt. Nachdem an sämtliche Displaygeräte ein Testbild ausgegeben wurde, wird eine Parameterliste (PARMLIST) im Subpool 1 angelegt. Sie dient zur Übergabe der KBX- und LBX-Adresse an PL/1 Programme.

STARTEND

Die benötigten Arbeitsspeicher werden freigegeben und die Kontrolle geht via XCTL an das Display-Kontroll-Programm (DKP).

A54 Entsprechend der in RO stehenden Länge wird Kernspeicher im Subpool 1 zur Verfügung gestellt und gelöscht. Das Programm wird nach dem aufrufenden Statement fortgesetzt. Die Adresse

ERROR1 der Fehlernachricht MSG40 wird nach R1 geladen und zur Fehler-

ERRORTYPE Ausgabe nach ERRORTYPE gesprungen. Es erfolgt die Ausgabe der

ERETOUR Fehlernachricht. Freigabe der TCP1DTAB und RETURN. Es erfolgt

ERROR2 kein Display-Start. Eintrag der MSG41 bzw. der MSG42 und

ERROR3 Sprung nach ERRORTYPE. Ausgabe von MSG43. Die Einträge der

ERROR4 laufenden CU werden gelöscht. Ist eine weitere CU vorhanden, so wird das Programm bei STARTX fortgesetzt, sonst wird das

LBLOOP Programm über ERRORTYPE beendet.

RETRY Nach dem dritten Fehlversuch wird nach ERROR4 verzweigt. Die Fehler-Flags im IOB werden zurückgesetzt, es erfolgt der nächste Versuch bei CCWEXCP.

Bild 2

Display Zuordnungstabelle

HEX DEZ

0	0	Anzahl aller Displays	
4	4	Anzahl der Disp an 1.CU	Terminal-Adresse
8	8	Displ.-Adresse (0)	CU - Adresse (0 DO)
C	12	00	Terminal - Adresse
10	16	Displ.-Adresse (1)	CU - Adresse (0 DO)

Anz.der Displ.an 2. CU	Terminal - Adresse
Displ.-Adresse	CU - Adresse (0EO)

80	Terminal - Adresse
Displ.-Adresse	CU - Adresse (0EO)

5.1 Modul TCP1DTAB (W. Strolz)

CSECT Display - Zuordnungstabelle
 TCP1DTAB

AUFRUF

Von TCP1DSUP mit LOAD

FUNKTION

Die Display - Tabelle TCP1DTAB ordnet einer Line-Adresse eine Display-Adresse zu.

Die Displays müssen fortlaufend numeriert sein. Es dürfen keine Displaynummern fehlen.

Jeder Tabellenabschnitt, der einer Control - Unit zugeordnet ist, beginnt mit der Anzahl der Displays, die zu dieser CU gehören.

Das Listenende wird durch X'80' im ersten Byte des letzten Eintrages angezeigt. (Bild 2)

III. Systemüberwachung

1. Aktivitäten des OS (F. Sell)

Der Operateur hat die Möglichkeit, von der Konsolschreibmaschine aus das TCP in seinem Ablauf zu steuern, sich über die gegenwärtigen TCP-Aktivitäten zu unterrichten und an die Benutzer Nachrichten abzusenden.

Dazu werden Teile des OS und die Systemüberwachung des TCP benutzt. Die Operateur-Kommandos für das TCP sind mit dem Schlüsselwort 'SEND' oder als Abkürzung mit # zu beginnen. Die Annahme der Kommandos erfolgt über die zum SVC34 gehörigen Moduls, die durch EOB von der Konsole aktiviert werden (CONSOLE INTERCEPT LOGIC).

Durch die Angabe der TCP-Kennung 'SEND' oder '# ' am Anfang eines Kommandos wird nach der Abprüfung auf gültige OS-Kommandos der Fehlerausgang aktiviert. Der Fehler-Modul IGC0503D des OS wurde durch einen gleichnamigen Modul ersetzt, der die Abfrage auf TCP-Kommandos 'SEND', bzw. '# ' enthält (Bild 13a, b, c,). Wird diese Abfrage nicht erfüllt, so wird die Kontrolle an den auf IGC9503D umbenannten OS-Fehler-Modul zurückgegeben.

Wird jedoch ein TCP-Kommando erkannt, so wird die Kontrolle an den Modul CRB1503D weitergegeben.

CRB1503D Der Modul CRB1503D ist so organisiert, daß er für die Systeme CRBE und TCP arbeitet (für TCP jedoch nur, wenn CRBE nicht aktiv ist).

Die vom Operateur eingegebene Nachricht wird auf die Maximallänge abgeprüft (70 Zeichen) und in den Command Input Buffer (CIB) gebracht. Nach Aufsuchen des Task-Control-Blocks (TCB) wird der CIB an den Command Scheduling Control Block (CSCB) der Task angehängt. Durch ein POST auf den Operator-Event-Control-Block (ECB) wird das Eintreten dieses Ereignisses festgehalten; die Beantwortung des eingetretenen Ereignisses obliegt der angesprochenen Task TCP.

Folgende Fehler werden erkannt und durch WTO dem Operateur angezeigt:

- kein Parameter nach dem Schlüsselwort
- TCP ist nicht aktiv
- Die Nachricht an das TCP ist zu lang.

Die Kontrolle wird an das OS zurückgegeben.

2. Aktivitäten des TCP (F. Sell)

Nach einer Initialisierungsphase (siehe II.) läuft das TCP in eine Wait-Routine (Modul TCP1BASE, CSECT TCP1WAIT), in der auf das Eintreten verschiedener Ereignisse gewartet wird. Das Ereignis meldet sich über den entsprechenden ECB. Wurde vom OS der Operateur-ECB gesetzt, so wird dies im TCP1WAIT erkannt und die Kontrolle an die Auswerte-Routine weitergegeben (Modul TCP1BASE, CSECT TCP1OPCP).

2.1. TCP1BASE, CSECT TCP1OPCP (OPERATOR-COMMAND-PROCESSING)

GOON Nach Laden des Basisregisters wird über den CSCB geprüft, ob ein CIB vorhanden ist. Falls nicht, wird die Kontrolle an TCP1WAIT zurückgegeben. Die Nachricht wird aus dem CIB in einen Puffer gebracht und der CIB aus der Kette entfernt.

OPCTL Die Nachricht im Buffer besteht aus dem Aktionswort und den Parametern. Das erste Zeichen des Aktionswortes bestimmt das auszuführende Programm. Ist das Zeichen undefiniert, so wird nach einer Fehlermeldung (WTO) an den Operateur der nächste CIB der Kette bearbeitet.

Die Liste der auszuführenden Programme enthält folgende Aktionen:
Nachricht an:

- a) alle aktiven Terminals
- b) an einen bestimmten Benutzer mit und ohne Bestätigung für den Operateur
- c) an alle aktiven Terminals und auf den Nachrichten-Datensatz M der Bibliothek TCP.QQQ.USER

Überprüfen, welche Benutzer aktiv sind.

Ablaufsteuerung des TCP:

- a) Einschalten, Einlesen und Programmstart verbieten und erlauben
- b) Ein- und Ausschalten der Benutzer auf der Konsolschreibmaschine anzeigen oder nicht anzeigen

- c) Das TCP normal oder für Testzwecke mit einem Dump beenden
 - d) Ein Terminal logisch anschalten
- Die Liste ist erweiterbar.

2.2. Nachrichten des Operateurs an TCP-Benutzer

2.2.1. Ausgeben der Nachricht an den eingeschalteten Terminal

Dieser Dienst wird durch das Aktionswort BROADCAST angefordert.

OPBDCST

Die Syntax der Nachricht wird geprüft, der Benachrichtigungstext isoliert und am Anfang mit zusätzlicher Information (Uhrzeit, Nr. der Nachricht), am Ende mit Steuerzeichen (LF, CR, SYN) versehen. Über die KONBOX findet man die Kette der LINEBOXes.

OPCM3

Ist das zur LINEBOX gehörige Terminal eingeschaltet, so wird (wenn nötig nach Übersetzung der Nachricht aus dem EBCDI-Code in den ISO7-Code) der Nachrichten-Buffer an das Ende einer bereits vorhandenen Nachrichten-Bufferkette angefügt. Damit diese Nachrichten-Bufferkette sobald wie möglich ausgegeben wird, wird die Kette der Kanalkommandos unterbrochen, falls am Terminal auf eine Eingabe gewartet wird (PREPARE-Kommando). Ausnahme bei Nachrichten, die mit TCP14 beginnen; Spezialfall für TCPWTR. Die Unterbrechung der Kommandokette geschieht in TCP1BASE, Csect TCP1HALT; nach Abbrechen des PREPARE-Kommandos und Initialisierung der Ausgabe wird die Kontrolle an die Absprungstelle zurückgegeben. Sind noch weitere Terminals eingeschaltet, so werden sie der Reihe nach auf die gleiche Art bedient; dazu wird jeweils ein Buffer geholt, die Nachricht in diesen Buffer gebracht und der Buffer an die Bufferkette des Terminals angekettet. Nachdem die Nachricht an alle eingeschalteten Terminals weitergegeben wurde, wird die Kontrolle an den Anfang der CSECT TCP1OPCP gegeben, um weitere Kommandos zu bearbeiten.

2.2.2. Nachricht an einen bestimmten Benutzer

Dieser Dienst wird durch das Aktionswort ID angefordert. Es wird die Syntax der Benutzeridentifikation geprüft und die Benutzeridentifikation abgespeichert. Danach wird die Syntax der Nachricht geprüft, der Benachrichtigungstext isoliert, am Anfang mit Zusatzinformation (Uhrzeit, Nr. der Nachricht), am Ende mit Steuerzeichen (LF, CR, SYN) versehen. Bei der Benachrichtigung ohne Quittung an den Operateur unterbleibt die Quittungsausgabe.

Die Kette der LINEBOXes wird daraufhin untersucht, ob sich der Benutzer mit der angegebenen Identifikation an einem Terminal eingeschaltet hat. Wird die Identifikation gefunden, so wird die Nachricht an dem gefundenen Terminal (wie unter 2.2.) beschrieben) ausgegeben (OPCM3). Ist der Benutzer jedoch nicht eingeschaltet, so wird die Nachricht auf folgende Art in seine Bibliothek in das Member M geschrieben: Mit dem Makro LOCATE wird das Volume ermittelt, auf dem die Bibliothek mit dem Namen TCP.XXX.USER laut Katalog existieren sollte (XXX = Benutzeridentifikation). Zur Überprüfung wird mit dem Makro OBTAIN auf dem gefundenen Volume die Bibliothek gesucht. Nach Eröffnen von Ein- und Ausgabe Datensätze wird mit dem Makro FIND überprüft, ob ein Member M in der Bibliothek bereits existiert. Existiert das Member M noch nicht, so wird es eingerichtet (Makros: NOTE, STOW) und die mit dem Datum versehene Nachricht im EBCDI-Code in das Member M geschrieben. Existiert jedoch das Member M schon, so werden die bereits eingeschriebenen Nachrichten ausgelesen und zusammen mit der neuen Nachricht auf den freien Bereich der Datei neu geschrieben. Danach werden die Ein- und Ausgabe-Datensätze geschlossen und zur Freigabe des Arbeitsspeichers nach OUT2A gesprungen. Stehen noch weitere Kommandos des Operateurs an, so werden diese bearbeitet, sonst wird die Kontrolle an TCP1WAIT zurückgegeben.

GUT

BESSER

OUT2A

Das Aktionswort W (= Without Message to Operator) ruft den gleichen Dienst auf, jedoch bekommt der Operateur keine Quittung. Zweck dieses Dienstes ist es, von anderen Programmen (Benutzer, TCPWRITER usw.) Nachrichten gezielt an einzelne Benutzer abzusetzen, ohne daß der Operateur durch Quittungen an der Konsole verwirrt wird.

Anmerkung: Bei den Systemmakros werden Returncodes nur insofern ausgewertet, wie es zur Steuerung des Ablaufes notwendig ist; Fehlercodes werden nicht gesetzt.

2.2.3. Nachricht an alle eingeschalteten Terminals und auf das Member M der allgemeinen Bibliothek TCP.QQQ.USER

Der durch das Aktionswort ALL angeforderte Dienst ist eine Kombination der Dienste von BROADCAST und ID (Punkt 2.2. und 2.3.). Die Nachricht des Operateurs wird an allen eingeschalteten Terminals mit Uhrzeit versehen ausgegeben und außerdem zum späteren Abruf auf das Member M der allgemein zugänglichen Bibliothek TCP.QQQ.USER mit Datum versehen, abgespeichert.

2.3. Überprüfen, welche Benutzer aktiv sind

Dieser Dienst wird durch das Aktionswort USER angefordert. Die Kette der LINEBOXes wird daraufhin untersucht, welcher Benutzer sich an welchem Terminal eingeschaltet hat, und der Operateur wird davon in Kenntnis gesetzt. Nach Beendigung dieses Dienstes wird überprüft, ob noch weitere Kommandos auszuführen sind, ansonsten wird die Kontrolle an TCP1WAIT zurückgegeben.

2.4. Ablaufsteuerung des TCP

Die Ablaufsteuerung erfolgt, indem durch das Kommando des Operateurs ein Flag in der KONBOX gesetzt wird, das vom TCP im geeigneten Zeitpunkt abgefragt und interpretiert wird (Ausnahme: Dump zu Testzwecken).

2.4.1. Verbot des Einschaltens, Einlesens und Startens von Programmen, bzw. Aufheben des Verbots

Diese Dienste werden durch die Aktionswörter HOLD, bzw. RELEASE angefordert.

Das Aktionswort HOLD setzt in KONBOX ein Flag, das von TCPOPROC interpretiert wird. Ist das Flag gesetzt, so ist es Benutzern nicht möglich, sich einzuschalten, einen Leseauftrag abzusetzen oder ein Programm zu starten. Die Benutzer werden durch das Kommando des Operateurs informiert. Zweck dieses Kommandos ist es, das Abschalten des TCP rechtzeitig vorzubereiten oder das System vor Überlastung durch abgesetzte Jobs zu bewahren.

Das Aktionswort RELEASE setzt das Hold-Flag in der KONBOX zurück; damit ist es nach der Interpretation von TCPOPROC wieder erlaubt, daß Benutzer sich einschalten, einlesen und Programme starten.

2.4.2. Benachrichtigung des Operateurs über Ein- und Ausschalten von Benutzern und Aufheben dieses Modus

Diese Dienste werden durch die Aktionswörter LOG bzw. NOLOG angefordert.

Das Aktionswort LOG setzt in KONBOX ein Flag, das von TCPOPROC interpretiert wird. Ist das Flag gesetzt, so wird der Operateur vom Ein- und Ausschalten der Benutzer automatisch durch einen Ausdruck an der Konsole unterrichtet.

Das Aktionswort NOLOG setzt das Flag in KONBOX zurück, der Ausdruck an der Konsole beim Ein- und Ausschalten von TCP-Benutzern unterbleibt.

2.4.3. Beendigung des TCP normal oder für Testzwecke mit Dump

Diese Dienste werden durch die Aktionsworte SHUTDOWN, bzw. DUMP angefordert.

Das Aktionswort SHUTDOWN setzt ein Flag KONBOX, das zur geeigneten Zeit von TCPOPROC interpretiert wird. Das TCP wird daraufhin geordnet beendet, d.h. es werden noch Aufräumarbeiten durchgeführt (z.B. Freigabe von Buffern, Schließen von Datensätzen). Das Aktionswort DUMP erzwingt sofort über das Makro ABEND eine Beendigung des TCP mit einem Dump für Testzwecke.

2.4.4. Logisches Einschalten eines Terminals

Dieser Dienst wird durch das Aktionswort EIN angefordert.

Ist ein Terminal elektrisch eingeschaltet, so kann es dennoch manchmal dem TCP nicht gemeldet sein, z.B. durch falsche Grundstellung des Terminals bei der TCP-Initialisierung, durch Übertragungsfehler und Abbrechen der Verbindung. Der Operateur kann durch das Kommando EIN das Terminal logisch anschalten.

3. Querverbindungen zwischen OS und TCP (F. Sell)

Da der Ablauf der Kommandos durch den Operateur identisch ist mit dem Aufruf SVC34, können die dem Operateur zur Verfügung stehenden Möglichkeiten zur Systemüberwachung auch von jedem beliebigen Programm gestartet werden. An Anwendungsfällen sind dabei jedoch nur die Benachrichtigung bestimmter Benutzer sinnvoll; diese Aktion (siehe III.2.2.2.) wird in folgenden Fällen benutzt:

3.1. Anwendung in TCPWTR

Das Programm TCPWTR hat die Aufgabe, den TCP-Benutzer über Fortgang und Ausgang von Jobs zu informieren. Dazu werden durch TCPWTR Nachrichten zusammengestellt, die über den SVC34 an das TCP und über dessen Systemüberwachung an den spezifizierten Benutzer (bestimmt durch die Rechenzentrumsnummer) abgesetzt werden.

3.2. Anwendung in Assembler-Jobs

Zur Überwachung des Ablaufes von Assembler-Jobs existiert ein Makro-Befehl WTT, (Write to Terminal), der den angegebenen Text dem Benutzer des Jobs (bestimmt durch die Rechenzentrumsnummer) in der Reihenfolge der Makroaufrufe mitteilt. Die Nachricht wird nach 2.2.2 entweder an dem Terminal direkt ausgeschrieben, an dem der Benutzer sich eingeschaltet hat, oder auf die Bibliothek des Benutzers geschrieben (Wirkung ähnlich wie WTO).

3.3. Anwendung in Fortran-Jobs

Zur Überwachung des Ablaufs von Fortran-Jobs existiert ein Fortran-Unterprogramm WTT, das angebbaren Text in der Reihenfolge des Aufrufs an den durch die Rechenzentrums-Nummer festgelegten Benutzer absetzt.

4. Benutzerprogramm für Kommunikation von Terminalbenutzern mit der Systemkonsole (V. Haase)

Modul: TCP1SEN

TCP1 SEN wird von TCPOPROC attached, wenn das Kommando NACHRICHT, Text gegeben wird.

In einem dynamisch angelegten Speicherbereich (mit ALEPH) werden der String TCPO2, die Terminaladresse (LINEAD aus der Linebox), die Benutzerkennung (USERID aus der Linebox) und der eingegebene Text (Adresse in WADR1) übertragen. Mit SVC 35 (WTO) wird der Text an der Systemkonsole ausgegeben. Zuletzt werden die beiden Textpuffer (auch bei der WADR1!) zurückgegeben.

5. Überwachung der Terminalsitzungen (U. Ullrich)

TCP1ACNT

Dieser Modul wird bei LOGON (EIN) und LOGOFF (AUS) von TCPOPROC durch LINK aktiviert.

FUNKTION

EIN-Routine überprüft Passwort und Benutzerbibliothek; OPEN PARTDCB und PARTDCO.

AUS-Routine erstellt und schreibt den ACCOUNT RECORD; CLOSE PARTDCB und PARTDCO; POST auf OUTECB.

EINGANGSPARAMETER

Linebox

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 (= X'06', wenn TCP1ACNT in Ordnung)

PROGRAMMABLAUF

Nach Makro ALEPH und Laden der Konbox- und Lineboxregister wird ein Ausgang INTERR für alle evtl. auftretenden Interrupts sowie für Fehler, die bei der Ausführung eines Makros auftreten, festgesetzt (Makro: SPIE). Dort wird LCC12 auf X'FF01' gesetzt und zum Ende gegangen.

Abfrage ob Befehl EIN oder AUS; wenn AUS Sprung nach AUSROUT.

EINROUT

Der Zeitzähler wird angestoßen (Makro STIMER); die Ausgangszeit (MAXZEIT) beträgt 10⁴ sec. Das Benutzer-Passwort (USERID) wird im Dataset TCP.XXX.USER eingefügt und der zugehörige VOLUME LISTBLOCK, der Information über den DCB enthält, wird mit LOCATE nach WKAR gelesen.

OK1 Es folgt Prüfung der USERID. Wenn die USERID QQQ (zu jeder Zeit jedem Benutzer verfügbar) benutzt wird, geht das Programm bei OK10 weiter. Sonst wird die Linebox-Kette nach der aktuellen COMP USERID durchsucht. Wenn diese gefunden ist, wird der Inhalt von EQUAL KBXREG mit dem Inhalt des Lineboxregisters verglichen, das zu der Linebox gehört, welcher auch die USERID zugeordnet ist. Stimmen die Inhalte nicht überein, geht das Programm zum Fehlerausgang NONOME, wo die USERID neutralisiert und LCC12 X'FF02' gesetzt wird. Die Lineboxkette wird bis an den Anfang weitergerückt. Die Volume Serial Number wird aus dem Volume List Block nach VOLN und VOLSER geholt; mit Hilfe des Makro OBTAIN wird OK2 der DSCB für TCP.XXX.USER nach WKAR geladen. Die Adressen der Exit-List sowie VOL SER NR werden in die Input- und Output DCBs (PARTDCB und PARTDCO) eingetragen und Job File Control Block (JFCB) für PARTDCB gelesen. Anschließend wird DSN (TCP.XXX.User) OL in den Benutzer-Program-Data-Set (WKAR) geschrieben und Record Format im PARTDCO wird mit U (undefined length) angegeben. OPEN PARTDCB und PARTDCO. Die Terminal Flagge (TFLG) wird auf INPUT, AUSROUT EIN, COMMAND gesetzt. Sprung nach WTOTEST. Der Zeitzähler wird angestoßen, die Ausgangszeit steht in LBXTIME. Display-Status wird gelöscht. Danach CLOSE PARTDCB und PARTDCO. TFLG zeigt an, daß AUS der letzte Befehl war und daß Befehlseingabe erwartet WTOTEST wird. Wenn Status angibt: NO-LOG-Modus, darf TCP keine Nachricht an den Operateur senden, andernfalls erhält der Operateur an der Konsole die Nachricht: "TCP12XXX hat OXX EIN (AUS)- GESCHALTET". TIMEM Mit Makro TIME werden Uhrzeit und Datum geholt, dann entpackt JAHR und zur Ausgabe vorbereitet. Dann wird ein Puffer angefordert (Makro REQBUF), in dem die EIN- oder AUS-Nachricht (MESS) an den Benutzer geschrieben werden soll. Die Anfangsadresse des Puffers wird in BUFADS gespeichert. Datum und Uhrzeit werden in MESS eingetragen, MESS wird in den Ausgabepuffer geschrieben und mit Hilfe der Output-translate-table (TTOUT) für die Ausgabe am Terminal übersetzt. Wenn Befehl *EIN' ist, erfolgt hier Sprung nach END. MVEND

ACC Der Zeitzähler wird angehalten (TTIMER CANCEL); die CPU-Zeit, die der Benutzer von 'EIN' bis 'AUS' benötigt hat, wird errechnet und im ACCREC (ACCCPU) und in MESS eingetragen. Außerdem werden Uhrzeit, Datum, Passwort, Hardwareadresse des Terminals (LINEAD) sowie die Benutzerkennnummer, die aus USERID mit Hilfe der ACCTAB zusammengebaut wurde, in den ACCREC gespeichert. Die CPU-Zeit wird von MESS in den Ausgabepuffer übertragen und übersetzt. Dann wird der ACCREC geschrieben (Makro SMFWTM). Wenn Logoff erzwungen (SYSTEMFEHLER), Sprung nach END3. Sonst wird MESSAGE mit CALL aufgerufen. Nach Rücksprung in TCP1ACNT werden die Linebox-Parameterfelder gelöscht und die Geräteselektion am Terminal für Input und Output neu bestimmt.

END Dann POST OUTE CB und Sprung nach END3. Zeitzähler wird gestoppt, die Restzeit (Ausgangszeit minus gebrauchte Zeit) in LBXTIME eingetragen.

END INTERRUPT EXIT wird gelöscht. Programm endet mit 'HE'.

IV. Ein- und Ausgabesteuerung der Datenstationen (E. Holler)

Für die Überwachung der Ein- und Ausgabe an den Datenstationen ist eine eigene Task eingesetzt. Die Steuerung der Ein- und Ausgabe erfolgt dort über die Controlsection TCP1WAIT innerhalb des Moduls TCP1BASE. Die Behandlung der verschiedenen Formen der Ein- und Ausgabe sind unter Verwendung mehrerer Hilfsroutinen vorgenommen: determinierte E/A-Prozesse werden von TCP1WAIT unter Zuhilfenahme der Controlsections OUTSPOOL, ENDPUT und TCP1HALT im Modul TCP1BASE bearbeitet, während für die Dateneingabe mit undefinierter Blocklänge die notwendige schritthaltende Bearbeitung (Umformatieren und Zwischenspeichern) durch dynamische Aktivierung des Moduls TCP1SPOL unter Kontrolle einer eigenen Task erzielt wird. TCP1WAIT kriecht für jeden dieser Eingabeprozesse je eine Task, die von TCP1WAIT nach Erfüllung ihrer Funktion wieder vernichtet wird. Die Initialisierung der einzelnen Ein- und Ausgaben von TCP1WAIT aus wird über einen Satz von Event-Control-Blöcken von Modul TCPOPROC, der unter Kontrolle der Kommandointerpretations- und -bearbeitungstasks arbeitet, gelenkt; umgekehrt wird TCPOPROC von TCP1WAIT über die einzelnen Terminals zugeteilte Event-Control-Blöcke dann informiert, wenn zu interpretierende oder zu bearbeitende Teilnehmerkommandos eingelesen worden sind.

1. TCP1WAIT (E. Holler)

TCP1WAIT ist eine Controlsection innerhalb des Moduls TCPBASE und wird nach Beendigung der TCP-Initialisierungsprozedur über einen Sprung von Controlsection TCP1BASE aus aktiviert.

FUNKTION

Steuerung der Terminal Ein- und Ausgabe, Analyse von E/A-Fehlern und Korrekturversuch, Weiterleitung eingegebener Commandos an TCPOPROC, Einleitung der Behandlung von System-Operator-Kommandos sowie Terminierung von TCP durch dynamischen Aufruf von TCP1TSDN.

EINGANGSPARAMETER

Register 6 muß auf die Konbox zeigen.

AUSGANGSPARAMETER

- a) beim Aufruf von OPCP und TCP1TSDN zeigt Register 6 zur Konbox
- b) beim Aufruf von OUTSPOOL und ENDPUT zeigt Register 6 auf die Konbox und Register 12 zur aktuellen Linebox
- c) bei Aktivierung von TCP1SPOL zeigt Register 1 auf eine Parameterliste, die die Adresse der aktuellen Linebox und der Konbox enthält.

PROGRAMMABLAUF

TCP1WAIT : Nachdem der aktuelle Anfang der ECB-Liste für das spätere
TWMT ermittelt und die zugehörige Task auf Key 0 und Supervisorstatus gebracht ist, wird die Task durch TWAIT in den Wartezustand versetzt. Der Tasksupervisor aktiviert die Task erst dann wieder, wenn a) ein Operator-Kommando (Systemnachricht) zu bearbeiten ist, oder b) die Entschlüßler-Task ihre Tätigkeit beendet hat, oder c) der Entschlüßler TCPOPROC einen E/A-Vorgang aktivieren will, oder d) eine Terminal Ein- oder Ausgabe beendet ist.

LISTSHI Ist eines der aufgezählten Ereignisse eingetreten, dann wird der aktuelle Beginn der ECB-Liste zyklisch um einen Eintrag verschoben (damit nicht immer die gleiche ECB-Adresse am Anfang der Liste steht und der zugehörige Event dadurch bevorzugt bedient wird). Die Task wird wieder auf der ursprünglichen Key

ANALYZE und in den Problemstatus gebracht. Es folgt nun die Ereignisanalyse, die feststellt, welches der oben klassifizierten Ereignisse eingetreten ist. Folgende Aktionen werden in den einzelnen Fällen eingeleitet:

OPPOST Ist eine Systemnachricht oder ein Operatorkommando zu analysieren und zu bearbeiten, so geht die Kontrolle per Sprung an die

TASKCOMP Controlsection TCP1OPCP, bei Beendigung der Entschlüssler Task (TCPOPROC) wird nach dem DETACH auf diese Task über ein LINK TCP1TSDN aktiviert. Mit einem Return beendet Modul TCP1BASE in diesem Falle seine Tätigkeit.

SCHLPOST Der Fall, daß der Entschlüssler TCPOPROC eine Ereignisvariable gesetzt hat, die einem speziellen Terminal zugeordnet ist, ist komplizierter zu behandeln. Zunächst wird die dem betroffenen

SANALYZE Terminal zugeordnete Linebox ermittelt. Wird anhand der ACTION-

ACTTEST Bits in der Linebox festgestellt, daß gerade die Ausgabe einer Operatornachricht am Terminal vorgenommen wird, dann muß der von TCPOPROC gewünschte E/A-Vorgang zurückgestellt werden, bis die laufende Ausgabe beendet ist. Nach Setzen des Flags SCHLPD im ACTION-Byte der Linebox folgt daher die Rückkehr nach TCP1WAIT.

GEMOB Ist die Datenstation jedoch frei, wird der IOB des Terminals ermittelt und die von TCPOPROC in den TFLG-Flagbits der Linebox angezeigte Aktion eingeleitet. Die Ausgabe einer Nachricht, die von TCPOPROC erstellt worden war, wird nach entsprechender Initialisierung der I/O-Kontrollblöcke des Terminals über die

DYNOUT Subroutinen DYNOUT und IOCENTER mittels EXCP eingeleitet.

MQU Eventuell für das Terminal vorhandene Operator-Nachrichten werden zuvor mit der Entschlüsslernachricht verkettet und mit- ausgegeben. Eine von TCPOPROC gewünschte Ausgabe direkt aus einem auf Platte gespeicherten Datenbestand wird unter Zuhilfenahme von Controlsection OUTSPOOL in Blöcken zu je 10 Records vorbereitet.

Die dazu benötigte Zahl von Puffern wird von OUTSPOOL dem gemeinsamen Pool entnommen. Die von OUTSPOOL vorbereitete Ausgabe besorgt auch in diesem Falle die Subroutine DYNOUT. Die Routine IOCENTER wird für alle E/A-Vorgänge zum Start der jeweiligen Kanalprogramme eingesetzt. Welches Kanalprogramm erstellt wird, entscheidet sich auf Grund des im Feld DECTYPE in der Linebox abgelegten Codes. Die BTAM-Read-Write-Routine IGGO19MA, zu der von IOCENTER aus verzweigt wird, benutzt diesen Code, um aus dem Device-I/O-Module, der speziell auf die Siemens-Datenstationen zurechtgeschnitten wurde, das gewünschte Kanalprogramm zusammenzustellen. Bei Rückkehr von IGGO19MA nach IOCENTER wird geprüft, ob der Start der Ein- und Ausgabe geglückt ist. Nach erfolgreichem Start erfolgt entweder die Rückkehr nach TCP1WAIT in den Bereitschaftszustand oder nach TCP10PCP falls die Behandlung weiterer Systemnachrichten bzw. Operatorkommandos notwendig ist.

Die gleiche Ereignisvariable (OUTECB), die von TCPOPROC zur Einleitung von E/A-Vorgängen am Terminal gesetzt wird, wird auch zur Anzeige der Terminierung der für die Kontrolle der dynamischen Dateneingabe verantwortlichen Task (Modul TCP1SPOL) benutzt. Die Unterscheidung erfolgt auf Grund der im Action-Byte in der Linebox gesetzten Bits. Wurde Modul TCP1SPOL terminiert, erfolgt ein DETACH auf die zugehörige Task, falls die Beendigung nicht von einem Timeout an der Datenstation herrührte. Bei Timeout wird die Task nicht beendet, sondern das Kanalprogramm über RDCDYN neu gestartet. Nach dem DETACH ergibt die Analyse des Completioncodes im OUTECB, ob die Task TCP1SPOL normal verlaufen ist oder nicht. Ein von Null verschiedener Code bewirkt einen Stop der Eingabe durch Zurücksetzen der PCI Bits im Kanalprogramm. Wird in der Linebox angezeigt, daß das Kanalprogramm bereits beendet ist, dann wird bei von Null verschiedenem Completion-Code eine Fehlermeldung für die Ausgabe am Terminal zusammengestellt, in einen Puffer aus dem gemeinsamen Pool gebracht, mit eventuell von TCP1SPOL bereitgestellten Fehlermeldungen verkettet und über Routine TOMESS unter Benutzung von DYNOUT am Terminal ausgegeben.

Bei normalem Verlauf von TCP1SPOL wird TCPOPROC vor dem Rücksprung nach TCP1WAIT durch die Ereignisvariable INECB (POST auf INECB) über die durchgeführte Dateneingabe informiert. Bei noch nicht beendetem Kanalprogramm muß vor der Einleitung der eben beschriebenen Aktionen erst dessen Beendigung angezeigt werden; daher ist eine Rückkehr in den Bereitschaftszustand notwendig (TCP1WAIT). Die letzte der zu behandelnden Bedingungen, unter denen TCP1WAIT aus dem Wartezustand heraus aktiviert wird, ist die Beendigung eines E/A-Vorgangs an einer Datenstation. Dies kann zu drei verschiedenen Arten von Aktionen innerhalb von TCP1WAIT führen:

- a) Ist der von TCPOPROC initialisierte E/A-Vorgang fehlerfrei beendet, so muß über die Ereignisvariable INECB die entsprechende Rückmeldung an TCPOPROC erfolgen.
- b) Wenn durch die beendete E/A-Operation nur ein Teil des von TCPOPROC gewünschten E/A-Vorgangs bearbeitet wurde, so ist die nächste E/A-Operation einzuleiten (in der Regel folgt z.B. im Dialog auf eine Ausgabe eine Eingabe).
- c) Ist eine E/A-Operation nicht fehlerfrei verlaufen, so muß untersucht werden, ob der Fehler durch eine Wiederholung des E/A-Vorgangs korrigiert werden kann, ob der Fehler vernachlässigt werden kann oder ob der Fehler so schwerwiegend ist, daß die betroffene Datenstation als nicht mehr bedienbar (LINEDOWN) eingestuft werden muß.

Zunächst wird mittels Completion-Code Analyse nach formal fehlerfreiem Verlauf und formal fehlerhaftem Verlauf der beendeten E/A-Operation differenziert.

ECB7F Completion Code 7F kennzeichnet einen formal fehlerfreien Verlauf; ein Fehler kann jedoch trotzdem durch eine negative Response (NAK) vom Terminal auf eine Ausgabe hin, durch die nicht rechtzeitige Bereitstellung von Eingabepuffern bei der Dateneingabe, oder durch vorzeitigen Abbruch einer Eingabe durch Fehler am Terminal entstanden sein.

NAKTEST
FLAG08
EOTTEST

Nach Aussonderung dieser Fehlermöglichkeiten kann der Verlauf der beendeten I/O-Operation als fehlerfrei bezeichnet werden. Der Typ der beendeten I/O-Operation (in DECTYPE: 00, 01, 02, 03, 04, 05, 08, 0A, 0B) bestimmt die nun folgenden Aktionen (die Label der entsprechenden Routinen sind mit OKxx gekennzeichnet, für xx ist der I/O Type einzusetzen). Entweder wird eine weitere I/O-Operation initialisiert, die logisch aus der vorangegangenen resultiert, oder TCPOPROC verständigt, daß der geforderte I/O-Vorgang beendet ist (Kommando eingelesen, Daten eingelesen oder auch nur Nachrichten oder Daten ausgegeben).

ECB41 Completion Code 41 kennzeichnet einen formal fehlerhaften Verlauf einer I/O-Operation. Nur in wenigen Fällen kann die beendete I/O-Operation trotzdem als fehlerfrei eingestuft werden: dies geschieht bei einem Timeout oder Datacheck auf einen Read Response- oder Read EOT-Channelcommand hin. Die eigentliche Fehleranalyse läuft nach einem Prioritätsplan ab (siehe /10/). Nicht korrigierbare Fehler führen zum Außerbetriebsetzen der betroffenen Datenstation (LINEDOWN). Für Fehler, die als korrigierbar angenommen werden, wird die betroffene I/O-Operation (bei Eingabe nach Ausdrucken einer entsprechenden Fehlernachricht am Terminal) bis zu zehnmal wiederholt; tritt der Fehler dann immer noch auf, so wird er ebenfalls als nicht korrigierbar eingestuft. Der System-Operator wird durch eine Nachricht informiert; durch Setzen der Ereignisvariablen (POST INECB) wird TCPOPROC von der Außerbetriebsetzung der Datenstation informiert. Mit I/O-Operationen, deren Beendigung als formal fehlerfrei angezeigt worden war, die aber (im ECB7F) dennoch als fehlerfrei erkannt wurden, wird in der gleichen Weise verfahren wie im Falle von korrigierbaren Fehlern.

LDOWN

LPERMERR

REMOTE

TERMINM

Kommt es beim Lesen der Response auf die Selektion einer Terminalkomponente (nur bei Ausgabe) zu einem Timeout, so wird die betreffende Station als im Lokalbetrieb befindlich markiert. Über ein Prepare-I/O-Kommando kann, wie im Falle einer kurzzeitigen Fehlerfunktion einer Terminalkomponente, die erneute Betriebsbereitschaft des Terminals festgestellt werden.

EOTRESPN Vom Terminal an einer Datenstation kann durch Betätigung der EOT (Aufruf-) Taste während einer laufenden Ausgabe künstlich eine Fehlerbedingung erzeugt werden (Timeout oder Unit Exception) die zum vorzeitigen Abbruch längerer Ausgaben aus Bibliotheken führt. In diesem Fall wird von ECB⁴1 aus die Routine ENDPUT aktiviert, die ein CLOSE auf den Dataset veranlaßt, von dem aus die Übertragung auf die Datenstation über Routine OUTSPOOL vorgenommen worden war.

2. OUTSPOOL / ENDPUT (S. Müller)

FUNKTION

Die beiden CSECTs OUTSPOOL und ENDPUT sind in dem Modul TCP1BASE enthalten. OUTSPOOL wird aufgerufen von der CSECT TCP1WAIT, die ebenfalls im Loadmodule TCP1BASE ist. Die Aufgabe der CSECT OUTSPOOL ist die Übertragung des Inhaltes des SPOOL-DS (Ausgabe DS), des PL/1-Ausgabe-DS (TCP.Terminal Nr. PLOUTPU) oder eines Ausgabe-DS der SYSOUT = X - Klasse in Ausgabepuffer. Sind eine bestimmte Zahl von Records in Puffer geschrieben, wird nach DYNOUT gesprungen. Hier werden die Puffer an das Terminal ausgegeben und anschließend in die CSECT OUTSPOOL zurückgesprungen. Ist der DS ganz ausgegeben, wird nicht in die CSECT OUTSPOOL sondern in die CSECT ENDPUT gesprungen. Nach ENDPUT wird auch aus der CSECT OUTSPOOL gesprungen, wenn die Ausgabe aus Fehlergründen abgebrochen werden muß. Die CSECT ENDPUT ist die abschließende Routine für die CSECT OUTSPOOL. Ist die CSECT ENDPUT beendet wird die Kontrolle der CSECT TCP1WAIT zurückgegeben.

EINGANGS-UND AUSGANGSPARAMETER

Eingangsparameter für OUTSPOOL

Adresse der KONBOX in Reg. 12, wird umgeladen nach Reg.5.

Adresse der LINEBOX in Reg. 6, wird umgeladen nach Reg.3.

Folgende Felder aus der KONBOX werden benötigt:

TTOUT Adresse der Translatetabelle (Output) zum Übersetzen
der Ausgabe

DDCB DCB-Adresse für 'Line group'
(Puffer DCB)

Aus der LINEBOX werden verwendet:

ACTION+1 '0000000X' SWITCHBIT
0 CSECT OUTSPOOL wird für die Ausgabe zum
erstenmal angesprungen
1 nicht zum erstenmal.

'X00000X0'

0 0 Der Output steht auf den SPOOL DS,
Bibliotheks-Output.
0 1 Es handelt sich um ein Output der Art
SYSOUT=X (System-Output)
1 1 Es handelt sich um den Output eines mit
'PL1START' gestarteten PL/1-Programmes.

LAMEMBN bei Programm-Output steht in LAMEMBN der 3. Level des
Output-DS-Namens.

LINEAD DCB des SPOOL DS; er wird verwendet, wenn der Output
auf den SPOOL DS steht.

SPDSPLAD Anfangsadresse des SPOOL DS auf der Platte.

USERID Benutzerkennzeichen

WORKAASP Adresse der WORKAREA. Sie wird beim ersten Durchlauf
eingeschrieben.

Ausgangsparameter an DYNOUT aus der LINEBOX:

ACTION+1 '00000X00' EODAD BIT
0 Ausgabe noch nicht beendet
1 Ausgabe beendet

BUFADS Adresse des 1. Puffers oder 0 wenn kein Puffer gefüllt
ist. Das 1. Byte der Adresse enthält die benutzte
Länge in Bytes des letzten Puffers.

Ausgangsparameter an CSECT ENDPUT ist gleich Eingangsparameter
für ENDPUT

Adresse KONBOX in Reg 5

Adresse LINEBOX in Reg 3

In/Aus der LINEBOX:

WORKAASP Adresse der WORKAREA. Die WORKAREA ist bei mehreren Durchläufen von OUTSPOOL immer dieselbe. Sie wird in ENDPUT freigegeben.

ERRSTBIT Steuert die Funktion von ENDPUT zusammen mit ACTION+1

ERRSTBIT

10000000 Keine Übertragung, nur Fehlercodes KÜ BIT
gilt nach ENDPUT ohne vorher nach DYNOUT zu gehen

01000000 PL/1-OUTPUT PL BIT

00001000 UNCATALOG ausführen UC "

00000100 CLOSE CL "

00000010 SCRATCH und UNCATALOG ausführen CS "

00000001 Nur Nachricht, kein CLOSE und bei Output kein SCRATCH ausführen NA "

Diese Abkürz.
der Besch. verwendet

DCBADR Adresse der verwendeten DCBs; SEQDCB aus LINEBOX bei Bibliotheks-Output oder eigener DCB bei anderem Output.

DSN DS-Name

VOLIST DEVICE Code und VOLSER Nr.

LCC12 '00' oder Fehlercode

Ausgangsparameter aus LINEBOX:

ACTION+1 '00000XXX' X auf 0 gesetzt

INECB gepostet

LCC12 X'00' oder Fehlercodes.

PROGRAMMBESCHREIBUNG

2.1. OUTSPOOL

Die CSECT OUTSPOOL beginnt mit einem SAVE-Macro und der Definierung des Basisregisters (BASREG1). KBXREG und LBXREG, die Adress-Reg. für die KONBOX und die LINEBOX werden anschließend geladen. Nun wird gefragt, ob das SWITCHBIT in ACTION+1 gesetzt ist. Ist es gesetzt, bedeutet das, daß die CSECT OUTSPOOL bei der Ausgabe nicht zum erstenmal aufgerufen wurde. Darum wird jetzt Reg 13 mit der Adresse der WORKAREA aus WORKAASP geladen und das Programm bei HOLEBUFF fortgesetzt. Ist das SWITCHBIT nicht gesetzt, wird die CSECT OUTSPOOL für eine Ausgabe zum erstenmal aufgerufen. Zuerst wird das SWITCHBIT gesetzt. Dann fragt man ob eine Ausgabe von der Bibliothek oder von einem Programm (SYSOUT=X oder PL/1-Output) behandelt werden soll. Davon abhängig wird (GETMAIN) der Platz für die WORKAREA besorgt. Anschließend werden die SAVEAREA-Adressen gespeichert, die WORKAREA mit USING adressierbar gemacht und die Anfangsadresse der WORKAREA nach WORKSPAASP in die LINEBOX gespeichert. Nun wird in ACTION+1 das EODADBIT und das Byte ERRSTBIT zu 0 gesetzt. Weiter wird in LRECLAR die LRECL=80 und in DCBADR die Adresse des SEQDCBs eingetragen.

Nun wird wieder geprüft um was für eine Ausgabe es sich handelt (ACTION+1).

Bei einer Bibliotheks-Ausgabe wird in der SEQDCB die Adresse der EODAD- und der SYNAD-Routine eingetragen, die READ-Listform aufgebaut und ein OINT auf den SPOOL DS (Ausgabe DS) ausgeführt. Dann wird nach RECHBUFF gesprungen.

Bei einem Programm-Output wird nach der Prüfung nach OUTPUTSY gesprungen. Hier werden die nötigen Vorbereitungen getroffen, um den Data Set lesen zu können, auf dem der Progr.Output steht.

Zuerst wird der mit dem Namen OUTDCB generierte DCB in die WORKAREA geschoben. Mit dieser Kopie, genannt SPOOLDCB, wird in diesem Programm gearbeitet. Dann wird, abhängig von der Output-Art, der Data Set Name zusammengestellt. Vorher wird aber das DSN-Feld mit BLANK überschrieben.

DSN = TCP.XXX.#NNNNNNNN

Es bedeutet bei Programm-Output (SYSOUT= X)

XXX=USERID, #NNNNNNNN=LAMEMBEN

Anschließend wird die CAMLIST für LOCATE aufgebaut. Mit dem Macro LOCATE wird der 'Volume Liste Block' in WAREA gelesen. Aus ihm erfährt man, auf welches 'Volume' der DS geschrieben wurde. Tritt bei LOCATE ein Fehler auf, so wird er in der 'Fehlerroutine 1' verarbeitet.

OK1

Die VOLSER-Nr. und der DEVICE-Code werden aus dem 'Volume-List-Block' geholt und für den späteren Gebrauch in VOLUME und VOLIST gespeichert.

Nun wird die CAMLIST für das Macro OBTAIN aufgebaut und das Macro ausgeführt. Man liest mit ihm den DSCB des gesuchten DS von der VTOC der mit LOCATE bestimmten Platte in das Feld WAREA. Fehler, die bei OBTAIN auftreten werden ebenfalls in der 'Fehlerroutine 1' behandelt.

OK2

Sind keine Fehler aufgetreten, so werden folgende Felder des SPOOLDCBs mit den Angaben des DSCB ergänzt:

DSORG, RECFM, BLKSITZE, LRECL. In der anschließenden Abfrage wird geprüft, ob die BLKSIZE = 0 ist. Wenn ja, wird im ERRSTBIT das KÜ-Bit gesetzt, im LCC12 ein Fehlercode gesetzt und nach LETZT gesprungen. In diesem Fall handelt es sich um einen ungeschriebenen DS.

Ist BLKSIZE > 0 so wird bei

COLRECL

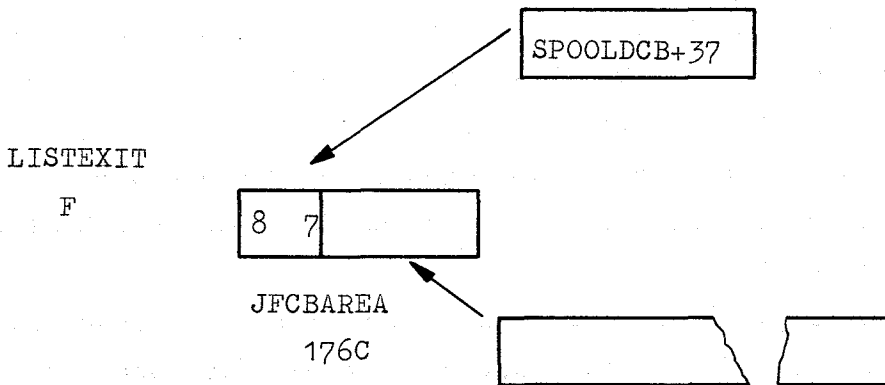
fortgefahren. In der folgenden Abfrage wird nachgeschaut, ob LRECL=0 ist. Wenn ja, wird in LRECLAR die BLKSIZE gespeichert und nach MOVEVOC gesprungen. Wenn nein, wird bei

MOVLRECL

in LRECLAR die LRECL gebracht.

MOVEVOC

Der Wert, der jetzt in LRECLAR steht, bezeichnet jetzt eine Zeilenlänge des DS, der ausgegeben werden soll. Diese Länge wird später im Programm für eine richtige Formatierung der Ausgabezeilen benötigt. In den SPOOLDCB wird nun die VOLUME SER Nr. eingetragen. Für das folgende Systemmacro RDJFCB muß in den DCB eine EXITLIST eingetragen werden. Sie wird jetzt aufgebaut. Sie enthält die Adresse des Feldes JFCBAREA, in das der JFCB eingelesen werden soll und im ersten Byte den Code X'87'. Die Adresse der Exitliste LISTEXIT wird im SPOOLDCB gespeichert.



Anschließend wird die Listform für das RDJFCB aufgestellt und das RDJFCB ausgeführt.

Damit wird der JFCB in die JFCBAREA gelesen. In diese Kopie werden folgende Angaben eingetragen:

DSNAME, DSORG, RECFM, BLKSIZE, LRECL.

Die Adresse des SPOOLDCB wird für den späteren Gebrauch nach DCBADR gespeichert.

Es folgt ein Macro OPEN TYPE = J

Nun ist es möglich, den gesuchten DS, dessen DSN nicht im DD-Statement steht, zu lesen.

Hier ist die Vorbereitung für das Lesen eines Programm-Output-DS zu Ende.

Der Programmablauf für die Ausgabe der beiden Output-Arten trifft sich nun wieder in

RECHBUFF Zur Zeit können nur Zeilen mit bis zu 107 Zeichen ausgegeben werden. Sollen längere Zeilen ausgegeben werden, so werden sie nach 107 Zeichen abgebrochen und der Rest in eine neue Zeile geschrieben. Darum wird die Adresse (RECAREA+107) ausgerechnet und nach RECAD107 gespeichert. RECAREA ist das Feld in das später immer ein Record eingelesen wird.

Jetzt wird die Zahl der Puffer berechnet, die gebraucht werden, um jeweils 10 Records auszugeben. Dazu wird aus den Puffer-DCB die Pufferlänge geholt. Nun kann die Zahl der Puffer berechnet werden.

$LRECL \leq 107$

$Pufferzahl_x = (LRECL + ST2L) \cdot 10 / (Pufferlänge - 4)$

$LRECL > 107$

$Pufferzahl_x = (LRECL + 2 \cdot ST2L) \cdot 10 / (Pufferlänge - 4)$

Rest: $Pufferzahl = Pufferzahl_x + 1$

kein Rest $Pufferzahl = Pufferzahl_x$

$ST2L = 7$

LRECL aus LRECLAR.

Die Zahl der benötigten Puffer wird nach BUFFERZA gespeichert, so daß sie für den nächsten Durchlauf von OUTSPOOL für dieselbe Ausgabe nicht neu berechnet werden muß.

Nun folgt die Marke

HOLEBUFF Hier beginnt der Teil des Programmes, der für alle Durchläufe gilt. Mit REQBUF werden die benötigten Puffer geholt.

Sind zu wenig Puffer oder keine Puffer da oder treten Fehler auf, so wird der erste Fall in der Fehleroutine 2, die anderen in der Fehleroutine 3 bearbeitet. War REQBUF erfolgreich geht es weiter bei

OK3 Hier speichert man die Adresse des ersten Puffers nach BUFADS in der LINEBOX und nach ADJETZBU in die WORKAREA. Die Adresse des nächsten Puffers wird ADNEXTBU gespeichert.

Diese Speicherung der Pufferadressen, später auch die des zuletzt gefüllten Puffers nach ADOLDBU dient zum einfachen Arbeiten in der Pufferkette. Weiter lädt man das Reg. BUFENDR, das auf das Ende des Puffers zeigt. Das Reg. BUFZEIGR, das bis jetzt auf den Anfang des Puffers zeigte, wird um 4 erhöht und zeigt so auf das erste freie Byte im Puffer. Beim Füllen des Puffers zeigt dieses Reg. immer die Stelle, in die Zeichen in den Puffer geschrieben werden können. Die ersten 4 Byte jedes Puffers enthalten die Adresse des nächsten Puffers. Im letzten Puffer steht an dieser Stelle ein F'O'.

Der RECCOUNT wird nun zu 0 gesetzt. In diesem Feld wird die Zahl der eingelesenen Records gezählt.

Es folgt der Einlese- und Übersetzungsteil mit

RECEIN

Zuerst wird geprüft, ob schon 10 Records eingelesen sind. Wenn ja, geht es zu ENDPOINT. Sonst wird die DCB Adresse aus DCBADR geladen und gefragt, ob die Ausgabe ein Bibliotheks-Output oder ein Programm-Output behandeln soll. Bei einem Bibliotheks-Output geht es nach EINREAD. Sonst wird bei

RECGET

fortgefahren. Mit dem Macro GET wird hier ein Record vom Progr. Output DS in RECAREA gelesen. Dabei wird abhängig vom RECFM (Recordformat) eine der folgenden Operationen ausgeführt.

RECFM = U: Vor dem Einlesen wird das Feld RECAREA mit Leerzeichen aufgefüllt, nach dem Einlesen geht es nach EINEND

RECFM = UM: Wenn nur ein Steuerzeichen eingelesen wird, (der Record ist leer) d.h. im ersten Byte von RECAREA (erstes Zeichen des Records) '00000XO' X = 1 ist, so wird nach RECGET gesprungen und der nächste Record wird eingelesen. Sonst wird das erste Byte mit einem Leerzeichen überschrieben und nach EINEND gesprungen.

RECFM = UA: Erstes Byte durch ein Leerzeichen ersetzen und nach EINEND springen.

RECFM = F: Springe nach EINEND

RECFM = FM: wie UM

RECFM = FA: wie UA

RECFM = V Das erste und zweite Byte enthält die wirkliche Recordlänge (LRECL). Sie wird in LRECLAR gespeichert. Dann werden die ersten vier Zeichen des Records durch Leerzeichen ersetzt und nach EINEND gesprungen.

RECFM = VA Wie bei V, aber die ersten fünf Zeichen mit Leerzeichen überschreiben.

RECFM = VM Ist der Record nicht leer, wie bei VA, ist er leer, springe nach RECGET.

Ist ein Record eingelesen und die entsprechende Operation ausgeführt wird das Programm bei EINEND fortgesetzt.

EINREAD Mit READ wird hier bei Bibliotheks-Output ein Record eingelesen und mit dem Macro CHECK der Vorgang geprüft. Bei beiden Einlesearten (GET und READ) wird bei einem Fehler nach SEOIERR in die Fehleroutine 5 gesprungen.

EINEND Ist der Data Set zu Ende gelesen, springt man ebenfalls in beiden Fällen nach DATAEND. Die Register, welche bei der Übertragung des Records in die Puffer verwendet werden, werden jetzt geladen. Anschließend wird der Record so übersetzt, daß er durch das Terminal ausgedruckt werden kann. Der RECCOUNT wird um 1 erhöht. Ist die Recordlänge größer 107, so wird jetzt bei V107GR fortgefahren. Sonst geht es nach N107KGN.

V107GR Hier werden die ersten 107 Bytes des Records übertragen. Über ein EX MVC werden immer so viele Bytes übertragen, wie es der noch freie Platz im gerade benützten Puffer oder die noch zu übertragenden Bytes im Record (bis 107) zulassen. Übertragen wird immer die kleinere Anzahl der beiden Möglichkeiten. Sind schon 107 Bytes übertragen, wird in die Steuerzeichen-Routine, ROUTSTZ, gesprungen. In ihm wird das 7 Byte lange Steuerzeichen eingesetzt. Das Steuerzeichen besteht aus:

Zeilenvorschub, fünf Synchronisationszeichen, Wagenrücklauf.

Als Rücksprungadresse wird in Reg. 15 A (N107KGN) geladen. Auf diese Marke wird nach Beendigung der Steuerzeichen-Routine gesprungen. Werden weniger als die ersten 107 Bytes des Records übertragen, so ist der gerade verwendete Puffer voll. Es geht in die 'Buffer Routine', die den nächsten Puffer verfügbar macht. Man springt nach NEXTBUFF und lädt als Rücksprung-Adresse ins Reg. 15: A (V107GR).

N107KGN Hier werden Record, die kleiner gleich 107 Bytes lang sind und der Rest der größer als 107 langen Records übertragen. Die Übertragungsmethode ist gleich wie bei V107GR. Sind alle Bytes des zu übertragenden Records in einen Puffer geschrieben, so wird in die Steuerzeichen-Routine gesprungen (ROUTSTZ). Als Rücksprungadresse lädt man ins Reg. 15: A (RECEIN). Konnten nicht alle Zeichen übertragen werden, ist der Puffer voll, und es geht in die Routine NEXTBUFF mit der Rücksprungadresse A (N107KGN) im Reg. 15.

NEXTBUFF Das BUFFZEIGR Reg. wird mit der Adresse des nächsten freien Puffers geladen. Die Felder ADOLDBU (Adresse des letzten Puffers) ADJET2BU (Adresse des neuen Puffers) ADNEXTBU (Adresse des nächsten Puffers) werden auf den neuen Stand gebracht. Das BUFFENDR wird neu geladen, es zeigt auf das Ende des neuen Puffers. Zum Schluß wird das BUFFZEIGR Reg. um 4 erhöht, so daß es auf das erste freie Byte im Puffer zeigt.

Der Rücksprung erfolgt über Reg. 15 an die vorbestimmte Stelle.

ROUTSTR In dieser Routine wird das schon beschriebene Steuerzeichen eingesetzt.

Zuerst wird das Rücksprungregister (15) und die Record-Address-Register gespeichert. Es folgt eine Prüfung, ob der gerade verwendete Puffer voll ist. Wenn nein, wird nach BUFNF gesprungen. Sonst folgt

BUFFULL von hier wird nach NEXTBUFF gesprungen, mit der Rücksprungadresse in Reg. 15: A (BUFNF)

BUFNF Ist noch Platz im Puffer oder wurde ein neuer Puffer verfügbar gemacht, so wird jetzt das Steuerzeichen in den Puffer geschrieben.

Dies geschieht in der gleichen Art wie das Übertragen der Records. Konnte das Steuerzeichen nicht ganz übertragen werden, so wird nach BUFFULL gesprungen, um den nächsten Puffer zu holen. Ist das ganze Steuerzeichen übertragen worden, wird geprüft, ob der Puffer gerade voll wurde. Wenn ja, geht es nach BUFVOST.
Sonst folgt jetzt

- STEND** Die geretteten Register werden zurückgeladen und über Reg. 15 zurückgesprungen.
- BUFVOST** Es wird geprüft, ob das Steuerzeichen gerade den letzten Puffer gefüllt hat. Ist dies der Fall, geht es nach STEND sonst nach NEXTEBUFF mit der Rücksprungadresse A(STEND) im Reg. 15.
- DATAEND** Auf diese Marke wird gesprungen, wenn der Data Set zu Ende gelesen ist oder wenn ein I/O Fehler beim Lesen auftrat. Nach ACTION+1 wird das EODADBIT gesetzt und nach ERRSTBIT das SC und CL Bit.
- ENDPOINT** Auf diesen Punkt des Programmes springt man, wenn 10 Records in die Pufferkette geschrieben wurden.
In der jetzt folgenden Routine wird berechnet ob und wieviel Puffer gebraucht wurde. Die Zahl der Bytes, die in den letzten gebrauchten Puffer geschrieben wurde, wird in das erste Byte von BUFADS geschrieben. Das Adressfeld des letzten Puffers wird zu 0 gesetzt (F'O').
- REBU,
POINTPO** Es wird geprüft, ob noch Puffer freizugeben sind. Wenn ja, werden die nicht gefüllten Puffer mit RECBUF freigegeben. Treten bei RECBUF keine Fehler auf, wird das Programm bei LETZT fortgesetzt. Fehler werden in der Fehler-Routine 4 behandelt. Wurden alle Puffer gefüllt wird von der Prüfung nach LETZT gesprungen.
- LETZT** Abfrage, ob eine Übertragung stattfand.
Wenn ja, wird nach DYNOUT in der CSECT TCP1WAIT gesprungen. Sonst sind Fehler aufgetreten oder keine Übertragung und es geht über
- LETZTFEH** zu CSECT: ENDOUT

Fehlerroutinen.

Fehlerroutine 1

Alle Fehlerausgänge von LOCATE und OBTAIN werden hier verarbeitet. Eine entsprechende Fehlernachricht wird übersetzt und in einen vorher mit REQBUF gehaltenen Puffer geschrieben. In ACTION+1 wird das EODAD Bit und im ERRSTBIT das NA-Bit gesetzt. Steht kein Puffer zur Verfügung oder sind bei REQBUF Fehler aufgetreten, so wird ein Fehlercode nach LCC12 gesetzt und das KÜ-Bit gesetzt. In diesem Fall kann die Art des Fehlers bei OBTAIN und LOCATE nicht mehr bestimmt werden. In beiden Fällen wird nach LETZT gesprungen.

Fehlerroutine 2

Hier wird weitergearbeitet, wenn durch REQBUF zu wenig bereitgestellt werden konnte. In ACTION+1 wird das EODAD-Bit gesetzt und in ERRSTBIT das CL-Bit. In den ersten Puffer wird die Fehlernachricht geschrieben. Dann werden die Vorbereitungen zur Freigabe der restlichen Puffer getroffen und nach POINTPO gesprungen.

Fehlerroutine 3

Sie bearbeitet die anderen Fehler, die bei REQBUF vorkommen können.

Entsprechende Fehlercodes werden nach LCC12 geschrieben. In ACTION+1 wird das EODADBIT und in das ERRSTBIT das KÜ- und CL-Bit gesetzt. BUFADS wird zu 0 (F'O') gesetzt und nach LETZT gesprungen.

Fehlerroutine 4

Diese Routine behandelt die Fehler von RELBUF. In LCC12 wird ein Fehlercode gesetzt und dann nach LETZT gesprungen.

Fehlerroutine 5

Sie behandelt die Fehler, die bei GET und READ auftreten. Ein Fehlercode wird nach LCC12 gesetzt und bei READ im SEQDCB die Fehlerindikatoren zurückgesetzt. Zum Schluß wird nach DATAEND gesprungen.

2.2. ENDPUT

Die CSECT ENDPUT wird aufgerufen, wenn der letzte Puffer bei EODAD ausgegeben ist oder wenn keine Übertragung stattfand (Fehler).

Die aufrufende CSECT ist TCP1WAIT oder OUTSPOOL, wenn keine Übertragung stattfand.

Abhängig von der Art des Output's, Bibliotheks- oder Programm-Output, und von den im ERRSTBIT gesetzten Bits, werden verschiedene Operationen durchgeführt. Bei Bibliotheks-Output wird ein CLOSE TYPE=T auf den SPOOL-DS gemacht und nach ENDZ gesprungen. Bei Programm-Output werden die Operationen durch das ERRSTBIT gesteuert. Es wird ausgeführt bei:

'01000000'	CLOSE und FREEPOOL	springe nach <u>ENDZ</u>
'00001000'	Nur CATLG (uncatalog)	" " <u>ENDZ</u>
'00000001'	Keine Operationen, es wurde keine Ausgabe sondern nur Nachrichten ausgegeben	" " <u>ENDZ</u>
'000001X0'	CLOSE und FREEPOOL und wenn X=1 auch SCRATCH u. CATLG (uncatalog)	" " <u>ENDZ</u>

Treten bei SCRATCH oder CATLG Fehler auf, so wird nach LCC12 ein Fehlercode geschrieben und nach ENDZ gesprungen.

ENDZ

Hier wird der INECB gepostet. Dies ist das Zeichen dafür, daß die Ausgabe beendet ist.

Zum Schluß wird die WORKAREA mit FREEMAIN freigegeben. In ACTION+1 werden die letzten 3 Bits das EODAD-, PL/1-Output- und SWITCH-Bit gelöscht.

Die Register werden zurückgeladen und über BR15 nach TCP1WAIT zurückgesprungen.

3. TCP1SPOL: (H. Santo)

Zusammenfassung:

TCP1SPOL ist ein Bestandteil des Terminal Control Programmes (TCP). Seine Funktion innerhalb des TCP siehe Blockdiagramm. Das Programm arbeitet parallel zum E/A-Vorgang und wird vom Modul TCP1WAIT temporär initialisiert. Es übernimmt folgende Aufgaben:

- Analyse und Umschlüsselung von Lochstreifencodes,
- Bearbeiten und Formatieren der in dynamischen Puffern übergebenen Daten,
- Blockung und Transport der Daten auf einen sequentiell organisierten Zwischenspeicher (Spool Data Set),
- Prüfung auf fehlerfreien Abschluß des Einlesevorganges (TIMEOUT, ETX, EOT),
- Prüfung auf Sonderzeichen zur Steuerung der Blockung und Korrektur,
- Rückgabe der bearbeiteten Puffer an den gemeinsamen Pufferbereich der Terminals,
- Anfordern und Füllen dynamisch geketteter Fehlerpuffer zur Ausgabe von als fehlerhaft erkannten Eingaben,
- Synchronisationsaufgaben mit dem Modul TCP1WAIT bei TIMEOUT.

Aufruf:

Der Aufruf des Programmes TCP1SPOL erfolgt über den residenten Modul TCP1WAIT. Das Programm TCP1SPOL steht als Load Modul auf der Bibliothek TCP1.LINKLIB und wird über ein ATTACH vom residenten Modul TCP1WAIT aufgerufen, wenn der Benutzer Lesen oder Modifizieren von Daten verlangt, d.h. durch Eingabe der Befehle am Terminal

LIES mit Geräteangabe LOCHSTREIFEN

LIES mit Geräteangabe FERNSCHREIBER

oder dem Befehl

MODIFIZIERE

Da einer leistungsfähigen DVA relativ langsame Außenstationen gegenüber stehen (Lochstreifenleser 200 Baud) kann die Abarbeitung der Puffer mit der Vergabe der Puffer für E/A-Vorgänge Schritt halten, so daß immer Puffer im Pufferpool für die Eingabe vorhanden sind.

Mögliche Codes:

Die Eingabe der Daten erfolgt entweder über Tastatur oder Lochstreifenleser, wobei die interne Darstellung und die Bearbeitung der Daten unabhängig vom Eingabemedium (Lochstreifenleser oder Tastatur) bleibt.

Unter folgenden Codes kann der Benutzer durch Angabe eines Parameters auswählen:

ASCII (CCITT Nr. 5, ISO7) gerader Parität

PTTC (BCD)

CCITT Nr. 2 (Fernschreibcode)KA5

Bei Eingabe über die Tastatur wird CCITT Nr. 5 erzeugt.

Da auf benutzerfreundliche Implementierung Wert gelegt wurde, wird auf Eingabe eines Vorstreifens zur Definition der Übersetzungstabellen verzichtet und über Parameterangabe (s.o.) unter vorher aufgebauten Code-tabellen ausgewählt.

Die Benutzung anderer Codes kann auf folgende Weise ermöglicht werden: Durch Angabe des Parameters BIN wird bewirkt, daß die Codezeichen als Rohdaten auf den sequentiellen SPOOL-Datensatz transportiert und nicht formatiert werden.

Zur weiteren Aufbereitung spezieller Lochstreifencodes stehen Spezialroutinen in Form von Blitzstartmoduln zur Verfügung.

Bis jetzt können folgende Codes eingelesen, übersetzt und formatgerecht aufbereitet werden (Übersetzung in INTERN-Code und Blockung):

CAE-Code, Loadformatlochstreifen von der Midas-Anlage erzeugt, in 12 und 24 bit Modus. /11/

Näheres siehe weitere Beschreibungen.

Einschränkungen:

Durch die Hardware bedingt können die nachfolgenden Codezeichen nicht als Datenzeichen verwendet werden.

Sie entsprechen im Code CCITT Nr. 5 den Steuerzeichen:

ENQ 0000 0101

ETX 0000 0011

ACK 0000 0110

Da Steuer- und Datenübertragung nicht getrennt sind (halbduplex Betrieb mit der Controleinheit Multiplexor IBM 2702), sind in allen anderen Codes diese Bitmuster zur Darstellung von Datenzeichen verboten (quasitransparent).

Das Zeichen

NUL 0000 0000

darf bei allen Codes außer CCITT Nr. 5 nur als Blockendezeichen verwendet werden (bewirkt ETX an der 2702). Um trotzdem das Einlesen von 5-Kanal-codes zu gestatten, die das Zeichen NUL als gültiges Datenzeichen benutzen, wird bei 5 Kanal-Codes mit weniger als 7 Kanälen (bei schmalerem Lochstreifenpapier) von der Datenstation das 7. Bit automatisch bei allen eingegebenen Zeichen gesetzt, d.h. das Zeichen

NUL 0000 0000

verläßt die Datenstation als

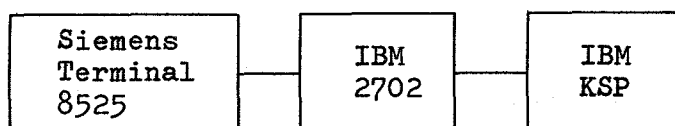
NUL* 0100 0000

und wird dann nicht als ETX von der 2702 gewertet.

Da die verwendeten Steuerzeichen, wie der an der Datenstation bei Eingabe von Daten über die Tastatur erzeugte Code, gerade Parität besitzen, ist volltransparentes Einlesen aller Codes ungerader Parität möglich und auch solcher Codes gerader Parität, die diese vorher erwähnten Steuerzeichen nicht als gültige Datenzeichen enthalten.

Übersetzen in INTERN-Code (EBCDIC)

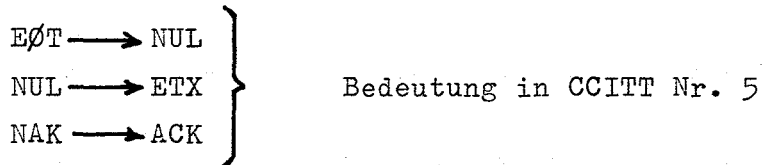
Der Codewert eines Datenspeichers im Kernspeicher entspricht nicht der genormten Darstellung für IBM Kernspeicher, vielmehr sind die Wertigkeiten der einzelnen Bits in ihrer Reihenfolge vertauscht (Spiegelung).



Beispiel: ETX B'0000 0011' → B'1100 0000'

Dieser "Siegeleffekt" muß bei den Übersetzungstabellen bei allen Codes, auch bei quasitransparentem Code (PARAMETER BIN) berücksichtigt werden. Zusätzlich ist bei allen Codes außer CCITT Nr. 5 noch folgendes zu beachten:

Die Steuerfunktionszeichen im CCITT Nr. 5 Code EØT, NUL, NAK werden nicht mit ihren Codewerten übertragen, sondern entsprechend in der internen Darstellung den Zeichen



Aufbau der Übersetzungstabellen

CCITT Nr. 5 bzw. ISO-7 Code

Die Übersetzungstabellen für Eingabe und Ausgabe in CCITT Nr. 5 Code (ISO-7 Code) sind als Macro auf der TCP.MACLIB unter dem Namen SIETRAB zu finden. Soll die Tabelle geändert werden, so muß der Modul TCP1BASE neu assembliert und als Loadmodul auf TCP.LINKLIB gebracht werden, da dieser Modul die Expansion des Macros enthält und die Adresse der Übersetzungstabelle für die Wandlung von CCITT Nr. 5 in EBCDIC nach TTIN und die Adresse der Übersetzungstabelle für die Ausgabe nach TTØUT der KONBØX bringt.

Allen Zeichen, die nur in ISO7 oder EBCDIC oder in keinem der beiden Codes definiert sind, wird bei der Eingabe die hexadezimale Wertigkeit 3F (= SUB in EBCDIC) zugeordnet. Dadurch ergibt sich eine beschränkte Prüfmöglichkeit. Da TCP1SPØL auf Sonderzeichen SUB (X'3F') prüft, wird immer dann ein Fehler festgestellt, wenn aus einem zugelassenen Codezeichen ein im EBCDIC-Code nicht definiertes Codezeichen entsteht. Bei der Tabelle TTØUT, welche die Rückübersetzung von EBCDIC in CCITT Nr. 5 beschreibt wird allen in CCITT Nr. 5 nicht definierten Codezeichen X'44' zugeordnet, was dem Symbol an der Datenstation entspricht.

Abweichend von der Norm entspricht die Bedeutung des Zeichens DC4 im ISO-Code dem Zeichen NL im EBCDIC-Code. Die beiden für die PL/1-Ein- und Ausgabe benötigten Zeichendarstellungen für 'not' und 'or' werden wie folgt dargestellt.

Den Zeichen ^ und ! der Siemenstastatur entsprechen in maschineninterner Darstellung die Zeichen 7 und |.

BCD - Codetabelle

In BCD - Code oder in EBCDIC - Code nicht definierte Zeichen werden als X'3F' dargestellt.

Zusätzlich zum Zeichenvorrat der BCD-Zeichen können noch die ISO7- Steuerzeichen STX, EOT, ETX vorkommen. Die Übersetzung dieser Steuerzeichen in den Intern-Code wird wie nachfolgend beschrieben vorgenommen

STX	X'41'	—————>	X'02'
EOT	X'21'	—————>	X'37'
ETX	X'CO'	—————>	X'03'

STX darf nur im zuerst angeforderten Puffer als 1. Zeichen vorkommen.

CCITT Nr. 2

Besonderheit: 5 - Bit - Code

Doppeldeutigkeit der Codezeichen

Die Codezeichen Buchstabenumschaltung und Ziffernumschaltung bestimmen die gültige Bedeutung des nachfolgenden Zeichens bzw. der nachfolgenden Zeichenkette.

Die Übersetzung erfolgt mit Hilfe zweier Tabellen, die über die Umschaltzeichen ausgewählt werden.

Beide notwendigen Tabellen sind zu einer Tabelle zusammengefaßt, und sind so ineinander verschachtelt, daß sich Zeichen verschiedener Bedeutung nicht überlagern.

Die Tabellenanfangsadresse der Teiltabelle, welche die Bedeutung der Zeichen bestimmt, wenn Ziffernumschaltung vorhergeht, liegt um ein Displacement von 2 zur Tabellenanfangsadresse verschoben. (Hammingdistanz 2) Innerhalb jeder Tabelle können außer den in CCITT definierten Codezeichen die ISO-Steuerzeichen EOT und ETX vorkommen. Siehe bei BCD-Code.

BINÄR Tabelle

Bei allen 2^8 möglichen Zeichen werden die Wertigkeiten der einzelnen Bits vertauscht. (Spiegeleffekt der 2702). Zusätzlich werden die ISO7-Steuerzeichen EOT und ETX berücksichtigt. Sie dienen als Endezeichen für den eingegebenen Datenblock und stellen die einzigen vom Programm geprüften Sonderzeichen dar.

Wird mit anderen als den oben definierten Code gearbeitet, so muß als Parameterangabe für den Code beim Befehl LIES BIN angegeben werden. Dadurch wird bewirkt, daß die über den Lochstreifenleser eingelesenen Codezeichen als Rohdaten auf den sequentiell organisierten Zwischenspeicher (Spool-Datensatz) transportiert werden (in Blöcken von 80 Byte) und von dort über die entsprechende Schreiberoutine auf der benutzereigenen Bibliothek unter dem vom Benutzer spezifizierten Membernamen aufzufinden sind.

Beispiel eines vom Terminalbenutzer eingegebenen Kommandos, bei welchem vom Programm TCP1SPOL die Tabelle BINART ausgewählt wird.

L, LOCH, DATA, NUM, BIN

Die Umschlüsselung der Daten in den internen Maschinencode (BCDIC) kann über spezielle Blitzstartroutinen erfolgen.

Eingabe - Formate

Für die Eingabedaten sind Formate zulässig. Durch Angabe der entsprechenden Parameter beim TCP-Befehl LIES wird ein Format vom Benutzer ausgewählt und über die Lineboxparameter WADR⁴ und WCODE⁴ durch den Entschlüssler dem Programm TCP1SPOL übermittelt.

Format 1: ONU

WCODE⁴ = X'02'

BCODE⁴ = X'07'

Es werden bis zu 80 eingegebene Zeichen pro Zeile abgelegt.

(Anwendungsbeispiel: Meßdateneingabe)

Format 2: NUM

BCODE4 = X'07'

WCODE4 = X'02'

Die über Lochstreifenleser oder über die Tastatur eingegebenen Daten werden auf Kartenformat gebracht (maximal 80 Zeichen/Zeile), davon sind bis zu 72 Byte Informationszeichen, die letzten 8 Byte (Zeichen 73 - 80) enthalten die Zeilennummer, die mit 10 beginnt und automatisch in Inkrementen von 10 weitergezählt wird. (Anwendungsbeispiel: Programmeingabe mit Zeilenkennung)

Format 3: MODIFIZIEREN von Daten wird verlangt

BCODE4 \neq X'07'

Die Anzahl der Daten pro Zeile ist maximal 80, wobei die Numerierung an beliebiger Stelle innerhalb der 80 Byte steht. Sie wird gekennzeichnet durch das Zeichen # und kann bis zu 8 Zeichen umfassen.

Beispiel:

MOD,..... eingeegebener Befehl am
Terminal

Eingabedaten am Terminal:

SYSIN DD *#1020

Das formatgerechte Einfügen der Numerierung in die Spalten 73 - 80 übernimmt das Unterprogramm FORMI.

Format 4: Formatangabe beim Befehl LIES

Format 4 wird verwendet zur Formatprüfung von Eingabedaten (Beisp.: Meßdaten von Spektren auf Lochstreifen), die aus einer periodischen Folge von Ziffern und Trennzeichen bestehen. Ein nicht zyklisch zu interpretierender Zeichensatz bis zu 99 Zeichen kann den zyklisch sich wiederholenden Eingabedaten vorhergehen.

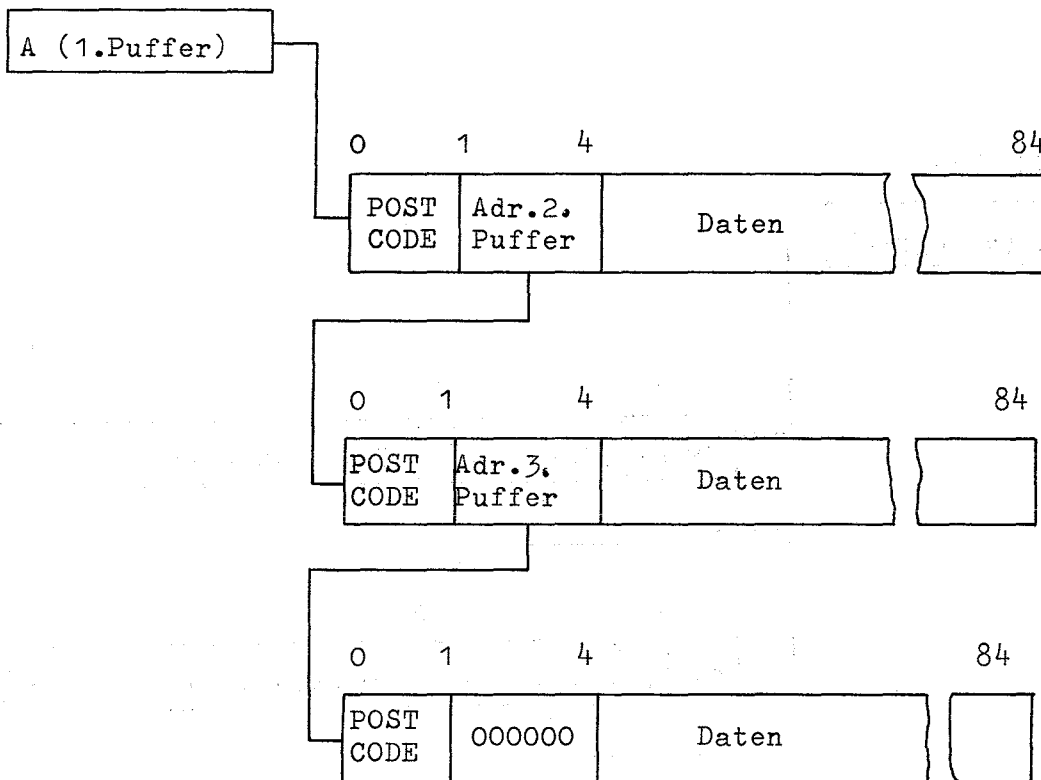
VORSPANN	ZIFFERNF	TRENNZ	ZIFFERNF	TRENNZ	
xx	yy	zz			

Format 4 beinhaltet zusätzlich entweder Format 1 oder Format 2.

Dateneingabe

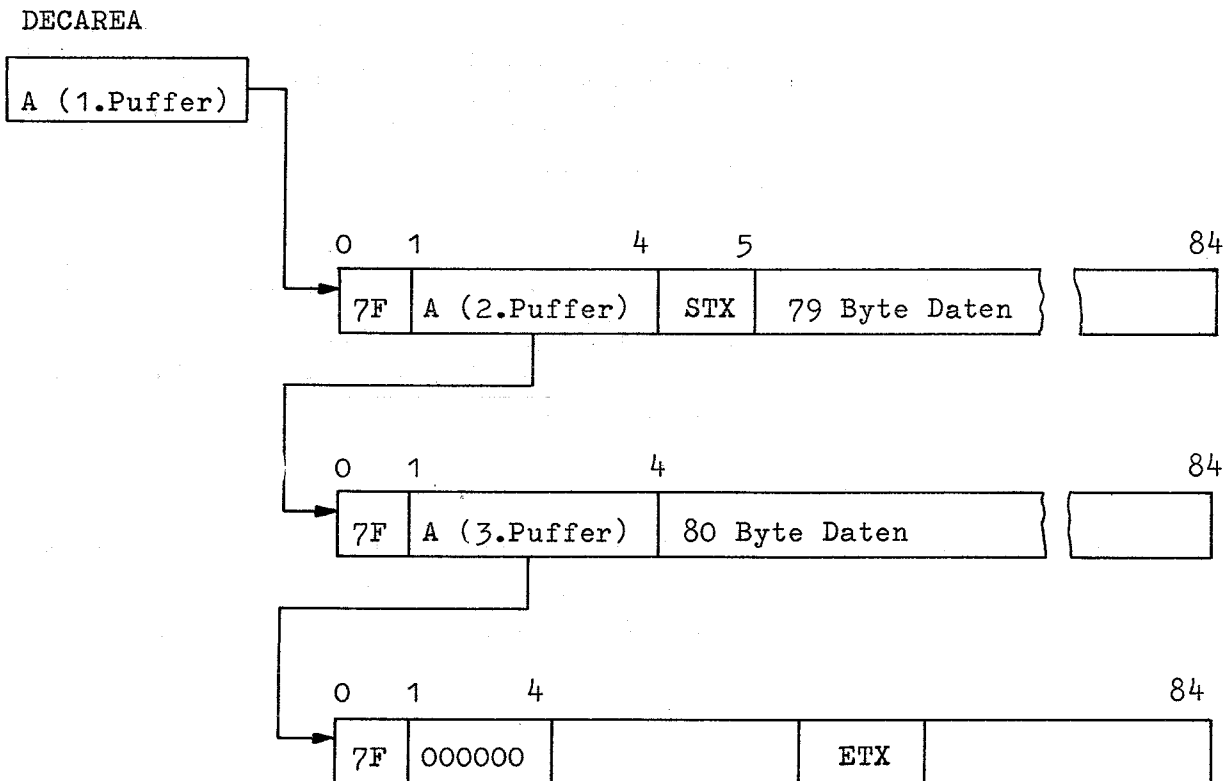
Die Übergabe der Daten an das Programm TCP1SPOL erfolgt in dyn. geketteten Puffern. Die Adresse des 1. Puffers der Kette steht unter der Linebox Adresse DECAREA.

DECAREA



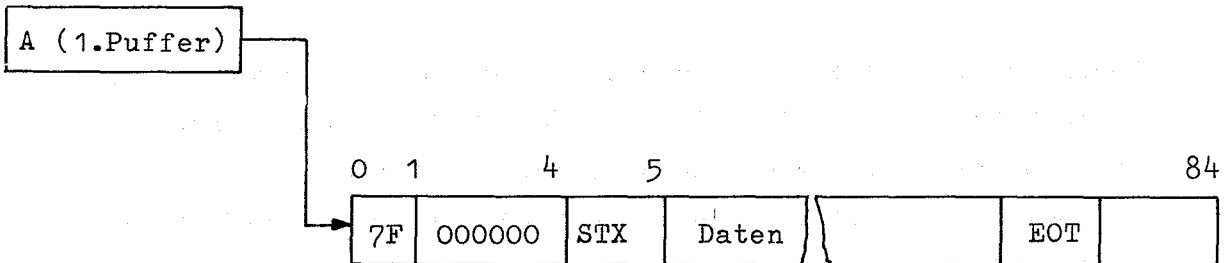
Byte 1 - 4 eines jeden Puffers enthält eine Adresse, die auf den Anfang des nächsten Puffers zeigt. Der letzte Puffer der Kette enthält als Kettungsadresse hexadezimale Nullen. Das 1. Byte des Puffers wird als Ereignisindikator (Event Control Block) benützt. Ist der Puffer gefüllt, so wird der Indikator (POSTCODE) auf X'7F' gesetzt, wenn der Einlesevorgang exakt abgelaufen ist. Traten I/O-Fehler auf, so wird der POSTCODE X'41' gesetzt.

Der Datenbereich der gültigen Pufferkette beginnt mit STX und endet bei fehlerfreiem Abschluß der Eingabe mit ETX.



Traten Fehler bei der Informationseingabe auf, (d.h. Parity-Fehler wurden vom Terminal festgestellt, oder Terminal ist nicht mehr betriebssicher), so endet der Informationsblock mit EOT.

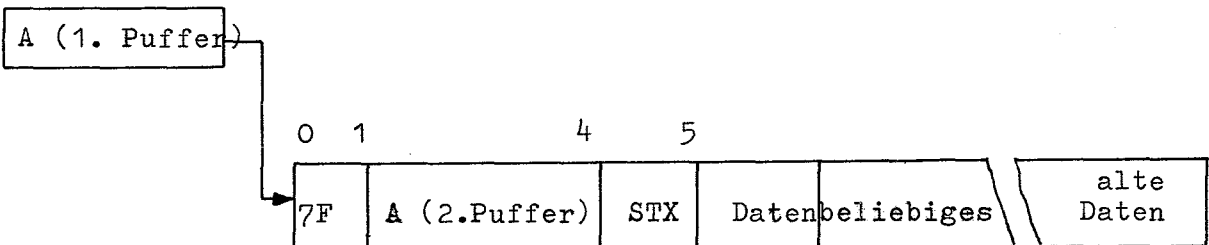
DECAREA



Läßt der Terminalbenutzer eine zu große Pause (>25 sec) bei der Eingabe von Daten verstreichen, oder wird das Zeichen ETX von der DVA nicht erkannt, so wird der Informationsblock weder mit ETX noch mit EOT beendet (kein Endesymbol).

→ TIMEØUT

DECAREA



Timeout wird über den Parameter DECSENSØ der Linebox angezeigt. DECCØUNT (Residual count) gibt die Anzahl der noch freien Bytes im zuletzt angeforderten Puffer an. DECSENSØ und DECCØUNT sind Parameter eines Data-Event-Control-Blockes der Zugriffsmethode BTAM, und werden über die LINEBOX für das Programm TCP1SPOL zur Programmablaufsteuerung verfügbar.

Übersetzen der Eingabedaten

Übersetzt werden die einlaufenden Daten in den Eingabepuffer pufferweise (80 Byte), mit Ausnahme von CCITT Nr. 2 (Fernschreibcode), der zeichenweise übersetzt wird.

Übersetzen geschieht mit Hilfe der oben aufgestellten Übersetzungstabellen.

Prüfen der Eingabedaten

Die Eingabedaten enthalten außer den Informationszeichen, die den gewünschten Text ergeben, Formatsteuerzeichen, die extern auf der Eingabeseite zur Steuerung des Datenschreibers (oder entsprechend vom Lochstreifenleser) benützt werden. Sinngemäß müssen diese Formatsteuerzeichen zur Bildung des Kartenformates (80 Byte-Records) auf den internen Einheiten beitragen.

Sonderzeichen

An Sonderzeichen werden behandelt:

- a) DELETE
- b) SUB
- c) CANCEL
- d) BSP

Die oben aufgeführten Sonderzeichen sind zusätzlich zu den Endezeichen und den Formatsteuerzeichen in der Translate- und Test-Tabelle berücksichtigt.

Da erst nach dem Übersetzen auf die Sonderzeichen geprüft wird, liegen bei allen Codes diese Zeichen in derselben Intern-Darstellung (EBCDIC-Code) vor. Das hat den Vorteil, daß die Prüftabellen für die Codes: CCITTr.2, CCITTr.5 und PTTC identisch sind*.

Aufbau der Prüftabellen ("Translate- und Testtabellen")

bei nichtformatierter Eingabe: bei Codeangabe BIN.

Tabelle besteht aus 256 Byte Bereich. Jedem Sonderzeichen wird an der Stelle, die seiner Wertigkeit in der Tabelle entspricht ein Wert ungleich X'00' zugeordnet.

Die zu behandelnden Sonderzeichen besitzen folgende Werte

Zeichen	in Tabelle eingetragener Hexadezimalwert	Increment (dezimal) bezogen auf Tabellenanfang
SUB	04	63
DELETE	08	7
LINEFEED	08	37
ETX	0C	3
CR	10	13
NL	10	21
CANCEL	14	24
(BACKSPACE)	18	

Beim Einlesen unter Angabe des Parameters BIN genügt es, auf die Begrenzungszeichen (EOT und ETX) und TIMEOUT zu prüfen. EOT wurde, um Mehrdeutigkeit der Zeichen zu vermeiden, in X'00' übersetzt. Das Zeichen NUL (X'00') wird bei nicht CCITT Nr.5 Codes nie als gültiges Codezeichen vorkommen, da dem im Kernspeicher ankommenden Zeichen NUL das Datenzeichen EOT (Wertigkeit in CCITT Nr.5 = X'37') entspricht. Im Zeichen-vorrat für BIN-Zeichen darf die Codedarstellung für ETX nicht enthalten sein, so daß ETX dem Hexadezimalwert X'03' entsprechen kann.

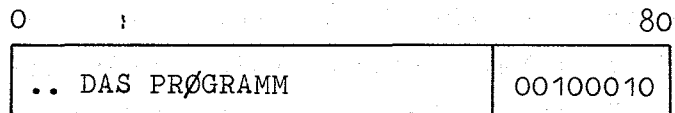
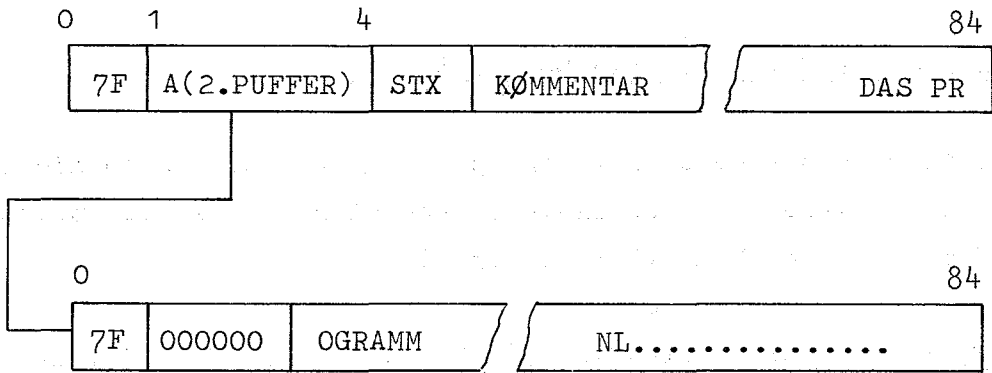
Für die Prüftabelle ergibt sich daraus folgende Darstellung:

Zeichen	Hexadezimalwert in der Tabelle	Increment bezogen auf Tabellenanfang TABKEINF (dezimal)
EOT	18	0
ETX	0C	3

TABKEINF Da die Prüftabellen für quasitransparenten Code und die weiteren zugelassenen Codes nicht identisch sind, werden die Tabellen dynamisch zur Laufzeit aufgebaut (TABKEINF).

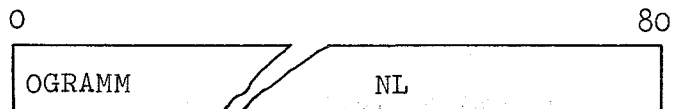
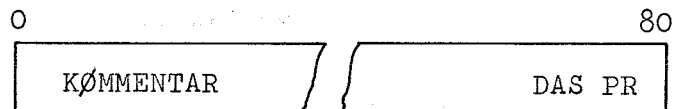
TABTESTZ Bei formatierter Eingabe (Eingabe bestehend aus Vorspann periodisch aufeinanderfolgenden Zifferngruppen mit Trennzeichen) wird die Gültigkeit der Zeichen innerhalb der Zifferngruppe ebenfalls mit Testtabellen geprüft (TABTESTZ). Die zugelassenen Ziffern (0-9) und die Zeichen + und - erhalten den Wert X'00'. Auch innerhalb der Zifferngruppe können alle oben erwähnten Sonderzeichen vorkommen. Diese erhalten Werte zugeordnet, die denen der Prüftabelle für ASCII-Codes identisch sind.

Bsp. b)



Bsp. c)

Eingabepuffer wie unter Bsp. c)

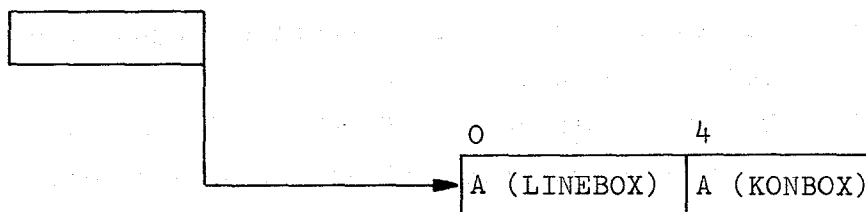


Alle an der Datenstation eingegebenen Daten der oben angegebenen Codes mit Ausnahme von quasitransparenten Codes (Code= BIN) werden in den EBCDIC-Code umgewandelt. Nur dann stehen dem Benutzer alle von TCP gebotenen Möglichkeiten für Datei-manipulationen und Programmübergabe in die Eingabewarteschlange der Stapelverarbeitung zur Verfügung.

EINGANGSPARAMETER

Beim Aufruf von TCP1SPØL zeigt Register 1 auf eine Parameterliste, welche die Adresse der Konbox und der aktuellen Linebox enthält.

Register 1



Aus der KØNBØX werden folgende Parameter entnommen:

TTIN Adresse der Übersetzungstabelle

ASCIINr. 5 → EBCDIC

TTØUT Adresse der Übersetzungstabelle

EBCDIC → ASCII Nr. 5

DDCB DCB-Adresse für den dynamischen
Daten-Control-Block der Siemens-
Leitungsgruppe.

Eingangsparameter aus der Linebox entnommen:

SEQDCB Daten-Kontroll-Block zur Beschreibung des Spool-Datensatzes

SPDSPLAD Anfangsadresse (relative Spuradresse) des Zwischenspeicherbereiches (SPOOL-DATENSATZ) für das zugeordnete Terminal.

DECAREA Anfangsadresse der Pufferkette, welche die eingelesenen Daten enthält.

DECSENSØ Sense-Information der Kontroll-Einheit
 DECSENSO = X'01' ≙ TIMEØUT

DECCØUNT Residual-Byte-Count für Puffer bzw. CCW

LBXTIME CPU-Zeit pro Terminalsitzung

BCODE

X'10' Der extern vom Terminalbenutzer eingegebene Befehl war MODIFIZIEREN

X'07' Der Terminalbenutzer wünscht Einlesen von Daten von externen Einheiten (Tastatur oder Lochstreifenleser) in seine Bibliothek

WCODE4

X'01' Formatfreie Eingabe

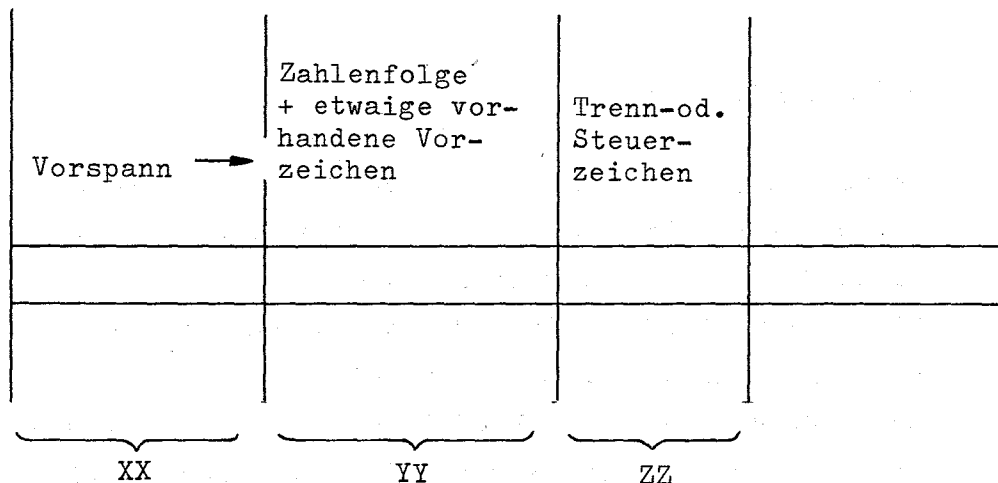
X'02'

X'03' Eingabe mit Formatbeschreibung

X'04'

WADR4: Bei formatierter Eingabe gibt WADR4 die Adresse eines Formatbeschreibungsfeldes an.

Bei Eingabe mit Formatbeschreibung handelt es sich um Daten folgender Struktur:



XX = Anzahl der Zeichen im Vorspann 100
YY = Anzahl der Zeichen der Zifferngruppe
ZZ = Anzahl der Sonderzeichen (Trenn- oder
Steuerzeichen)

Beispiel einer Eingabe:

```
MESSUNG VOM 1.7.1969 U U
                        LF CR
+1 3 7 9 5 U U 2 5 3 6 7 U U
                        LF CR          LF CR
```

Die Formatangabe des Benutzers beim Befehl "LIES" sieht dann wie folgt aus:

```
22.06.02
XX.YY.ZZ
```

WCODE5: Kennzeichnet den vom Benutzer verwendeten Eingabe-
code:

```
X'01'   ASSCII-Code
X'02'   PTTC-Code
X'03'   BIN (quasitransparenter Modus)
X'04'   CCITT Nr. 2
```

AUSGANGSPARAMETER

- REQBUF Enthält die Anfangsadresse einer dynamisch geketteten Pufferkette, bestehend aus maximal 5 Puffern, wenn vom Programm TCP1SPOL Fehler festgestellt wurden.
- OUTECB Wird bei TIMEOUT von TCP1SPOL zur Synchronisation mit dem residenten Modul TCP1WAIT verwendet.
- DECAREA Bei TIMEOUT wird von TCP1SPOL in DECAREA die Adresse eines neu angeforderten Puffers aus dem gemeinsamen Pufferbereich an die Controlsection TCP1WAIT des Moduls TCPBASE übermittelt.
- REGISTER15 enthält entweder 0 bei fehlerfreiem Abschluß der Spooltask oder Returncodes.

Detaillierte Beschreibung:

Das Programm TCP1SPOL trägt das Attribut reentrant. Deshalb müssen alle Indikatoren, Zähler, Adressen und Ausgabebereiche in einem Arbeitsspeicher (WORKAREA) abgelegt werden, der für jeden Programmdurchlauf neu angefordert wird. Macros, die bei der Expansion Listen erzeugen, müssen in Listen- und Ausführungsformen verwendet werden. Bei der Einordnung der Karten ist darauf zu achten, daß die Adressen der Ausgabebereiche OUT1, OUT2 und NEUFELD ein Displacement von 128 besitzen, da die Auswahl der Ausgabebereiche für Wechselpufferbetrieb hier durch Negieren des 8.Bits der Adresse NEUFELD erfolgt.

TCP1SPOL Das Laden der Basisregister für den Programmbereich und den Arbeitsbereich, Aufbau und Verkettung der Bereiche, in denen die Registerinhalte abgespeichert werden, besorgt das Macro ALEPH.

Bei der Initialisierung werden die Ausgabebereiche (OUT1, NEUFELD, OUT2) mit Leerzeichen gefüllt und die Indikatoren OUT1+84, OUT2+84, NEUFELD+84, die fehlerhafte Puffer kennzeichnen mit X'00' überschrieben, ebenso die Indikatoren für aufgetretenes TIMEOUT (SENS0) und PUMERK.

Das Gerüst der Prüftabelle TABKEINF wird aufgebaut (256 Byte-X'00'). Die Adressen der LINEBOX und KØNBØX und der Übersetzungstabellen für ISØ7 → EBCDIC (TTIN) und umgekehrt (TTØUT) und die Parameter WCODE4, WCODE5 und BCØDE werden in den Arbeitsspeicherbereich übernommen. In den in der Linebox aufgebauten Datensatz werden die Adressen der Fehlerrountinen eingetragen, welche bei Datensatzende (EODAD) und bei I/O Fehlern (SYNAD) angesprungen werden. Die Anzahl der Bytes im Ausgabepuffer wird auf 72 festgelegt (LG = 72) und über WCODE5 bestimmt, ob quasitransparent eingelesene Daten vorliegen (WCODE5=X'03') oder Daten eines definierten Codes. Bei der Codeangabe CODE=BIN wird eine Prüftabelle aufgebaut, die nur EOT und ETX als zu prüfende Zeichen enthält.

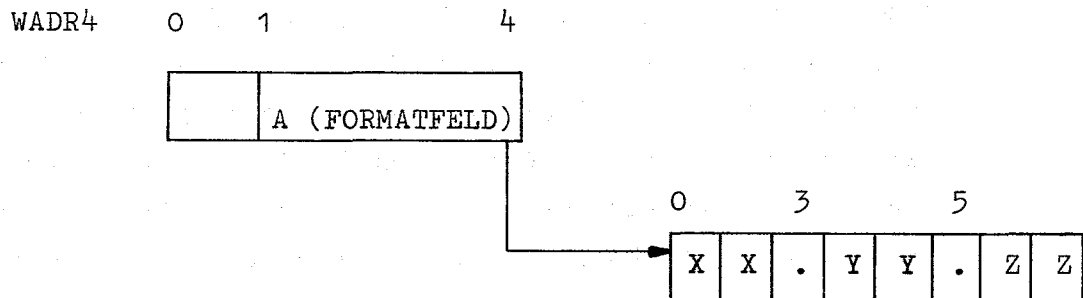
TRITSCH Aufbau der Test-Tabelle für ASCII und PTTC-Codes wie zu Beginn beschrieben. Wird Modifizieren von Benutzereinträgen verlangt (FBCODE = X'10'), so liegt der Eingabecode fest. (ASCII) Es handelt sich um Format 3. Bearbeitung bei NO/FØR.

CODEPR Der Inhalt von WCODE5 bestimmt die zu verwendete Übersetzungstabelle. Der Parameter TABELLE enthält die Adresse der ASCII Übersetzungstabelle. Für nicht ISOCodes wird TABELLE mit der Anfangsadresse der zugehörigen Übersetzungstabelle überschrieben.

X'01'	CCITTnr. 5	TABELLE	TTIN
X'02'	PTTC	TABELLE	BCDT
X'03'	BIN	TABELLE	BINART
X'04'	CCITTnr.2	TABELLE	KA5TAB

Die Tabellen stehen in einer weiteren CSECT TABLE, so daß für ihre Adressierung ein zusätzliches Basisregister (R12) geladen und wieder freigegeben werden muß.

ANFANGA Bei Eingabe mit Formatbeschreibung bestimmen die Anzahl der Ziffern (YY) und die Anzahl der Zwischenräume (ZZ)(Adresse des Formatfeldes aus WADR4 oder LINEBOX) des Formatbeschreibungsfeldes die Anzahl auszugebender relevanter Zeichen pro Puffer (bzw. Record).



XX, YY und ZZ sind Dezimalzahlen in gezonter Darstellung mit nachfolgender Bedeutung

XX = Anzahl der Zeichen im Vorspann < 100

YY = Anzahl der Zeichen der Zifferngruppe

ZZ = Anzahl der Sonderzeichen (Trenn- und Steuerzeichen)

Für die Periodenzahl pro Zeile gilt:

$A = F / (ZZ+YY)$ für $(ZZ+YY) = 80$ bzw. 72

$F = 80$ für Format 1

$F = 72$ für Format 2

Die Anzahl der Bytes pro Zeile bzw. pro Puffer (ANZAHL)

$$\left[\frac{A}{(ZZ+YY)} \right] \cdot (ZZ+YY)$$

Die obige Festlegung garantiert eine einheitliche Darstellung der Ziffernfolgen pro Zeile.

EM Anzahl der Ziffern (binär)

EN Anzahl der Zwischenräume (binär)

ANZAHL " der Perioden pro Zeile (bzw. Puffer) (binär)

NØFØR Die Adresse des 1. Eingabepuffers ist über DECAREA der LINEBOX zugänglich. Das Macro POINT legt die relative Anfangsadresse auf dem Spooldatensatz für die aufzuzeichnenden Daten fest.

CNE Für BCODE = X'10' und WCODE4 = X'02', d.h. für Daten ohne Numerierung wird LG mit 80 überschrieben.

CE Listform für WRITE wird im Arbeitsspeicher abgelegt und verschiedene Indikatoren gelöscht. (X'00')

PUVORHAN Das Feld RECBUFAD und FEHLBUF muß überschrieben werden, damit von TCP1WAIT nicht versucht wird, eine Ausgabe (RECBUFAD) aus-

WAITT zustoßen, obwohl keine Puffer vorhanden sind. Das Programm wartet bis der 1. Eingabepuffer gefüllt ist. Die Adresse der zuletzt eingelesenen Bytes im 1. Eingabepuffer wird bestimmt und nach ENDINBUF abgelegt. Hat der Benutzer zwischen der Eingabe zweier Zeichen mehr als 28 sec verstreichen lassen, dann trat TIMEPUT auf. (DECSSENSO = X'01'). Ist kein Zeichen im Eingabepuffer vorhanden, so wird der POST-Code gelöscht und über den OUTECEB TCP1WAIT benachrichtigt, der Indicator, der TIMEOUT anzeigt (SENSØ) gelöscht, der Timeoutzähler erhöht und erneut auf Füllen des Eingabepuffers gewartet. Sind zu

NØTEINS übersetzende Zeichen vorhanden →NACHTIMØ. Die Adresse des 2.

NACHTIMØ Eingabepuffers wird gerettet (INBUFFER). Die Adresse des Ausgabefeldes (NEUFELD) und der Füllstand des Ausgabepuffers wird notiert. Ist mehr als ein Zeichen übertragen, dann wird der Eingabepuffer übersetzt. Folgt ETX auf STX so wird das Programm

NEUBASA beendet →ENDAD. Der 1. Programmteil wird nur einmal durchlaufen, so daß das Basisregister wieder neu mit einer höheren Adresse geladen werden kann. Ein Verteiler bestimmt die Routinen für die weitere Bearbeitung. Prüfen des Vorspanns für Daten mit Formatangabe. Im Vorspann selbst können wieder sämtliche zugelassenen Sonderzeichen einschließlich der Steuerzeichen vorkommen. Die Zeichen des Vorspanns werden zeichenweise geprüft u. entsprechend ihrer Bedeutung bearbeitet.

ETXV ETX beendet die Spooltask.

EOT Returncode in Reg.15 (402), Eingabepuffer und Fehlerpuffer zurückgeben (CLOSE, RETURN).

CANCELT Die in den Ausgabepuffer übertragenen Zeichen werden bis zum vorhergehenden LINEFEED bzw. DC4. getilgt.

LINECRV LINEFEED wurde erkannt→NUMMERN Zeichenroutine.

DELETEV Das Zeichen wird übergangen.

SUB Das Zeichen * wird eingefügt.

NU Ist der Vorspann bearbeitet und schließt mit LF/CR bzw. NL ab, so wird mit der Prüfung der Ziffernfolgen begonnen → HAUPTPR.

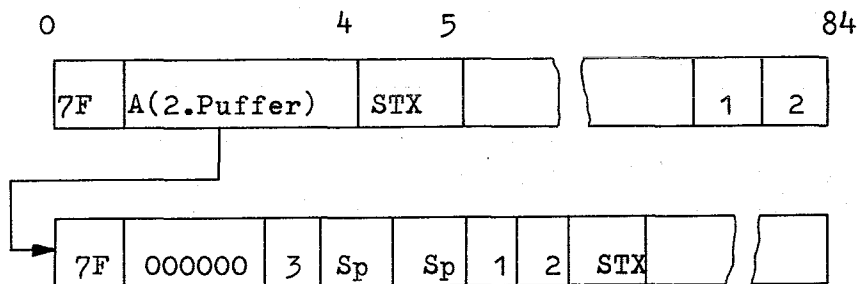
Der Datenanfall in dynamisch geketteten Puffern macht die Abfrage auf Pufferende während der Prüfung auf Sonderzeichen notwendig. Ebenso muß laufend auf Ende des Ausgabepuffers geprüft werden und bei vollem Ausgabepuffer Schreiben auf den sequentiellen Spooldatensatz angestoßen werden. Das Ausschreiben und Prüfen auf fehlerfreien Ablauf des I/O-Vorgangs übernimmt die Routine NUMMERNZ. Das Bereitstellen der neuen Pufferanfangsadresse besorgt der Programmteil NEUBUF. Selbstverständlich müssen alle möglichen vorkommenden Fehlerkombinationen berücksichtigt werden (Es sollen jedoch nicht alle aufgezeigt werden.)

HAUPTPR

Die Prüfung der Eingabedaten, die mit der Prüfung der Ziffernfolge beginnt, wird ebenfalls über Tabellen innerhalb des Ziffernbereichs durchgeführt. Zugelassen sind alle Ziffern zusätzlich den Vorzeichen + und - . Im Ziffernbereich vorkommende Sonderzeichen werden wie folgt behandelt. ETXZH bedeutet Ende der Eingabe. Die fehlende Anzahl der erwarteten Ziffern (festgelegt über die Formatangabe des Benutzers) wird durch zusätzliche Nullen im Ausgabepuffer ergänzt. Der Ausgabepuffer wird als fehlerhaft gekennzeichnet →NUMMERNZ→END.

Bsp.: Formatangabe : YY = 3, ZZ = 2

Eingabepuffer

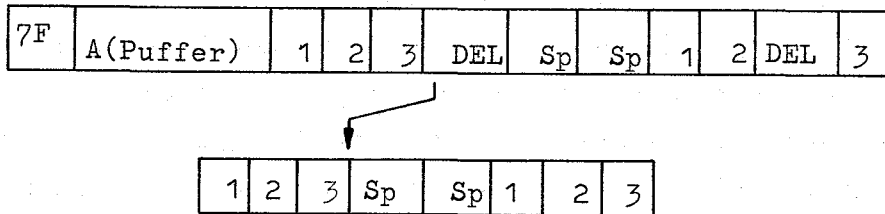


Ausgabepuffer



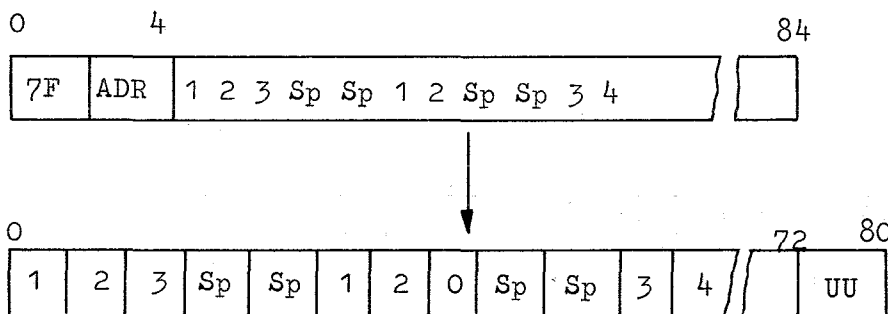
eingefügt

EOT Returncode in Register 15 (402) übergeben. Eingabepuffer und eventuell angeforderte Fehlerpuffer (502) zurückgeben → TCLØSE
 DELETEZH DELETE als Sonderzeichen erkannt. Das Zeichen im Eingabepuffer wird ignoriert. Die Adresse im Eingabepuffer um die Anzahl der übertragenen Zeichen erhöht.



CR wird wie Delete behandelt.

SPACEZH Die fehlenden Ziffern werden durch Nullen ergänzt
 SUBZH und der Ausgabepuffer als fehlerhaft gekennzeichnet.



Durch Einschleiben von Nullen erreicht man z.B. bei statistischen Meßreihen noch gültige Datenfolgen mit gleichem Format, obwohl die Darstellung einer Messung falsch war.

Der Benutzer bekommt eine Benachrichtigung mit zusätzlicher Ausgabe der als fehlerhaft erkannten Eingabedaten am Terminal.

Bearbeitung der Daten mit der Darstellung in FØRMAT1 (ONU)
oder Format 2 (NUM)

TCP - Befehl:

LIES,....., ART = NUM

oder

LIES,....., ART = ØNU

KEINF

Die Prüfung der eingelesenen Zeichen auf Sonderzeichen erfolgt über eine Prüftabelle. Der Aufbau der Tabelle wurde oben beschrieben. Wurden im geprüften Puffer keine Sonderzeichen festgestellt, so wird ein Teil der Zeichen in den Programmausgabepuffer übertragen, und zwar so viele, wie zum Füllen des Ausgabepuffers genügen, ein neuer Ausgabepuffer angefordert und die restlichen Zeichen ebenfalls in den Puffer übertragen.

YEND

Die Auswahl der detaillierten Bearbeitungsprogramme zur Behandlung der Sonderzeichen übernimmt ein Verteiler, der aufgrund des gefundenen Tabelleninhaltes der Testtabelle KEINFØRM seine Auswahl trifft.

Es sind dies die Routinen SUBK, DELETEK, LINEFETK, CANCELK, ETXK, welche die Bearbeitung der Daten bei gefundenen Sonderzeichen übernehmen.

Nummernzeichen - Routine

Die Aufgaben, welche die Routine NUMMERNZ übernimmt sind folgender Art:

Ausgabe der bearbeiteten Daten im Wechselpufferbetrieb auf den sequentiell organisierten Plattenspeicher (SPOOL-DATEN-SATZ). Anfordern von dynamisch geketteten Puffern, wenn Fehler bei Zeichen im zuletzt zu übertragenden Puffer erkannt werden.

TCP1TAB Die CSECT TCP1TAB wird aufgerufen. Dort wird auf die Tabulator-
NUMMERNZ steuerzeichen TAB geprüft und die entsprechende formatgerechte
CFORMI Anordnung der Zeichen im Ausgabepuffer durchgeführt. Wurde vom
Benutzer der Befehl "MODIFIZIEREN" verlangt und die zu er-
setzenden neuen Daten mit # und nachfolgender Zeilennumerierung
eingegeben, so bringt das Unterprogramm FORMI die Numerierung
in die Spalta 72-80 des Ausgabepuffers und löscht das Zeichen #.
Wurde bei der Eingabe Numerierung verlangt, so wird in die
Spalten 72-80 die Zeilennummer beginnend beim 1. Puffer mit
10 (mit Increment 10) als ungepackte Dezimalzahl eingefügt.
KEINNU Beim 2. und jedem weiteren Aufruf wird das korrekte Ausschreiben
WRET des zuletzt ausgegebenen Puffers geprüft. Beim 1. Durchlauf
umgeht man diese Prüfung. Der zuletzt eingelesene Puffer wird
in den spezifischen Benutzer zugeordneten Zwischenspeicher-
bereich (Spool-Datensatz) ausgeschrieben. Enthält der Puffer
das Zeichen SUB oder Zeichen die nicht definierten Codezeichen
entsprechen, so wurde der Ausgabepuffer als fehlerhaft gekenn-
zeichnet. Es erfolgt beim 1. fehlerhaften Puffer eine An-
forderung von 5 dynamisch geketteten Puffern aus dem Puffer-
bereich, die mit dem Inhalt des als falsch erkannten Puffers
gefüllt werden durch zusätzliches Einfügen von Zeilentransport-
und Synchronisationszeichen. Sind alle 5 Fehlerpuffer gefüllt,
so wird ein Merker gesetzt und weiterbearbeitet, d.h. die
Adresse des freien Ausgabepuffers dem aufrufenden Programmteil
übergeben und der Inhalt des neuen Puffers und die Kennzeichnung
für fehlerhafte Puffer gelöscht.

Sind Fehlerpuffer vorhanden, d.h. RECBUFAD 0, so wird aufgrund des Returncodes in Register 15 von TCP1WAIT die Ausgabe der Puffer an den Terminalbenutzer vorgenommen.

Teilprogramm: NEUBUF

Die NEUBUF - Routine übernimmt folgende Teilaufgaben:
Rückgabe bearbeiteter Puffer an den dynamisch organisierten Pufferbereich.
Warten auf Füllen des nachfolgenden Puffers.
Übersetzen des Pufferinhaltes in den Interncode (EBCDIC)
Synchronisation mit der CSECT TCP1WAIT.

Beschreibung

NEUBUF Der zuletzt bearbeitete Puffer wird dem dynamisch organisierten Pufferbereich zurückgegeben. Der Parameter DECONLTT des Daten-Event-Control-Blockes, der in der LINEBØX geführt wird, bestimmt die Anzahl der von TCP-Programmen benutzten dynamisch geketteten Puffer. Die Maximalzahl der Puffer im definierten Pufferbereich beträgt 255. Wird DECONLTT = X'FF', so ist ein Systemeinbruch die Folge (ab Rel. 17). Bei langen Lochstreifeneingaben ist es jedoch möglich, daß mehr als 255 Puffer benutzt werden müssen. Um ein 'Deadlock' zu vermeiden, wird der Inhalt von DECØNLTT bei jeder Pufferrückgabe, außer wenn DECØNLTT = 0 ist, um eins erniedrigt. Trat beim Füllen des zurückgegebenen Puffers, SENS 'TIMEØUT' auf, dann wird ein Puffer aus dem dynamisch organisierten Pufferbereich angefordert und die CSECT TCP1WAIT verständigt (POST ØUTEGB) und ihr die Pufferadresse über die LINEBØX übergeben. Der Indikator für TIMEØUT wird gelöscht → NACHØST. Wurde NACHØST beim Füllen des zuletzt bearbeiteten Puffers kein TIMEØUT festgestellt, so wird auf Füllen des nächsten Puffers gewartet und der Indikator für die Kennzeichnung des letzten Bytes im Eingabepuffer gelöscht. Zeigt der Timeoutzähler 5 aufeinanderfolgende TIMEØUT an, so wird die Spooltask beendet. Returncode = 402 in Register 15 → RECØDE.

Ist während der Eingabe der Daten ~~TIMEOUT~~ aufgetreten (DECSSENSO = X'01'), so wird über DECCOUNT die Anzahl der in den Puffer übertragenen Zeichen bestimmt. Für die entsprechenden Bearbeitungsrountinen kennzeichnet diese Adresse das letzte relevante Byte innerhalb der Pufferkette. Enthält der neue Puffer eingelesene Daten? Wenn dies der Fall ist, wird mit der Bearbeitung der Daten bei SENSØSE begonnen. Wurden keine Daten in den Puffer übertragen, so wird der Timeoutzähler erhöht und der Code 7F im Eventkontrollblock des Puffers gesetzt, die Timeoutkennzeichnung gelöscht und TCP1WAIT über den OUTECH benachrichtigt → NACHPOST. Der Timeoutindikator wird gesetzt und die Endadresse des zuletzt eingelesenen Byte notiert. Handelt es sich bei den eingelesenen Zeichen um CCITT Nr. 2 - Code, so werden die Codezeichen zeichenweise übersetzt.

SENSØSE
STUBEND

TTSUEBER War das geprüfte Zeichen Buchstabenumschaltung, so wird die Übersetzungstabellenanfangsadresse geladen, für Ziffernumschaltung die Tabellenadresse +3,

DELEINF
FØLGBYT anstelle der Umschaltzeichen DELETE eingefügt und das nachfolgende Zeichen übersetzt. Sind alle Zeichen bearbeitet, werden die abgespeicherten Registerinhalte wieder geladen und zum aufrufenden Programmteil zurückgekehrt. Sind die eingelesenen Zeichen keine CCITT Nr. 2 Codezeichen, so wird pufferweise über die entsprechend ausgewählte Tabelle in den Interncode EBCDIC übersetzt → NACHTRAN.

NACHTRAN

4. TCP1TSDN (W. Strolz)

CSECT TCP1TSDN
ENTRY via LINK von TCP1BASE
(CSECT PCP1WAIT)

EINGANGSPARAMETER

KONBØX via R6

EXIT RETURN nach TCP1BASE
 (CSECT TCP1WAIT)

FUNKTION

TCP1TSDN beendet bei SHUTDOWN anstehende PREPARE-Commands durch HALT-I/O. Nach dem Ausdrucken des Line Error Blocks (Line Error Count) am Operator-Konsol erfolgt CLOSE auf alle SPOOL-Data Sets. Anschließend werden sämtliche geladenen BTAM-Moduln mit DELETE abgeräumt; der Subpool 1 wird vollständig freigegeben. RETURN nach TCP1BASE (TCP1WAIT).

PROGRAMMABLAUF

TCP1TSDN	Der DCB für dynamische Ein-/Ausgabe (DCB) und die entsprechende
HALTROUT	DDEB weeden geholt. Die I/O-Blöcke werden zur Ausgabe des HALT-
HALT1	I/O-Commands initialisiert und der IOB und der UCB der 1. Line
	werden beschafft. Hat die Line den Status "BUSY" wird die
	Channel Program Address geholt und geprüft, ob das 1. CCW
	(Channel Command Word) ein PREPARE-Command darstellt. Ist das
	der Fall, dann werden im DCB und IOB bestimmte I/O-Flags gesetzt
	und schließlich mittels Macro IOHALT das Kommando HALT-I/O ge-
	geben. War dagegen die Line nicht "BUSY" oder lag kein PREPARE
	vor, dann erfolgt statt dessen ein Sprung nach HALT 2. Nachdem
	HALT-I/O gegeben wurde, wird auf diese Weise bei HALT 1 die
	nächste Line behandelt. Sind schließlich alle Lines abgearbeitet,
HALT2	wird die im Line Error Block (LERB) (siehe BTAM System Reference
	Library) enthaltene Information an der Operator-Schreibmaschine
CLOSE	ausgedruckt. Sämtliche DCB's für die Spool Data Sets (SEQDCB's)
	werden mit CLOSE abgeschlossen, die während der Initialisierungs-
DEL1	phase geladenen BTAM-Moduln
	IGGO19MB Ch. End-Appendage
	IGGO19MC PCI-Appendage
	IGGO19MS Buffer-Routine
	IGGO19MA R/W-Routine
	IGG/19MO I/O-Device-Module

FREECORE mit DELETE abgeräumt und der ganze Subpool 1 freigegeben.
Anschließend RETURN zu TCP1BASE, CSECT TCP1WAIT.

V. Kommandoentschlüsselung

Die Kommandoentschlüsselung und die Organisation der Kommandobearbeitung wird vom Loadmodule TCPOPROC durchgeführt.

1. PROC (v. Haase)

INIT Nach der Registerrettung für jedes angeschlossene Terminal (ACTENO) ein Puffer requiriert. Die Initialisierungsnachricht (*) wird auf das Druckwerk des Terminals ausgegeben (SELINDO = D; POST OUTECEB mit '42'). Das geschieht zyklisch für alle Terminals, die nicht 'LINEDOWN' sind (alle Lineboxen sind verkettet!).

DKPST Dann erfolgt der Start des Displaymoduls (DCP1DSUP) via ATTACH, nachdem alle Kommunikationsfelder (DISPECEB, DISPECEB2, PAKT) gelöscht wurden. In der Hauptschleife wird der aktuelle Anfang der (zyklischen) Linebox-Liste geladen und auf ein Ereignis (=POST) von einem Terminal (Eingabe-End) oder vom Displayprogramm (Bildausgabe-Ende) gewartet. Ist das Ereignis eingetreten, wird die Linebox-Liste (ELISTIN) rotiert, auf den Konbox-Status =

W1 SHUT geprüft (wenn ja →END1) und festgestellt, woher die Meldung kam. Kommt sie von einem Terminal, wird auf 'HOLD-Modus',

NORMAL temporärer Fehler (a) und "Fehlerbeseitigung" (b) geprüft. Die betreffenden Statusbits werden in der LINEBOX gesetzt und Benutzerabschaltung (a) bzw. Nachinitialisierung (b) durchgeführt.

W13 Bei dieser Marke wird die Art der Eingabe geprüft und danach verzweigt. Keine Eingabe (= Ende einer Ausgabe) →ENDSP; dynamische Eingabe →DATA1; nach Kommandoeingabe wird der Entschlüßler (STEFAN) mit CALL aufgerufen. Nach dem Durchlauf des Entschlüßlers wird der Kommandopuffer zurückgegeben und auf Richtigkeit des Kommandos geprüft.

Die Weiterverarbeitung erfolgt im Fehlerfall beim Label ESMESS, sonst wird bei PROCESS fortgesetzt. Über eine Sprungliste wird je nach Befehlscode (BCODE) der Name der Verarbeitungsroutine in ein ATTACH-Statement eingesetzt (in einigen Fällen auch POST, LINK oder CALL). Nach der Kreierung der Funktionstask wird an den Anfang der Hauptschleife zurückgesprungen (LOOP1). Der gleiche Programmzweig wird vom Label DATA1 an durchlaufen; nachdem BCODE und WCODE2 untersucht wurden, wird über ATT eine der 3 Routinen TCP1AEN2, TCPMODR oder TCP1LIE2 aktiviert. Der Fluß nach Ende der gelinkten Accounting-Routine (TCP1ACNT), nach einer Entschlüßler-Fehlermeldung und nach Beendigung einer dynamischen Ausgabe führt zum Löschen nicht mehr gebrauchter LINEBOX-Felder und zu einem Aufruf der MESSAGE-Routine. Nachdem diese aus den Fehlercodes (LCC12) in der Linebox Meldungen zusammengestellt hat, wird TCP1BASE von der Beendigung der Bearbeitung der letzten Eingabe verständigt. Dann erfolgt Rücksprung zum Anfang der Hauptschleife LOOP1 (bei Displayfehler zum Display-Restart DKPST). Wird bei W1 festgestellt, daß eine Displayrückmeldung vorliegt, so wird nach der Fehlerprüfung (OK, temporärer oder Dauerfehler) auf das Vorliegen weiterer Displayaufträge abgefragt; wenn ja wird der DISPECB mit dem nächsten Eintrag (LBX-Adresse) im Display-Kontrollblock (DISPCB) gepostet. Wenn nein, werden DISPCB und die Zeiger auf den aktuellen und den nächsten Displaywunsch (PAKT, PNEXT) zurückgesetzt. In beiden Fällen erfolgt ein Sprung zur Schlußbehandlung (GOON).

Wird bei PROCESS eine Displayanforderung festgestellt, wird diese (LBX-Adresse) in DISPCB eingetragen. Wenn kein anderer Displayauftrag zur Zeit aktiv ist, wird DISPECB gepostet (Code = LBX-Adresse).

2. STEFAN (U. Ullrich)

STEFAN führt die eigentliche Kommandoentschlüsselung durch. Die Adresse des Kommandotextes entnimmt das Programm dem Feld BUFADS in der Linebox (LBX-Adresse in R3).

ANF Geprüft wird, ob die Zeile gecancelt wurde; tritt einmal das 'CANCEL'-Zeichen auf, wird der Text-ANFANG dahinter verlegt, 2 x CANCEL führt zum Ausgang EX1 (Kommando wiederholen).

BITTEST Nach der Prüfung, ob Befehls- oder Parametereingabe vorliegt (TFLG = X'02' = Befehl), wird das Befehls-Schlüsselwort und das Zeichen nach dem Befehl geprüft. Auftreten von ETX wird

BEFEHL in PFLA (= X'80') notiert. Die Felder in der Linebox für Namen variabler Länge (PARNAM, bei Displaybefehlen DDSMN und DSEITE) werden gelöscht, auf Hold-Modus (BFLG = X'40') und der Logon-

NORCOM Zustand (TFLG = X'80') geprüft. Aus der BLIST werden die Anzahl

PARSPR der Parameter und der Anzeiger, ob Dateneingabe folgt, übernommen. Nach der Prüfung, ob die Parametereingabe mit oder ohne Schlüsselwort erfolgt (z.B. GERAET = LOCHSTR,...bzw. LOCHSTR,...)

PAR werden die Parameter untersucht. Bei 'Keyword'-Parametern werden

WERSUCH die ersten 3 Zeichen des Parameternamens mit der PARLIST verglichen; dann der Wert des Parameters mit der WLIST; bei freiem

KOPROT Namen (z.B. Member-Name) wird der Name entweder nach LAMEMBN

bzw. KOP (Label: UEBERT) oder in einen Bereich von PARNAM (Pointer AD) übertragen (Label EIN1). Gefundene Werte-Keywords führen zum

KOMMA Eintrag des WCODE in die LBX; die Namen-Pointer kommen nach WADR.

WEITER2 Hier werden 'Positional' Parameter untersucht. Die Schlußbehandlung einer Parameterprüfung setzt den Parameterzeiger (PARZG) auf den nächsten Platz (modulo 5). Ist ETX erreicht, wird die

PRUEF2 Vollständigkeit des Kommandos geprüft. Die Ausgänge des Programms sind NORMEND (alles O.K.), EX1 (Kommando wiederholen), EX2 (Parameter nachfordern), EX3 (Logon vergessen), EX4 (Logon verboten), EX5 (Dateneingabe verboten), EX6 (RJE verboten) und EX7 (kein Display angeschlossen). In den Ausgängen werden die End-Codes (LCC12) gesetzt.

EINC Das Logon-Kommando wird teilweise gesondert behandelt, da die Benutzer-Identifikation in die LBX (USERID) an eine besondere Stelle eingetragen werden muß.

Spezielle Listenformate

a) Befehlsliste BLIST (1 Eintrag = 12 Bytes)

- 0: Endeindikator (letzter Eintrag = X'80', sonst X'40')
- 1: Command-Keyword (3 Bytes)
- 4: Anzahl Parameter (1 Byte)
- 5: Adresse Parameterliste (3 Bytes) oder X'404040'
- 8: Command Code (BCODE) (1 Byte)
- 9: Dateneingabe-Indikator (1 Byte) = X'80' (Daten), X'40' (keine D.)
- 10: frei (2 Bytes)

b) Parameterliste PARLIST (1 Eintrag = 12 Bytes)

- 0: Endeindikator (1 Byte)
- 1: Parameter-Keyword (3 Bytes)
- 4: Anzahl Werte (1 Byte)
- 5: Adresse Werteliste (3 Bytes)
- 8: Parameter-Nummer (1 Byte)
- 9: Länge eines freien Wertenamens (=X'40' wenn nicht erlaubt)
- 10: Indikator, ob Name nach LAMEMBN (X'80'), sonst X'40'
- 11: frei (1 Byte)

c) Werteliste WLIST (1 Eintrag = 8 Bytes)

- 0: Endeindikator (1 Byte)
- 1: Werte-Keyword (3 Bytes)
- 4: Werte-Nummer (WCODE) (1 Byte)
- 5: X'40' oder die Zahl, auf die die Anzahl der Parameter dieses Kommandos geändert werden soll, wenn dieser Wert auftritt.
- 6: frei (2 Bytes)

3. MESSAGE (V. Haase)

'Message' ist reenterable und dient dazu, für alle von TCP festgestellten Antwortcodes (LCC12 in LBX) Antworttexte aus einer Liste herauszusuchen und in einen dynamischen Puffer (Adresse schon vorher in BUFADS) zu übertragen.

Zuerst wird festgestellt, ob der Fall: 'Accounting-Routine (TCP1ACNT) korrekt zu Ende' vorliegt (LCC12 = X'0600'); in diesem Fall wird MESSAGE übersprungen, da hier die Nachrichtenassemblierung schon von TCP1ACNT durchgeführt wurde.

SUCHEN Andernfalls wird die Message-Liste (MLIST) nach einem passenden Code durchsucht.

Format der MLIST:

H'Code' H'Länge' CL Länge 'Text'

.....

X'FFFF' (Endezeichen)

MOVEZ Ist der betreffende Code gefunden (bzw. das Ende der Liste erreicht), wird der zugehörige Text (bzw. eine Fehlermeldung) in den Puffer, dessen Adresse in BUFADS steht, übertragen. Der Pufferinhalt wird in USASCII-Code übersetzt, die Länge des

WEITER Textes in das 1. Byte von BUFADS gespeichert. Dann erfolgt FREEMAIN auf Arbeitsbereiche und RETURN zum aufrufenden Programm.

4. ATER (V. Haase)

Diese CSECT wird angesprungen, wenn eine der von PROC attachten Funktionsroutinen zu Ende geht. Der Ablauf von PROC wird für die Dauer von ATER unterbrochen. Über die CVT wird der TCP von PROC gefunden, in seiner Save-Area sind die KONBOX- und LINEBOX-Adressen zu finden.

Nachdem die Funktionstask detached wurde, wird ein Puffer aquiriert und über die CSECT MESSAGE der dem Completion Code LCC12 (in der LBX) entsprechenden Text eingetragen.

FL1 Anschließend wird der Status der LBX geprüft; bei fehlerlosem Ablauf werden alle kommandorelevanten Felder der LBX (BCODE, P1-P5) gelöscht; ebenso bei irreparablen Fehlern (neue Kommandoeingabe). Muß nur ein Parameter nachverlangt werden (LCC12 = X'08XX)

SFREGEN so werden Parameterpointer und Prompting-Code entsprechend gesetzt.

Auch etwa anstehende Folgeaufträge (z.B. Dateneingabe) werden im Status vermerkt. Alle Indikatoren für die Terminalausgabe werden gesetzt (TFLG, SELINDO, SELINDI). In jedem Fall wird am Ende der OUTEGB des betreffenden Terminals gepostet, so daß über TCP1WAIT die Antwort auf das Terminal geschrieben werden kann. RETURN der asynchronen Routine geht zum OS.

VI. Bibliotheksverwaltung

1. TCP1ERK (M. Schayegh)

FUNKTION

Der Loadmodule TCP1ERK führt den Befehl 'ERKLAERE' aus. Im Loadmodule TCP1ERK wird dabei der Name des gewünschten Erkläretextes und der DCB des Erkläre-Data Set's aufgebaut. Mit diesem Namen und DCB in der LINEBOX, wird das Programm 'TCP1SCH' aufgerufen und so der gewünschte Text ausgegeben.

EINGANGSPARAMETER

Adresse der LINEBOX im Reg. 3: LBXREG

Adresse der KONBOX im Reg.11, wird nach KBXREG (Reg. 12) umgeladen.

Aus der LINEBOX wird hauptsächlich verwendet:

WCODE1 Nummer des Erkläretextes. Die Nummer des Textes ist der Befehlscode des zu erklärenden Befehls mit der Ausnahme von "TCP" und "BEFEHLE", mit denen das TCP-System und die Befehle erklärt werden.

PARTDCB DCB des Bibliotheks-Data Set's. Er wird während des Programmes durch einen DCB für den Erkläre-Data Set: TCP. ERKLIB ersetzt und am Ende wieder zurückgespeichert. Aus der KONBOX wird das Feld KBXLIB benötigt. Es enthält die Adresse des DCB's für die TCP. LINKLIB.

PROGRAMMABLAUF

Der Loadmodule TCP1ERK, CSECT: ERKLAERE wird vom Loadmodule TCPOPROC aufgerufen. Die CSECT: ERKLAERE wird mit dem Macro ALEPH eingeleitet. Anschließend wird die Adresse der KONBOX in das KBXREG umgeladen.

In diesem Loadmodule wird ein DCB aufgebaut für den Data Set, auf dem die Erkläretexte stehen. Dieser DCB wird an die Stelle des PARTDCB's in die LINEBOX geschrieben. Der Standard PARTDCB wird vorher in die WORKAREA gespeichert.

Danach wird eine Listform für ein OPEN-Macro aufgebaut. Es folgt das OPEN auf den neuen PARTDCB. Somit ist der Erkläre-Data-Set eröffnet. In das Feld WCODE1 wurde vom Befehls-Entschlüssler für den zu erklärenden Befehl der Befehlscode geschrieben.

Dieser Code wird nun in eine ungepackte Dezimalzahl umgewandelt und damit der Name des entsprechenden Erkläre-Members gebaut. Die Form des Namens ist:

ERTEXTXX, XX = Befehlscode als ungepackte Dez.-Zahl. Der Name des Erkläre-Members wird nun nach LAMEMBN in die LINEBOX gespeichert.

Nach WCODE 1 wird nun ein Code für 'Schreibe' (X'02') geschrieben. Nach dieser Verarbeitung wird mit dem Macro LINK der Loadmodule TCP1SCH aufgerufen. Er schreibt das gewünschte Member (Erkläretext) von der TCP.ERKLIB auf den SPOOLDS, von wo er an das Terminal ausgegeben wird.

Ist TCP1SCH zu Ende, so wird der DCB für den Erkläre-Data-Set mit CLOSE geschlossen und durch den alten PARTDCB ersetzt. Mit dem Macro HE wird nun das Programm TCP1ERK abgeschlossen.

(→ TCPØPROC (ATER))

2. TCP1ZUS (M. Schayegh)

Dieser Module wird mit dem Befehl
Z durch TCPØPROC mit ATTACH aktiviert

FUNKTION

Das Inhaltsverzeichnis der Bibliothek wird ausgedruckt

EINGANGSPARAMETER

R3 : A (LINEBOX)
USERID : Useridentifikation
VOLSER : Volume-serial-number f.Dataset

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach Macro ALEPH wird die Adresse der SYNAD-Routine in SEQDCB geladen, Data Control Block für READ umgespeichert und der DDNAME = DD - VOLSER in DCB eingesetzt.

Das "fullword" OPCLLIST enthält : X'80', AL3 (ARTDCB)

Das "fullword" LISTEXIT enthält : X'87', AL3 (JFCBAREA)

Byte 37-40 von ARTDCB enthält : AL3 (LISTEXIT)

Das Macro RDJFCB liest den "Job File Control Block" für den spezifizierten DCB in das 176 Byte lange Feld JFCBAREA. In die - sen Speicherbereich werden einige Felder wie DSNAME, DSORG, RECFM usw. überschrieben. Ein OPEN TYPE = J öffnet den Dataset und anschließend werden die Listformen für DECBS umgespeichert. Macro POINT stellt die Anfangsadresse vom sequentiellen Data- set für das nächste WRITE zur Verfügung.

WRITE Hier wird durch eine Schleife, die zweimal den Befehl WRITE durchläuft, die Überschrift

Inhalt der Bibliothek

MEMBERNAME TT R BLKZ ERZEUGT GEAEN. -----

ausgeschrieben.

LOOPDB Nach WRITE werden die beiden Speicherbereiche DIRFELD und
LOOPMR PRINTAR geräumt. Macro READ liest einen "Directory Block" - es sind drei Directory-Einträge - in DIRFELD ein. Die Anzahl von "user data half words" wird in RI geladen, mit 2 multipliziert und 12 addiert. Damit enthält RI die Länge eines directory-Eintrages. Dann wird jeweils ein Eintrag aus DIRFELD in MEMBFELD übertragen.

Wenn das letzte Member im Directory erreicht ist, so wird das Programm beendet.

Aus MEMBFELD wird Name und TTR ins Ausgabefeld PRINTAR in ausdrückbarer Form übertragen. Dann wird die Länge des Directory-Eintrages mit 74 verglichen. Sind sie ungleich, so handelt es sich um einen Member, der durch ein UTILITY-Programm eingespielt wird. Für solche Member gibt es keine zusätzlichen directory-Einträge außer NAME und TTR. daher wird zu FBLANK gesprungen, und der Rest des Feldes durch Blank ersetzt. Handelt es sich dagegen um einen von TCP eingeschriebenen Member, so sind weitere Informationen wie Datum, Blockzahl, Code, Art,... vorhanden.

Diese Informationen sind in codierter nicht ausdrückbarer Form.

OUTWRITE Sie werden nach der Umwandlung ins Ausgabefeld PRINTAR umgespeichert. WRITE schreibt den aufbereiteten Eintrag aus. Nach dem WRITE wird abgefragt, ob alle Records in einem directory-Block verarbeitet wurden. Wenn nein, dann wird nach LOOPMR gesprungen, dort ein neuer Record geholt und verarbeitet.

ENDE Ist ein Block abgearbeitet, so wird nach LOOPDB gesprungen und ein neuer Block eingelesen. Hier beenden die Macros CLOSE und HE das Programm (→ ATER).

3. TCP1LIE2 (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl Lies, Gerät, Name, Art, Format, Code durch TCPØPROC mit ATTACH aktiviert. Zuvor müssen die Routinen TCP1INP1 und TCP1SPOL durchlaufen und das DATA-Bit in TFLG gesetzt worden sein.

FUNKTION

Die eingegebenen Daten werden in der Bibliothek unter den gegebenen Namen abgespeichert und die spezifizierten Attribute ins Inhaltsverzeichnis eingetragen.

EINGANGSPARAMETER

- 1) LAMEMBN : Membername
- 2) WCODE3 : ART
 - 1 = JCL
 - 2 = DATA
 - 3 = PL1
 - 4 = FORTRAN
 - 5 = ASSEMBLER
 - 6 = ALGOL
- 3) WCODE5 : CODE
 - 1 = ISO7
 - 2 = BCD
 - 3 = BIN
 - 4 = KA5
- 4) WADR4 : A (FORMATFELD)
- 5) WCODE4 : FORMAT
 - 0 = Formatiert
 - 1 = NUM
 - 2 = ONU

AUSGANGSPARAMETER

- LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach Macro ALEPH werden die Listformen für DECB umgespeichert und SYNAD und EODAD-Adressen in den DCB gespeichert. Macro POINT stellt die Adresse des Eingabeblocks für das nächste Read zur Verfügung.

WEITER Hier erfolgt die Initialisierung und Vorbereitung von Registern.
READB Durch READ wird jeweils ein Record (80 Byte) aus dem sequentiellen Eingabestrom in das Feld AREAN übertragen, dann wird die Adresse um 80 erhöht und zu READB zurückgesprungen bis 20
INJUMP Records zu einem Block verarbeitet sind. Der gelesene Block wird dann in die Bibliothek übertragen. Falls es sich um den ersten WRITE-Befehl handelt, wird die Adresse des ersten Blocks
COUNT auf der Bibliothek, mit Macro NOTE festgehalten. Der Blockzähler wird dann um eins hochgezählt und abgefragt, ob "End of data" registriert worden ist, d.h. ob dieser Block der letzte Block ist. Wenn nein, dann wird zu READA gesprungen, um einen neuen Block zu lesen. Sonst erfolgt ein Sprung zu OVERJUMP.
LOOP1 Es ist die "End of data" - Routine. Hier wird die Länge des letzten Blocks berechnet und ein Code gesetzt und anschließend INJUMP gesprungen, um den letzten Block in die Bibliothek zu
OVERJUMP schreiben. Hier wird durch STOW im Inhaltsverzeichnis ein Eintrag für das eingefügte Member gemacht. Falls STOW nicht richtig
DIRECONN ausgeführt wird, so werden Fehler-Codes gesetzt und das Programm beendet; bei Ein-Ausgabefehler für STOW werden einige Felder des
ENDE betreffenden DCB neu initialisiert. Ein CLOSE Type = T schließt den sequentiellen Data-Set; wenn für Formatangabe ein Speicherbereich durch GETMAIN reserviert worden ist, dann wird er hier
SCHLUSS durch FREEMAIN freigegeben. Macro HE beendet das Programm.
(→ TCPOPROC (ATER))

4. TCP1AEN2 (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl MOD, NAME, Z zum TCPØPROC durch ATTACH aufgerufen. Zuvor müssen TCP1INP1 und TCP1SPOL durchlaufen und das Data-Bit in TFLG gesetzt worden sein.

FUNKTION

In dem spezifizierten Member können beliebige Zeilen hinzugefügt oder vertauscht werden.

Die Eingabezeilen werden mit einer Nummer versehen. Es muß dabei beachtet werden, daß die Nummer für die Eingabezeilen in aufsteigender Reihenfolge sein müssen.

EINGANGSPARAMETER

LAMEMBN : Membername
SPDSBLAD : Adresse des sequentiellen Datasets

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

Schematische Darstellung

Folgende drei Puffer sind als Zwischenspeicher vorgesehen.

OLDBUFF = 1600 Byte als Eingabepuffer.

NEWBUFF = 1600 Byte als Ausgabepuffer.

NEWCOMP = 80 Byte als Eingabepuffer für sequentiellen Dataset.

Es wird aus PDS ein Block in OLDBUFF gelesen und aus SDS ein Record in NEWCOMP. Dann wird jeweils ein Record aus OLDBUFF herausgenommen, dessen Nummer mit der Nummer von Records in NEWBUFF verglichen und aufgrund dieses Vergleiches wird entweder von NEWCOMP oder OLDBUFF ein Record in NEWBUFF übertragen, bis NEWBUFF voll gespeichert ist. Dann wird von NEWBUFF in PDS übertragen. Das große Programm ist aus einzelnen Routinen gebaut, die entweder mit einem unbedingten Sprung oder mit einem BR 9 enden. Bevor von jeder Routine zur anderen Routine gesprungen wird, wird Register 9 mit Rücksprungadresse geladen.

PROGRAMMABLAUF

Nach Macro ALEPH wird Timer gesetzt, dann werden einige Felder initialisiert, die Listform für DECB umgespeichert und "End of data" und Synad - Adresse in DCB geladen. POINT Macro Instruktion stellt die Adresse des sequentiellen Datensatzes bereit.

BLDL Macro Instruktion liest aus dem Inhaltsverzeichnis den Eintrag für das betreffende Member in BLDLLIST.

FIND FIND Macro Instruktion stellt die Anfangsadresse des Members für das nächste READ zur Verfügung.

RPDS Im Register 9, das im Programm als Sprung-Register verwendet wird, wird die Adresse von RSDS1 geladen. Es wird ein Block von PDS in OLDBUFF gelesen, die Länge des gelesenen Blockes ermittelt und die Endadresse des Blocks in OLDEND gespeichert; R4 enthält A (OLDBUFF).

Dann wird abgefragt, ob die Nummer des Records im gelesenen Block mit führenden Blanks versehen ist. Ist es der Fall, so wird nach SET gesprungen, dort die führenden Blanks durch Null ersetzt und nach GO4 zurückgesprungen.

GO4 BR R9 bewirkt einen Sprung nach:

RSDS1 oder M11 oder M21

Der erste Sprung ist nach RSDS1

RSDS1 In R9 wird A (VERGL) geladen

RSDS Es wird ein Record aus SDS in NEWCOMP gelesen, die Nummer dieses Records mit der Nummer des vorherigen Records aus SDS, die in LETZNUM gespeichert ist, verglichen. Falls sie größer oder gleich der vorherigen Nummer ist, so wird nach FEHLER1 gesprungen und dort der Fehlercode um eins hochgezählt. Dies bedeutet dann, daß bei den Eingabedaten:

1.) Die angegebenen Nummern in aufsteigender Reihenfolge sein müssen.

2.) Sich eine einmal angegebene Nummer nicht wiederholen darf.

Ist die Nummer kleiner als die vorherige Nummer, so wird sie in LETZNUM umgespeichert und dient beim nächsten Mal als vorherige Nummer.

Der Anfangswert für LETZNUM ist Null.

BR R9 bewirkt einen Sprung nach:

VERGL oder M4

Der erste Sprung ist nach VERGL.

VERGL

Es wird abgefragt, ob End of data beim SDS registriert worden ist. Wenn ja, dann muß ausschließlich von OLDBUFF in NEWBUFF übertragen werden. Es wird dann nach M2 gesprungen. Sonst wird nach "End of data" beim PDS abgefragt. Ist es der Fall, so wird ein Sprung nach M4 gemacht und dort von NEWCOMP in NEWBUFF übertragen.

Ist weder bei PDS noch bei SDS "End of data" erreicht, so wird die Nummer in OLDBUFF mit der Nummer in NEWCOMP verglichen und je nachdem, ob die erste kleiner, gleich oder größer ist wird nach M2, M1 oder M3 gesprungen und dort entweder von NEWCOMP oder von OLDBUFF in NEWBUFF übertragen.

M1 bis M4

sind Routinen, bei denen eine Übertragung nach NEWBUFF erfolgt. Register 4 zeigt auf den nächst zu übertragenden Record in OLDBUFF. Jedesmal wenn ein Record von OLDBUFF- oder wenn es sich um Ersetzen eines Records handelt, von NEWCOMP - in NEWBUFF übertragen wird, wird R4 um 80 erhöht und abgefragt, ob Ende des OLDBUFF erreicht ist. Wenn ja, dann wird ein neuer Block in OLDBUFF gelesen (RPDS) und durch BR 9 nach betreffender Stelle zurückgesprungen. Sonst wird nach jeder Übertragung Register 5, das auf den gerade übertragenen Record zeigt, um 80 erhöht und wiederum abgefragt, ob das Ende von NEWBUFF erreicht ist. Wenn ja, dann wird nach WPDS gesprungen, dort der Block in PDS geschrieben, R5 auf Anfangswert, d.h. A(NEWBUFF) gesetzt und wieder zu der Stelle zurückgesprungen, von der nach WPDS gesprungen worden war. Bei den Routinen, bei denen eine Übertragung von NEWCOMP nach NEWBUFF stattfindet, wird ein Sprung nach RSDS gemacht und dort ein neuer Record eingelesen. Die Übertragungsroutinen werden solange durchlaufen, bis bei PDS bzw. bei SDS "End of data" registriert wird.

In diesem Fall wird dann nach PDSEODAD bzw. SDSEODAD gesprungen, dort ein Code gesetzt und abgefragt, ob auch "End of data" bei SDS bzw. PDS registriert worden ist. Wenn ja, dann wird nach FERTIG gesprungen, sonst durch einen Verzweigungsbefehl nach einer geeigneten Routine gesprungen. Hier wird die Länge des letzten Blockes in NEWBUFF bestimmt und wenn sie ungleich Null ist, dann erfolgt ein Sprung nach WPDS1; dort der letzte Block in PDS geschrieben und nach STOW zurückgesprungen. Hier wird ein Eintrag für das betreffende Member im Verzeichnis eingefügt.

FERTIG
STOW
END

CLOSE TYPE = T und Macro HE beenden das Programm (→ATER)

4.1 TCP1INP1

Dieser Modul wird unmittelbar nach den Eingabekommandos: "LIES" und "AENDERE" von TCPØPROC attached. Die Gültigkeit der Parameter wird geprüft und das DATA-Bit in TFLG gesetzt (zur Information, daß TCP1SPOL und TCPLIE2 bzw. TCP1AEN2 gestartet werden müssen).

Rückkehr zu TCPØPROC (ATER).

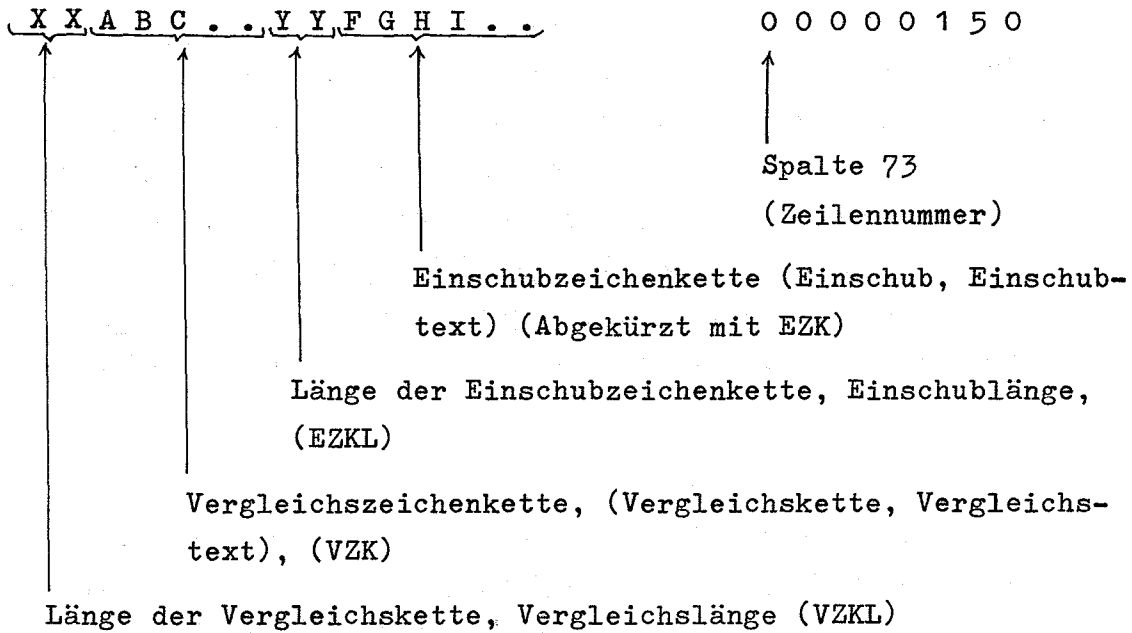
5. TCP1MODR (S. Müller)

Dieser Module wird nach dem Befehl MOD, NAME, K durch TCPØPROC mit ATTACH aktiviert.

FUNKTION

Mit diesem Programm können in einzelnen Zeilen eines Members Zeichengruppen geändert werden. Die Änderungseingabe steht auf dem SPOOLDS in Zeilenform mit einer Zeilennummer. Die Zeilennummer identifiziert die zu ändernde Zeile des Members. Das Programm liest das Member blockweise ein, ändert die entsprechenden Zeilen und schreibt das Member wieder auf die Benutzerbibliothek zurück.

Form der Änderungseingabe:



XX und YY müssen immer zweistellig geschrieben werden. Ist die Länge nur eine einstellige Zahl, so muß die Zehnerzelle mit 0 aufgefüllt werden z.B. 12/05/

Bedingung: $XX > 0$
 $YY \geq 0$

EINGANGSPARAMETER

Adresse der LINEBOX in Register 3

Benötigte Felder der LINEBOX und ihre Anfangswerte.

LAMEMBN	Name des zu ändernden Members.	
PARTDCB	} DCBs für die Benutzerbibliothek	Input
PARTDCO		Output
SEQDCB	DCB für den SPOOL-DS	
SPDSBLAD	Anfangsadresse des SPOOL DS auf der Platte	

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 = Fehlercode (= 0, wenn fehlerfrei)

PROGRAMMABLAUF

Das Programm wird vom Loadmodule TCPØPROC aufgerufen und springt nach TCPØPROC CSECT: ATER zurück, wenn die gewünschte Änderung durchgeführt wurde oder dabei ein Fehler aufgetreten ist. Das Programm beginnt mit dem Macro ALEPH, das die Anfangsinitialisierung durchführt und mit GETMAIN den für die WORKAREA benötigten Speicherplatz zuordnet.

Nun wird LCC12 auf einen bestimmten Anfangswert gesetzt (X'FFFF' = Programmfehler). Anschließend werden in die DCBs folgende Adressen eingetragen.

PARTDCB: A (PARTINER) Input Error

A (ENDWORK) Eodad = Datenende

SEQDCB A (SPOCLINE) Input Error

A (SPOOLEND) Datenende.

Es folgt der Aufbau der Liste für BLDL. Nun wird geprüft, ob das Member, das mit dem Programm geändert werden soll, in der Benutzerbibliothek vorhanden ist. Sollte dies nicht der Fall sein, oder ist ein Perm. I/O-Error aufgetreten, so wird über die Fehlerroutine nach ENDE gesprungen und das Programm beendet. Im anderen Falle wird das Programm bei

GO1 fortgesetzt. Hier wird in der BLDL-Liste, in der eine Kopie des Directory-Eintrages des zu ändernden Members steht, geprüft, ob das Member numerierte Zeilen hat. Wenn nein, wird ein Fehlercode in LCC12 gesetzt und nach ENDE gesprungen.

Sonst wird das Programm bei

GO11 weitergeführt. Nun werden die Listformen der benötigten Macros in die WORKAREA gebracht und bestimmte Felder initialisiert. Mit POINT wird veranlaßt, daß der SPOOLDS von seinem Anfang an gelesen wird. FIND setzt die Adresse des ersten Blockes des Members in den DCB, damit er ebenfalls von Anfang an gelesen wird.

BLOCKIN Nun wird mit READ ein Block des Members eingelesen und mit CHECK geprüft.

Wurde bei der Prüfung festgestellt, daß das Member zu Ende ist, veranlaßt die CHECK-Routine einen Sprung nach ENDWORK oder bei einem Input-Error nach PARTINEL und ENDE.

Im Normalfall hat ein Block 1600 Byte = 20 Zeilen. Da der letzte Block im allgemeinen nicht die volle Länge hat, wird nun die Blocklänge festgestellt und der Wert für das Vergleichsregister (R11) errechnet. Dieser Wert definiert beim Durchsuchen eines Blockes nach der zu ändernden Zeile das Blockende.

Nun schließt sich eine Abfrage an, die feststellt, ob die Zeilennummer des Members links bis zur Spalte 73 mit Nullen aufgefüllt ist. Wenn ja, wird nach NULLDA gesprungen. Sonst folgt bei

NORD eine Routine, die diese Nullen einsetzt. Nach ihrem Ende folgt

NULLDA mit einer Abfrage (STRBYTE), ob schon alle Änderungszeilen abgearbeitet sind, d.h. ob der SPOOLDS zu Ende (EODAD) gelesen ist. Ist dies der Fall, wird nach BLOCKOUT gesprungen. Sonst folgt die Frage (STRBYTE), ob die zuletzt eingelesene Änderungszeile schon verarbeitet ist. Ist dies der Fall, wird das Programm bei COMPARE fortgesetzt. Andernfalls wird bei

RECORDIN die nächste Änderungszeile eingelesen und mit CHECK der Einlesevorgang geprüft. Trat ein Input-Error auf, wird, nach SPOOLINE in die Fehleroutine gesprungen und von dort geht es nach ENDE. Ist der SPOOLDS hingegen leer, so wird bei

SPOOLEND in das STRBYTE ein Bit gesetzt das anzeigt, daß auf dem SPOOLDS keine Änderungszeilen mehr sind und man springt nach BLOCKOUT und schreibt den Block wieder in die Bibliothek. Nach dem Schreiben folgt ein Sprung nach BLOCKIN, um den nächsten Block einzulesen. Von da geht es über NULLDA wieder nach BLOCKOUT, so lange, bis das ganze Member zurückgeschrieben ist.

Ist das READ bei RECORDIN hingegen erfolgreich, wird das Programm bei

WORK1 fortgesetzt.

Als erstes steht hier eine Abfrage, ob die Zeilennummer der neuen Änderungszeile kleiner ist als die der letzten Änderungszeile. Ist sie größer oder gleich, wird nach WORK2 gesprungen. Im anderen Fall war eine Änderungszeile nicht in der richtigen Reihenfolge, der Fehlerzähler wird in

NUFE1 um eins erhöht und anschließend nach RECORDIN gesprungen.
WORK2 Das Bit, das anzeigt, daß ein Record verarbeitet ist, wird zurückgesetzt. Nun wird der Block nach der Zeilennummer der eingelesenen Zeile durchsucht. Ist eine Zeilennummer im Block gleich oder größer der Änderungszeile, so springt man nach WORKREC.
COMPARE Ist die gesuchte Zeilennummer hingegen nicht im Block, wird nach WORKREC gesprungen. Hier wird gefragt, ob die beiden Nummern gleich sind. Wenn ja geht es nach WORK3, wenn nein, nach NUFE1
WORKREC und von dort nach RECORDIN. Zuerst wird hier der Inhalt der Register abgespeichert, die zum Durchsuchen des Blockes benötigt wurden. Nun wird geprüft, ob die Ziffern, welche VZKL angeben, wirklich Ziffern sind. Wenn nicht, geht es über NUFE nach RECWEND.
WORK3 Sind es Ziffern, so werden sie in eine Binärzahl umgewandelt. Ist VZKL = 0, geht es nach NUFE. (VZK darf nicht die Länge 0 haben). Nun trifft man die Vorbereitungen zum Durchsuchen der gefundenen Zeile im Block auf die VZK. Dies geschieht in der
RECLOOP Schleife. Wurde sie gefunden, wird nach VORMOVE gesprungen.
VORMOVE Anderenfalls geht es über NUFE nach RECWEND. Man berechnet nun die Adresse der nächsten beiden Ziffern, welche die Länge der EZK angeben und die Adresse der EZK. Die Ziffern werden geprüft. Sind es keine Ziffern, geht es nach NUFE, sonst nach PA.
NUFE Hier wird der Fehlerzähler um eins erhöht und nach RECWEND gesprungen. Die EZKL wird in eine Binärzahl umgewandelt. Sollte diese Länge 0 sein, wird nach EILANULL gesprungen.
PA Nun wird berechnet ob der Einschub nicht zu groß ist.

Sollte das der Fall sein, kann die Änderung nicht ausgeführt werden und es geht nach NUFE, sonst nach

EXEC Die beiden Längenangaben werden nun verglichen

EZKL > VZKL Sprung nach LAENGER

EZKL < VZKL " " KUERZER

EZKL = VZKL weiter in der Befehlsfolge.

LAENGER An die Stelle der VZK wird die EZK gesetzt und nach RECWEND gesprungen. Zuerst muß nun geprüft werden, ob beim Einschieben der EZK und dem davor nötigen Verschieben der restlichen Zeile hinter der Einschubstelle keine Zeichen aus der Zeile geschoben werden. Hier wird nun berechnet, wieviel Zeichen am Zeilenende vor der Zeilennummer Leerzeichen sein müssen.

In der Schleife BLANKCOM wird diese Abprüfung vorgenommen. Ist nicht die nötige Zahl Leerzeichen vorhanden, kann die Änderung nicht ausgeführt werden und es geht nach NUFE. Sonst folgt jetzt

VERSCHIEBE Berechnung der Adressen von wo nach wo der hinter der Einschubstelle liegende Teil der Zeile geschoben werden soll und seine Länge. Ist diese Länge gleich 0 wird das Verschieben übersprungen und nach NOEXMOVE gegangen. Sonst erfolgt jetzt das Verschieben über ein Zwischenfeld. Darauf folgt

NOEXMOVE jetzt wird die EZK eingesetzt. Anschließend wird nach RECWEND gesprungen.

Im Befehlsablauf des Programmes folgt nun

KUERZER Hier wird zuletzt die EZK eingesetzt. Danach wird berechnet, um wieviel Bytes der hinter der Einschubstelle liegende Teil der Zeile nach vorne geschoben werden muß, um die entstandene Lücke zu schließen.

ELNULL Berechnung der Länge der zu verschiebenden Zeichen. Ist sie 0 geht es nach NOEXMOV2, sonst werden sie jetzt verschoben.

NOEXMOV2 Es wird berechnet, wieviel Bytes am Ende der Zeile (bis Spalte
72 einschließlich) mit Leerzeichen aufgefüllt werden müssen, um
BLANKMOVE alte Zeichen zu überschreiben. Die Leerzeichen werden geschrieben
EILANULL und anschließend nach RECWEND gesprungen. Die EZKL ist Null.
Man berechnet, bis wohin der hinter der Einschubstelle liegende
Teil der Zeile geschoben werden muß. Und springt nach ELNULL.

RECWEND Eine Änderung ist nun durchgeführt. War in der Änderungszeile
ein Fehler, wurde dieser gezählt und die Änderung nicht durch-
geführt. Die Zeilennummer der eben bearbeiteten Zeile wird ge-
speichert, in das STRBYTE wird ein Bit gesetzt, das zeigt, daß
die Änderungszeile verarbeitet wurde. Die bei WORK3 gespeicherten
Registerinhalte werden zurückgeladen und nach RECORDIN gesprungen.

BLOCKOUT Es folgt die Ausgabe-Routine. Mit WRITE wird der Block auf die
Bibliothek geschrieben. Nach WAIT wird geprüft, ob das Schreiben
erfolgreich war. Wenn nein, geht es in die Fehleroutine, wo
unterschieden wird, ob die Bibliothek voll ist oder ein I/O-
Error vorliegt. In beiden Fällen wird ein Fehlercode gesetzt
und nach ENDE gesprungen. Bei erfolgreichem WRITE wird beim ersten
Durchlauf mit NOTE die Adresse des Blockes auf der Platte fest-
gestellt und gerettet. Von hier wird wieder nach BLOCKIN
gesprungen, bis alle Blöcke umgeschrieben und alle Änderungen
ENDWORK durchgeführt sind. Das Member ist geändert und auf die Bibliothek
zurückgeschrieben. Nun muß der Directory-Eintrag geändert werden.
Dazu wird ein STOW R mit allen Einträgen gemacht. Ist das Direc-
tory voll oder ist ein Fehler aufgetreten, geht es über die
Fehleroutine nach ENDE, sonst nach

BESSER Hier prüft man den Fehlerzähler, ob Fehler gemacht wurden. Wenn
ja, geht es in eine spezielle Fehleroutine. Alle in NUFE1 und
NUFE aufsummierten Fehler werden zusammengefaßt. Bis zu 4 Fehlern
wird die Zahl unterschieden, bei 5 und mehr Fehlern nicht mehr.

ENDE Das Programm wird fortgesetzt bei
Es folgt ein CLOSE auf den SPOOLDS.
Das Programm wird beendet mit den Macro HE (Rückkehr zu
TCPØPROC (ATER)).

6. TCP1SCH (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl 'Schreibe, Gerät, Name' durch
TCPØPROC mit ATTACH aktiviert.

FUNKTION

Das spezifizierte Member wird am Terminal gedruckt oder in Loch-
streifen gestanzt.

EINGANGSPARAMETER

LAMEMBN : Membername

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach Macro ALEPH wird abgefragt, ob der Membername mit # an-
fängt. Wenn ja, dann handelt es sich um einen "SYSTEM-OUTPUT"
In diesem Fall wird nach GOOTSP gesprungen, dort in ACTION+1
ein Bit gesetzt und über Macro HE das Programm beendet. Sonst
werden die Adressen von EODAD- und SYNAD-Routinen für READ in
PARTDCB geladen. POINT stellt die Anfangsadresse des sequentiell-
len Datasets für das nächste WRITE zur Verfügung. FIND stellt
die Anfangsadresse des Members für das nächste READ zur Ver-
fügung. Durch READ wird ein Block in BUFFER1 gelesen. Register
LOOPBL (RE) enthält nach dem READ die Länge des gelesenen Blocks minus
LOOPREC 80. Hier wird der gelesene Block, durch WRITE recordweise aus-
gegeben. Ist ein Record ausgegeben, so wird Register (6), das die
Adresse des zuletzt ausgegebenen Record enthält, um 80 erhöht
und durch BXLE ein Sprung zu LOOPREC gemacht und der nächste
Record ausgegeben.

Der Inhalt von Register (RE) bestimmt, wie oft nach BXLE ein Sprung nach LOOPREC gemacht werden soll. Ist auf diese Weise ein Block verarbeitet, so wird nach LOOPBL gesprungen und der nächste Block gelesen, bis "End of data" erreicht ist.

DATAEND1 Dann wird nach ENDE gesprungen und das Programm beendet.
IOFE Kommt bei READ oder WRITE oder FIND ein Fehler vor, so werden
ENDE einige Felder des betreffenden DCB neu initialisiert. Ein CLOSE
TYPE = T und Macro HE schließt das Programm. (Rückkehr zu ATER).

7. TCP1TS (M. Schayegh)

Der Module wird nach dem Befehl 'ZL, Name, AA.EE' durch TCPØPROC mit ATTACH aktiviert.

FUNKTION

Das Programm gibt denjenigen Bereich des spezifizierten Members, welcher durch Anfangs-Nr. AA und End-Nr. EE festgelegt ist, auf den Drucker aus. Anfangs- und End-Nr. sind maximal 8-stellige Zahlen und durch einen Punkt getrennt.

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

X Nach Macro ALEPH werden EDDAD und SYNAD-Adressen in den DCB eingesetzt. Diese Routine prüft die Anfangs- und Endnummer auf Gültigkeit, füllt sie von links bis zu 8 Zeichen mit führenden Nullen und überträgt sie in die Feldern ANFNR und ENDNR. Macro FIND stellt die Anfangsadresse des Members für das nächste READ
GUT zur Verfügung. Hier wird ein Block des geforderten Members gelesen und die Endadresse des Blockes in R9 abgespeichert. Falls die Sequenz-Nr. des gelesenen Blockes mit führenden Leerzeichen versehen ist, so wird nach SET gesprungen, dort die führenden Leerzeichen durch führende Nullen ersetzt und nach BACK zurückgesprungen.

BACK Falls der erste gelesene Block verarbeitet worden ist, wird nach XYZ gesprungen, sonst je nachdem, ob $AA = EE$, $AA > EE$ oder $AA < EE$ ist., werden verschiedene Switches oder Fehlercodes

GLEICH gesetzt. Bei $AA = EE$ wird solange in dem gelesenen Block gesucht, bis der erste Record (AA) gefunden wird. Dann wird nach EINZIG gesprungen, dort der Record ausgegeben und das Programm beendet. Wird der erste Record (AA) in dem gelesenen Block nicht gefunden, so wird mit dem Sprung nach GUT ein neuer Block ge-

XYZ lesen und dann weitergesucht. Ist der erste Record gefunden, so werden die Daten recordweise ausgedruckt. Dies erfolgt solange, bis der letzte Record ausgedruckt ist. Erreicht man das Ende des gelesenen Blockes bevor der letzte Record verarbeitet ist, so wird nach GUT gesprungen, dort ein neuer Block gelesen und weiter abgearbeitet.

SET versorgt die Anfangs- und Endnummer mit führenden Nullen.

EINZIG Hier wird bei $AA = EE$ ein Record ausgegeben.

END Nach CLOSE und TTIMER wird das Programm mit Macro HE beendet.
(ATER)

8. TCP1LGES (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl 'LO, NAME, A' von TCPØPROC durch ATTACH aktiviert.

FUNKTION

Der Loadmodule TCP1LGES führt den Befehl 'LOESCHE, NAME = ..., BEREICH = A' aus. Das angegebene Member wird aus dem Directory der Bibliothek gestrichen.

EINGANGSPARAMETER

Adresse der LINEBOX in Register 3: LBXREG

Von der LINEBOX werden verwendet:

LAMEMBN: Name des zu streichenden Members.

PARTDCO: Output-DCB der Bibliothek.

AUSGANGSPARAMETER

LCC12: Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Der Loadmodule TCP1LGES wird vom Programm TCPOPROC aufgerufen. Die CSECT: STREMEMB des aufrufenden Programms beginnt mit dem Macro ALEPH.

Der Fehlercode in LCC12 wird zu X'0000' gesetzt. Anschließend wird in eine 8 Byte lange STOW-Liste STOWLIST der Membername des zu streichenden Members geschrieben. Mit dem STOW Macro (D) wird nur das gewünschte Member gestrichen. War dieser Vorgang erfolgreich, wird nach WEITER gesprungen. Wurde der angegebene Name nicht in der Directory gefunden wird nach NAMNØT und bei einem perm. I/O-Error nach PIØERRØR gesprungen. Es folgen die Marken

NAMNØT

PIØERRØR In beiden Fällen wird nach LCC12 ein Fehlercode geschrieben. Im zweiten Fall werden noch im PARTDCO die Fehlerbits zurückgesetzt. Das Programm wird bei

WEITER fortgesetzt und mit dem Macro HE beendet (→ ATER)

9. TCP1LREC (S. Müller)

FUNKTION

Mit dem Loadmodule TCP1LREC wird der Befehl 'LOE, Name BEREICH = XX. YY. XXX. YYY. ...' ausgeführt. Mit diesem Befehl können innerhalb eines Members einzelne Zeilen und Zeilengruppen gestrichen werden. Je ein Zahlenpaar in der Bereichsangabe beschreibt eine zu löschende Zeilengruppe. Die Zahl der zu streichenden Gruppen ist beschränkt durch die Länge des Bereichsfeldes (40 Byte). Das zu ändernde Member wird nach den zu löschenden Zeilen durchsucht, diese werden gelöscht und das Member wird neu auf die Bibliothek geschrieben.

EINGANGSPARAMETER

Adresse der LINEBOX in Reg. 3: LBXREG

Aus der LINEBOX wird hauptsächlich verwendet:

LAMEMBN: Name des zu ändernden Members

PARTDCB Input / Output-DCB's für den Bibliothek Data-Set.

PARTDCØ

WADR2 Adresse des Feldes in dem die Bereichsangabe steht.

AUSGANGSPARAMETER

LCC12: X'0000' oder Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Der Loadmodul TCP1LREC, CSECT, STRREC, wird aufgerufen vom Loadmodule TCPOPRØC. Die CSECT wird wie üblich eingeleitet mit dem Macro ALEPH.

Gleich am Programmbeginn werden in den PARTDCB die Ausgangsadressen für EODAD und I/O-Error eingespeichert. Darauf werden die Listformen (PARTDECB und PARTØDECB) für READ und WRITE aufgebaut. Es folgt die Erstellung der Listen (BLDLLIST und STØWLIST) für das BLDL und STØW Macro. In die BLDLLIST wird aus LAMEMBN der Name des zu ändernden Members eingetragen und das Macro BLDL ausgeführt.

Ist der Name in der Directory des Bibliotheks-Data-Set vorhanden, wird nach GØ1 gesprungen, ist er nicht eingetragen nach NAMENØT oder bei einem Per. I/O-Error nach PIØER1.

NAMENØT Ist der Membername nicht im Directory, so wird hier ein Fehlercode nach LCC gesetzt und das Programm über die Marke ENDEX verlassen. Als nächste Marke folgt:

PIØER1 Hier werden die I/O-Fehler des BLDL Macros verarbeitet. Es wird

ein Fehlercode nach LCC12 gesetzt, im PARTDCB die Fehlerbits zurückgesetzt und ebenfalls nach ENDE gesprungen. Es wird ge-

GØ1 prüft, ob die Daten numeriert sind. Wenn ja, geht es weiter nach GØ11, wenn nein, nach BLANKNUM. Bei unnumerierten Records ist ein Streichen von bestimmten Records nicht möglich.

GØ11

wird angesprungen, wenn das gesuchte Member vorhanden und numeriert ist. Mit einem FIND Macro wird nun die Anfangsadresse des Members in den Input DCB (PARTDCB) eingetragen. Nun werden zwei Felder, in die später die jeweiligen Anfangs- und Endnummern der zu löschenden Zeilenbereiche eingetragen werden, zu 0 gesetzt. Nun folgt die Routine zur Formatierung und Prüfung der im Bereichsfeld angegebenen Anfangs- und Endnummern. Die Adresse dieses Feldes steht in WADR2. Zuerst wird geprüft, ob das erste Zeichen im Bereichsfeld ein Blank ist. Wenn ja, wird nach FØRMFEBL gesprungen. Beginnt das Bereichsfeld mit einem Zeichen, wird in der Befehlsfolge fortgefahren und verschiedene Felder auf einen Anfangswert gesetzt. Der Ziffernzähler wird zu 0 gesetzt und die Anfangsadresse der ersten oder nächsten Zahl im Bereichsfeld wird gespeichert. In einer Schleife, die hier beginnt, wird jedes Zeichen geprüft, ob es eine Ziffer ist. Wird ein Zeichen gefunden, das keine Ziffer ist, wird nach FØRMNØZI gesprungen.

FØRMLØØP

FØRMZIPR

Ist es aber eine Ziffer, wird der Ziffernzähler um 1 erhöht, um so die Länge der Zahl festzustellen. Solange der Ziffernzähler < 9 ist, wird wieder nach FØRMZIPR gesprungen um das nächste Zeichen zu prüfen. Sonst wird die Schleife verlassen und nach FØRMLZFA gesprungen; die Zahl hatte mehr als 8 Ziffern. Bei der Marke wird das erste Zeichen, das keine Ziffer war geprüft, ob es ein Punkt (C'.') ist. Wenn ja, folgt ein Sprung nach FØRMMØVE.

FØRMNØZI

Sonst wird geprüft ob es ein C' ' ist. Ist es auch kein C' ' so wird nach FØRMFLZA gesprungen. In der Bereichsangabe wurde ein Fehler gefunden. Wurde aber ein C' ' gefunden, so wird in das Feld FØRMENDB ein C' '*' gesetzt, als Zeichen dafür, daß die letzte Zahl in der Bereichsangabe gefunden wurde. Ist dabei aber der Ziffernzähler = 0, so besagt das, daß gar keine Zahl angegeben war und es wird nach FØRMFLZA gesprungen. (Nach einem Trennzeichen C'.' im Bereich stand ein C' '.) Wurde im bisherigen Verlauf der Routine eine Zahl gefunden, so wird bei FØRMMØVE weitergearbeitet.

FØRMMØVE

Hier wird die gefundene Zahl so mit Nullen ergänzt, daß sie 8 Ziffern hat. Man berechnet darum, wieviel Nullen man braucht um die Zahl links auf 8 Stellen aufzufüllen. Werden keine Nullen benötigt, wird nach FØRMNØMO gesprungen

Sonst werden die benötigten Nullen in das Feld STGRUPPF geschrieben. In das Feld STGRUPPF werden alle vortatierten Bereichszahlen geschrieben. Sie stehen ohne Abstand hintereinander und sind links mit Nullen auf 8 Stellen aufgefüllt.

Bei der nun folgenden Marke

FØRMNØMO wird die gefundene Zahl hinter die eventuell eingesetzten Nullen in das Feld STGRUPPF geschrieben.

Der Paarzähler: PAAR wird um eins erhöht. Ist PAAR = 2 so wird nach FØRMPAAR gesprungen. Sonst wird gefragt ob das FØRMENDB (C'*) gesetzt ist. Wenn ja, geht es nach FØRMNØPA, sonst nach

FØRMPAAR FØRMGØ1. Ein Zahlenpaar, Anfangs- und Endnummer ist gefunden worden. Ein Zähler: PAARBL wird um 1 erhöht und nach FØRMGØ1

FØRMNØPA gesprungen. Das letzte Zahlenpaar kam nicht zustande. Der Grund: die Zahl der eingegebenen Zahlen war ungerade oder in einer Zahl wurde ein Fehler gefunden, so daß ein angefangenes Zahlenpaar nicht vollendet werden konnte. Nach LCC12 wird ein Fehlercode

FØRMGØ1 gesetzt und nach FØRMGØ2 gesprungen. Ist das FØRMENDB nicht gesetzt, geht es nach FØRMLØØP um die nächste Zahl zu bearbeiten.

FØRMLZFA Ist es aber gesetzt geht es nach FØRMGØ2. Nach LCC12 wird ein Fehlercode gesetzt, wenn bei der zuletzt bearbeiteten Zahl ein Fehler auftrat. Die restlichen Zahlen im Bereich werden bei allen Fehlern nicht bearbeitet. Das Programm wird fortgesetzt bei

FØRMGØ2 mit der Abfrage, ob der PAARBL=0 ist. Bei nein wird nach FØRMGØ3 gesprungen. Sonst wird bei

FØRMFEBL weitergearbeitet. In diesem Fall ist kein Zahlenpaar zustandegeworden. Es wird ein Fehlercode gesetzt und nach ENDE gesprungen.

FØRMGØ3 ist die Fortsetzungsstelle der Routine. Alle richtigen Zahlen wurden jetzt formatiert.

Nun werden alle Zahlenpaare geprüft, ob die Anfangsnummern eines Bereiches gleich oder kleiner der Endsumme ist. Trifft diese Bedingung bei einem Zahlenpaar nicht zu, wird ein Fehlercode nach LCC12 gesetzt und der PAARBL = Paarzähler mit der Anzahl der richtigen Paare überschrieben. Die Prüfung wird abgebrochen und das Programm bei FØRMGØ5 fortgesetzt. Das erste Zahlenpaar wird in die Felder ANFREC NACH ENDREC N gebracht, die Adresse des nächsten Paares wird gespeichert und die Zahl der Paare um 1 erniedrigt. Bei

GØ2 werden Steuer-Bits zu 0 gesetzt. Nun werden die Register geladen, welche zum Durchsuchen der einzelnen Blöcke benötigt werden. Bei LØØPREAD beginnt die Verarbeitung und Änderung des Members. Ein Block wird in das Feld: OLDBUFF gelesen. Treten dabei Fehler auf, so wird nach ERREADPA gesprungen. Ist das Member zu Ende, so geht es nach PDSENDE. Das Adressregister OAR für das Blockfeld OLDBUFF wird mit der Anfangsadresse des Feldes geladen und das Vergleichsregister OVR wird, wenn nötig, der Blocklänge des eingelesenen Blockes angepaßt. Nun werden einige Bits abgefragt. Die Bedeutung dieser Bits sei hier zusammengefaßt angegeben.

- BIT2 : Ein Block, ØLDBUFF, ist verarbeitet. Es soll ein neuer eingelesen werden. Normales Durchsuchen
- BIT3 : Ein zu streichender Bereich liegt nicht innerhalb eines einzelnen Blockes. Es muß ein neuer Block eingelesen werden. Anschließend soll in die Streiche-Routine zurückgesprungen werden (GØ3 BACK)
- BIT10 : Alle zu streichenden Bereiche sind gestrichen. Der restliche Memberteil kann übertragen werden.
- BITENDE : Data Set ist zu Ende.

Zuerst wird geprüft ob die Numerierung der Zeilen im Block 8-stellig ist, d.h., ob sie links, wenn nötig bis zur Spalte 73 einschließlich mit Nullen aufgefüllt ist. Wenn nein, wird nach SET gesprungen, die Numerierung des eingelesenen Blockes ergänzt und nach BACK1 zurückgesprungen. Ist die Numerierung vollständig wird das Programm gleich bei

BACK1

fortgesetzt.

Ist BIT3 gesetzt, geht es nach GØ3BACK. Sonst folgt die Marke
LØØPCØMP mit der Frage ob BIT10 gesetzt ist. Kann das bejaht werden, wird
nach DØMØVE gesprungen. Sonst wird jetzt die laufende Recordnummer
mit der Anfangsnummer eines zu streichendn Bereiches, ANFRECN
verglichen. Ist die Recordnummer kleiner, geht es nach DØMØVE,
ist sie gleich oder größer, geht es nach LØØPSTR. In der Befehls-
liste folgt jetzt die Umschreiberoutine mit der Anfangsmarke
DØMØVE. Mit einem MVC-Befehl wird ein Record vom Feld OLDBUFF in
das Feld NEWBUFF geschrieben. Dann wird das Oldbuffer-Adressre-
gister (ØAR) auf die Adresse des nächsten Records gesetzt. Ist
der OLDBUFF nun leer, so wird BIT2 gesetzt. Bei
BACK2 wird das Neubuffer-Adressregister NAR (NAR) um die Länge eines
Records (80) erhöht.
Ist das Feld NEWBUFF voll, so wird nach WRITEOUT gesprungen.
Sonst wird bei
ENDWR1 fortgefahren mit der Frage, ob das ENDBIT gesetzt ist. Wenn ja, ist
das Member ganz übertragen und es wird zur Marke WEITER gesprungen.
Sonst wird gefragt, ob BIT2 gesetzt ist. Ist es nicht gesetzt, wird
bei LØØPCØMP der nächste Record verarbeitet. Im anderen Fall, wird
das BIT2 zurückgesetzt und bei LØØPREAD der nächste Block ein-
gelesen.
In der Befehlsfolge folgt jetzt die Marke
WRITEOUT Mit dem Macro WRITE wird ein Block aus dem Feld NEWBUFF wieder
auf dem Bibliotheks-Data-Set zurückgeschrieben. Das Neubuffer-
Adressregister wird wieder auf die Anfangsadresse von NEWBUFF
zurückgesetzt und der Blockzähler um 1 erhöht. Nach einem WAIT-
Macro wird geprüft ob das WRITE erfolgreich war. Wenn nein, wird
in eine Fehleroutine gesprungen, die mit der Marke ERRORWR
beginnt. Sonst wird jetzt nach der Ausgabe des ersten Blockes mit
dem Macro NOTE festgestellt, auf welche Adresse (TTR) dieser Block
geschrieben wurde. Beim ersten und allen weiteren Blöcken wird
danach nach ENDWR1 gesprungen.
In der Befehlsliste des Programmes folgt jetzt die Streiche-
Routine mit der Anfangsmarke.

LØØPSTR Darin wird immer die Adresse im Oldbuffer-Adressregister OAR um eine Recordlänge (80) erhöht. Ist das Feld OLDBUFF leer, wird nach GØ3 gesprungen. Sonst wird die Nummer des neuen Records mit der Nummer im Feld ENDRECN verglichen. Solange die Nummer des Records gleich oder kleiner ist, wird nach LØØPSTR zurückgesprungen. Sonst wird der Durchlauf fortgesetzt mit der Frage, ob schon alle zu streichenden Bereiche gestrichen sind. Wenn nein, wird die Anfangs- und Endnummer des nächsten Bereiches nach ANFRGCN und ENDRECN gebracht und bei LØØPCØMP mit der Bearbeitung des Members weitergefahren. Sind alle Bereiche gestrichen, so wird BIT10 gesetzt und ebenfalls bei LØØPCØMP fortgefahren.

BITSET10

GØ3BACK BIT3 wird zu Null gesetzt und nach DØSTR gesprungen.

GØ3 BIT3 wird gesetzt und nach LØØPREAD gesprungen. Hiermit ist die Streicheroutine beendet. In der Befehlsliste folgt jetzt die Marke PDSSENDE (PDS-Ende-Routine)

Das Member ist ganz eingelesen. Ist nun das Feld NEWBUFF bereits ausgegeben, kann nach WEITER gesprungen werden. Sollte dies nicht der Fall sein, so wird berechnet, wieviel Bytes noch vom Feld NEWBUFF auf die Bibliothek geschrieben werden müssen. Dann wird das BITENDE Bit gesetzt und nach WRITEØUT gesprungen.

Bei dem Namen

WEITER wird die Liste für ein STØW-Macro aufgebaut. Außer der Adresse des Members (TTR), der neuen Blockzahl und der Änderungszeit werden alle Angaben über das Member aus der BLDLIST entnommen. Mit einem STØW R wird der Directory-Eintrag des Members auf den neuesten Stand gebracht. Ist beim STØW-Macro ein Fehler aufgetreten so wird nach NØNAME, DIRFULL oder PIOER3 gesprungen, sonst wird das Programm bei ENDE abgeschlossen.

Nun folgen in der Befehlsliste einige Fehler Routinen. Bei

NØNAME

DIRFUL wird ein Fehlercode nach LCC12 gespeichert. Bei

PIOER3 werden Fehlerbits im PARTDCØ gelöscht und ebenfalls ein Fehlercode nach LCC12 geschrieben. Nach der Marke

ERREADPA werden Lesefehler auf dem Bibliotheks Data Set behandelt und ebenfalls ein Fehlercode nach LCC12 gebracht.

Fehler, die beim Schreiben auf den Bibliothek Data Set auftreten werden

ERRØRWR behandelt. Dabei wird zwischen I/O-Error und einer vollen Bibliothek unterschieden.

In beiden Fällen wird ein Fehlercode nach LCC12 gesetzt. Bei BLANKNUM wird ein Fehlercode gesetzt, wenn das Member das Format ONU hatte. Nach all diesen Fehler Routinen wird nach ENDE gesprungen. Es folgt nun mit der Marke

SET die Routine, mit der die Zeilennummer, wenn nötig, links auf 8 Stellen mit Nummern aufgefüllt wird. C' ' werden durch C'O' ersetzt. Jeweils ein Block wird bearbeitet. Am Ende wird nach BACK1 zurückgesprungen.

In der End-Routine wird bei ENDE das Feld, in dem die Bereichsangabe stand, mit FREEMAIN freigegeben.

ENDEX Das Programm wird mit dem Macro HE beendet (→ATER)

10. TCP1LOUT (S. Müller)

FUNKTION

Das Programm TCP1LOUT, CSECT: LOEOUT löscht Output-Data-Sets, die durch den TCPWTR aufgebaut werden, wenn als Output-Klasse SYSOUT = X angegeben wurde. SYSOUT = X ist die Output-Klasse, die für Programme (JCL) angegeben wird, welche mit dem Befehl 'START' gestartet werden und eine Ausgabe der Ergebnisse auf dem Terminal erzeugen sollen. Der TCPWTR gibt den Output-Data-Sets Namen in der Form: TCP.XXX.#YYZZNN

XXX= USERID

YYY= Bei Output-Data-Sets mit
SYSOUT = X : OUT

Bei Messages-Output mit
MSGGLASS = X : MSG

ZZ = Die letzten beiden Zeichen des
JOB - Namens

NN = Nummer zwischen 00 und 99

Ist ein mit 'START' gestarteter JOB zu Ende, so wird dem Benutzer mitgeteilt, unter welchem Namen seine Ausgabe zu finden ist. Er erhält den letzten Teil des Namens = YYYYZNN. Der Benutzer kann sich den Output mit 'SCHREIBE' ausdrucken lassen oder mit 'LOESCHE' vernichten. Data-Sets, die mit 'SCHREIB' ausgegeben wurden, aber vor dem Ende der Ausgabe abgebrochen wurden, sind noch erhalten und können mit 'LÖSCHE' ebenfalls beseitigt werden. Mit TCP1LOUT kann eine ganze Output-Serie mit gleichem YYYYZ von 00-99 vernichtet werden, gleichgültig, ob die Nummerierung durchgehend oder lückenhaft ist.

EINGANGSPARAMETER

Adresse der LINEBOX im Reg. 3 = LBXREG. Folgende Felder aus der LINEBOX werden besonders benötigt:

LAMEMBN Data-Set-Name (DSN) der Data-Set-Serie
 = YYYY ZZ NN (erster)

WADR2 A (BEREICHSFELD)
 und in dem BEREICHSFELD die Endnummer der DSN.

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 = X'0000' oder Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Der Loadmodule TCP1LOUT wird vom Module TCPOPRØC mit ATTACH aufgerufen. Er wird eingeleitet mit dem Macro ALEPH. Anschließend wird LCC12 zu X'FFFE' gesetzt. Über die Adresse in WADR2 wird jetzt die Nummer des letzten Data-Sets geholt und nach DSNENDNR gespeichert. Mit FREEMAIN wird anschließend das Übergabefeld freigegeben. Nun wird geprüft ob die letzten beiden Zeichen des Namens in LAMEMBN und die DSNENDNR Ziffern sind. Wenn nein, wird nach NDZA gesprungen, dort ein Fehlercode in LCC12 gesetzt und zur Marke ENDE gegangen. Sonst wird als nächstes geprüft, ob die Nummer, welche die letzten beiden Zeichen in LAMEMBN bildete, kleiner oder gleich der Nummer in DSNENDNR ist. Diese beiden Nummern geben die Serie der zu löschenden Data-Sets an, wobei sich die Data-Set-Namen nur durch die Nummern unterscheiden.

Ist die Nummer in LAMEMBN größer als die Nummer des letzten zu löschenden Data-Sets in DSNENDNR, so werden keine Data Sets gelöscht, sondern nach ENDKLEIN gesprungen, ein Fehlercode nach LCC12 geschrieben und das Programm bei ENDE beendet. Sind die Nummern richtig, so können jetzt die CAMLISTen für OBTAIN, LOCATE, SCRATCH und CATALOG aufgebaut werden. Der Data-Set-Name wird aus dem festen Teil: TCP, der USERID und LAMEMBN zusammen gesetzt und nach DSN geschrieben. Nun kann in die Löschsleife eingetreten werden. Sie beginnt mit

- LOELOOP Diese Schleife wird mit dem Macro LOCATE begonnen. Damit liest man von Katalog einen Block, in dem Volume Nr. und der Device Code steht. Damit ist bekannt, auf welchem Volume der zu löschende Data Set steht. Ist der Data-Set-Name im Katalog nicht vorhanden, so wird nach NEXTNAME gesprungen, sonst nach
- GOOBTAIN Die Volume-Nr. und der Device-Code werden für den späteren Gebrauch umgespeichert. Dann folgt das Macro OBTAIN, das aus der VTOC des gefundenem Volume's den DSCB liest. Kann der DSCB gelesen werden, steht fest, daß der Data-Set noch vorhanden ist und man ihn streichen kann. Darum springt man in diesem Fall nach GOSCRATC. Ist der Data Set bereits gelöscht, besteht sein Eintrag nur noch im Katalog und man springt nach GOUNCATL.
- GOSCRATC Hier wird mit dem Macro SCRATC der DSCB des Data Sets gestrichen und der Platz, den er eingenommen hat, für den weiteren Gebrauch freigegeben. Es folgt GOUNCATL mit dem Macro CATALOG. Mit ihm wird der Katalogeintrag für den zu streichenden Data-Set gelöscht. Jedesmal, wenn die Schleife bis hierher durchlaufen ist, wurde ein Data Set gelöscht. Tritt bei einem der vier Macros ein Fehler auf so wird nach ER gesprungen, ein Fehlercode nach LCC12 geschrieben und der Programmablauf bei ENDE beendet. Ist kein Fehler aufgetreten, so folgt die Marke
- NEXTNAME Die Data-Set-Nr. wird um eins erhöht und so der Name für den nächsten zu löschenden Data Set gefunden. Ist die Nummer größer als die DSNENDNR, so sind alle Data Sets gelöscht. Sonst wird die Schleife mit dem neuen Namen wieder bei LOELOOP begonnen. Sind alle Data Sets gelöscht wird LCC12 X'0000' gesetzt. Es folgt die Marke
- ENDE Bei dem mit dem Macro HE das Programm beendet wird. (→ATER)

11. TCP1KOP (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl 'KOP, NEUER NAME, ALTER NAME' von TCPØPROC durch ATTACH aktiviert.

FUNKTION

Mit dem Loadmodule TCP1KØP wird der Befehl 'KOP, NEU= ..., ALT = ...' ausgeführt.

Wenn der 'neue' Membername noch nicht im Inhaltsverzeichnis der Bibliothek verwendet wurde, so wird das mit dem 'alten' Name bezeichnete Member kopiert und die Kopie mit dem 'neuen' Name versehen.

Das alte Member bleibt erhalten.

EINGANGSPARAMETER

Adresse der LINEBOX in Register 3: LBXREG.

Es werden folgende Felder aus der LINEBOX verwendet.

LAMEMBN: Name des vorhandenen Members.

WADR1 : Feld, in dem der Name für die Kopie steht. (Neuer Membername, 8 Byte lang)

PARTDCB: Input } DCB's für die Bibliothek
PARTDCØ: Output }

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Der Loadmodul TCP1KØP wird aufgerufen vom Programm TCPØPROC.

TCP1KØP, CSECT: COPY wird eingeleitet mit dem Macro ALEPH.

Zu Beginn werden die Synad - und Eodad-Adressen in den PARTDCB gespeichert, die BLDL- und STOW-Listen aufgebaut, sowie die Listformen für die Macro READ und WRITE erstellt. Nun wird mit dem Macro BLDL geprüft, ob der Name für die Kopie (NEU=) schon als Membername verwendet wurde.

Wenn ja oder wenn I/O-Error aufgetreten ist, werden diese Fehler bei

NAMD und bei

PIOR bearbeitet, ein Fehlercode gesetzt und nach

ENDE gesprungen. Wenn der Name noch nicht im Inhaltsverzeichnis verwendet wurde, wird das Programm bei

WEIT fortgesetzt. Man prüft nun, ob der Name des zu kopierenden Members (ALT =) im Inhaltsverzeichnis eingetragen ist. Wenn ja, geht es nach WEITER. Ist der Name nicht vorhanden oder ist ein I/O-Error aufgetreten so werden diese Fehler bei

LISTNOT und

PIOERROR behandelt und dann nach ENDE gesprungen.

WEITER Nach der Vorbereitung eines Zählers wird mit FIND die Anfangsadresse des zu kopierenden Members in den PARTDCB geschrieben.

LOOP In der jetzt folgenden Schleife wird ein Block mit READ eingelesen und mit WRITE in die Bibliothek zurückgeschrieben. Dies wiederholt sich solange bis das ganze Member kopiert ist. Nach dem Schreiben des ersten Blockes wird mit NOTE seine Adresse fortgestellt. Fehler die beim READ Macro auftreten, werden bei ERRORQ behandelt. Tritt beim Macro WRITE ein Fehler auf, wird nach ERRORQQ gesprungen. Wird bei READ das Ende des Members gefunden, wird über DATENEND nach BADILI gesprungen. Bei

BADILI wird die STOW-Liste für die Kopie aufgebaut und mit STOW das neue Member im Inhaltsverzeichnis eingetragen. Fehler die bei STOW aufgetreten sind, werden bei

DIRCONNA (Name schon vorhanden)

DIRFULL (Directory voll)

PIOERR (Perm. I/O-Error)

behandelt, ein Fehlercode nach LCC12 gesetzt und dann nach ENDE gesprungen.

ENDEX Auf diese Marke wird nach STOW gesprungen, wenn kein Fehler auftritt. LCC12 wird zu H'O' gesetzt.

Es geht weiter bei
ENDE Das Feld, in dem der Name für die Kopie stand, wird mit
FREEMAIN freigegeben und das Programm mit HE beendet. In der
Programmliste folgen noch zwei Fehlerrouinen.
ERRØQ Fehlerroutine für das Einlesen (READ) und
ERRØQQ als Fehlerroutine für das Schreiben (WRITE)
Am Ende beider Routinen wird nach ENDE gesprungen.

12. TCP1DMOD (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl 'MOD, #D' von TCPØPROC
mit ATTACH aktiviert

FUNKTION

Die zugehörige Eintragung in dem Inhaltsverzeichnis für ein
bestimmtes Member wird gemäß der Angabe des Benutzers:
NAME, ART, FORMAT, CODE geändert.

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

Anfangsadresse des sequentiellen Datasets (SPDSBLAD), aus den
die oben genannten vier Angaben gelesen werden.

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach Macro ALEPH werden die Adressen von End-of-data und Synad-
Routinen für SEQDCB und PARTDCB in jeweiligen Data Control Block
geladen und anschließend die Listformen für den DECB umgespeichert.
Macro POINT stellt die Anfangsadresse des sequentiellen Datasets
für das nächste READ bereit. Macro READ liest die 4 Angaben
Namen, Art, Format, Code die durch Komma getrennt sind, aus dem
sequentiellen Dataset in den 80 Byte langen Speicherbereich
DIRFELD ein. Die Felder STOWLIST und BLDLLIST werden geräumt.

X Jetzt wird der Name zeichenweise in BLDLLIST übertragen, bis das erste Komma gefunden wird. Dabei wird darauf geachtet, daß nicht mehr als 8 Zeichen für Name übertragen werden. Ist die Übertragung des Namens zu Ende, so wird nach X2 gesprungen.

X2 Macro BLDL untersucht, ob ein Member mit dem spezifizierten Namen vorhanden ist. Wenn nicht, oder im Falle eines Ein-/Ausgabefehlers, wird ein Fehlercode gesetzt und das Programm beendet.

WEITER Register ZR wird als Blockzähler verwendet und Register RGLA mit 1600 geladen, um damit nach jedem READ die Länge des gelesenen Blocks zu errechnen. Macro FIND stellt die Adresse des gesuchten

LOOP Members für das nächste READ zur Verfügung. Hier wird jeweils ein Block des betreffenden Members gelesen und seine Länge bestimmt.

OVER Der gelesene Block wird wieder in die Bibliothek geschrieben. Macro WAIT untersucht den Schreibvorgang auf eventuell auftretende Fehler. Ist WRITE fehlerlos abgelaufen, so wird abgefragt, ob es das erste WRITE ist. Wennja, dann wird die Adresse des ersten Blocks auf der Bibliothek durch NOTE festgehalten, sonst nach LOOP1 gesprungen, dort der Blockzähler um eins erhöht und nach LOOP zurückgesprungen, um den nächsten Block zu verarbeiten. Der Vorgang wiederholt sich solange, bis bei READ End of data erreicht ist. In diesem Fall wird nach BADILI gesprungen.

BADILI Hier wird eine Liste für Macro STOW aufgebaut. In STOWLIST wird der Name eingespeichert, das Datum eingesetzt, Format aus DIRFELD umgespeichert und angegebene Art und Code von Zeichenkette in Ziffer umgewandelt und eingespeichert. Für ART steht dann in STOWLIST:

1	Statt	JCL
2	"	DATA
3	"	PL1
4	"	FORTR.
5	"	ASS
6	"	ALGOL

ENDE1 Falls das Programm fehlerlos gelaufen ist, so wird in LCC12
Null eingesetzt.
ENDE CLOSE TYPE = T schließt den sequentiellen Dataset. Mit Makro
HE wird das Programm beendet (TCPØPROC (ATER))

13. TCP1HOL (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl' HOLE, EIGENNAME, DSNAME,
FREMDNAME' von TCPØPROC durch ATTACH aktiviert.

FUNKTION

Das Programm kopiert Members aus anderen Datasets oder aus
sequentiellen Datasets unter dem Namen "EIGENNAME" in Bibliothek
des Benutzers.

EINGANGSPARAMETER

LAMEMBN : Eigename
WADR2 : A (DS Name)
WADR3 : A (Fremdname) oder Null bei seq.DS

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

NAMEDA Nach Macro ALEPH wird durch BLDL abgefragt, ob der eigene Member-
name schon vorhanden ist oder nicht. Ist dieser Name schon vor-
handen, so wird ein Fehlercode gesetzt und das Programm beendet.
WEITER Sonst wird durch LOCATE das "Volume" ermittelt, das den ange-
gebenen Dataset enthält. Wird dies nicht gefunden, so wird ein
FEHLLOC Fehlercode gesetzt und das Programm beendet.
GUT Sonst wird durch OBTAIN der "DSCB" für den betreffenden Dataset
BESSER gelesen. Aus "DSCB" wird die Blocklänge des Datasets entnommen.
Ist diese genau 1600, so wird ein Sprung zu X11 gemacht. Sonst
wird durch GETMAIN ein Speicherplatz mit der betreffenden Länge
reserviert und deren Adresse in BUFAD geladen.

X11 Zwecks weiterer Abfragen wird für DSORG=BSAM ein Code gesetzt.
X111 Im DCB wird DDNAME=DD - volser eingesetzt und dann die richtige DSORG aus DSCB mit der von Benutzer angegebenen DSORG verglichen und beim Widerspruch nach DSORG gesprungen, dort ein Fehlercode gesetzt und das Programm beendet. Durch RDJFCB wird der "Job file Control Block" gelesen und darin der DSNAME eingesetzt und durch OPEN TYPE = J der Dataset zum Zugriff bereitgestellt. Wenn es sich um einen sequentiellen Datasatz handelt, dann wird ein Sprung zu READ gemacht. Sonst wird durch BLDL der fremde Membername gesucht; wenn nicht gefunden, dann wird ein Fehlercode gesetzt und das Programm beendet. Durch FIND wird die Adresse des fremden Members für das nachfolgende READ bereitgestellt. Es wird ein Block gelesen und seine Länge in R5 geladen. Ist BLKSIZE \neq 1600, so wird nach Y gesprungen, dort wird der gelesene Block in einem anderen Bereich mit der Länge 1600 umgespeichert. Wenn dieser Bereich genau 1600 Byte enthält, dann wird zu WRITE gesprungen. Hier wird der gelesene oder umgespeicherte Block in die Bibliothek geschrieben, die Adresse des ersten Blockes in der Bibliothek durch NOTE festgehalten, Blockzahl um eins erhöht und nach Y1 oder READ zurückgesprungen. (BR R9). Wenn bei READ "End of data" registriert wird, so wird diese Routine aktiv. Wenn BLKSIZE \neq 1600 ist, dann wird die Länge des letzten Blockes ermittelt und mit einem Sprung zu WRITE der Block in Bibliothek geschrieben und anschließend zu EODAD1 zurückgesprungen. Sonst bei BLKSIZE = 1600 durch STOW der neue Membername im "directory" eingetragen und bei erfolgreicher Eintragung zu ENDE gesprungen. Je nachdem, ob vorher ein OPEN (TYPE=J) ausgeführt wurde oder nicht, wird CLOSE spezifiziert oder zu NURHE gesprungen
NURHE und wenn vorher durch GETMAIN ein Bereich reserviert wurde, dieser Bereich mit FREEMAIN freigegeben. Macro HE beendet das Programm.
NURHE1

TCP1HOL: BIT-Combinationen

BIT = B'XXXXXX1X' = BLKSIZE \neq 1600
BIT = B'XXXXXXXX1' = BSAM
BIT = B'11XXXXXX' = BPAM
BIT = B'XXXX11XX' = OPEN ausgeführt
BIT = B'XX11XXXX' = NOTE ausgeführt

14. TCP1BC2Ø (KETTE) (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl KET, Name1, Name2, neuer Name vom TCPØPROC durch ATTACH aktiviert

FUNKTION

Das Programm kettet zwei Members zu einem einzigen Member zusammen.

EINGANGSPARAMETER

WADR1 : A (Name1)
WADR2 : A (Name2)
WADR3 : A (neuer Name)

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

- X1 Nach Macro ALEPH wird durch BLDL abgefragt, ob der "Name1" vorhanden ist. Wenn ja, dann wird aus der "directory" des ersten Members (Name1) ART+Code+FORMAT für das neue Member übernommen und in STOWLIST umgespeichert. Es wird dann abgefragt, ob das 1.Member numeriert ist. Wenn nicht, dann wird BIT = B'1XXXXXXX' gesetzt.
- X11 R5 wird um 1 erhöht, damit nach dem 2.BLDL kein weiterer Rücksprung nach X1 erfolgt. Die Adresse des zweiten Namens wird in R4 geladen und es folgt ein Sprung zu X1, um den zweiten Namen auf seine Existenz in der Bibliothek zu prüfen.

X2 Hier wird abgefragt, ob das zweite Member numeriert ist.
Falls beide Member numeriert sind, dann wird BIT ='X1XXXXXX'
gesetzt, damit bei dem neuen Member eine Numerierung erfolgt.
Durch BLDL wird geprüft, ob der neue Membername schon vor-
handen ist.

NAMEDA Wenn ja, dann wird ein Fehlercode gesetzt und das Programm
OK beendet. Sonst wird durch FIND die Adresse des ersten Members
READ für das nächste READ bereitgestellt. Es wird ein Block in den
Speicherbereich AREA eingelesen. R5 enthält A (AREA) und R7
enthält A (AREA+Blocklänge) und mit (BR R9 wird zu A1 oder
MOVE MOVE gesprungen. Hier wird der gelesene Block 80 Byte-weise
in einem Puffer umgespeichert. Wenn es sich bei diesem Block
um einen Block aus dem zweiten Member handelt und das neue
Member numeriert werden soll, so wird jeweils die Nummer des
vorherigen Records um 10 erhöht und im Nummernfeld (Spalte 73-80)
des letzten Records gespeichert. Der Anfangswert für diese
Inkrementierung ist die Nummer vom letzten Record des ersten
Members. Diese Nummer wird bei dem ersten "End of data" fest-
gehalten. Die recordweise Übertragung von AREA nach BUFFER
wiederholt sich solange, bis entweder AREA abgearbeitet oder
BUFFER voll wird.

WRITE Wird zuerst AREA abgearbeitet, so wird ein Sprung zu READ
gemacht, dort ein neuer Block in AREA gelesen und nach A1 zurück-
gesprungen. Wird zuerst BUFFER voll, so wird ein Sprung zu
WRITE gemacht, dort der Inhalt von BUFFER in die Bibliothek
übertragen und nach MOVE zurückgesprungen. Hier wird der Puffer
in die Bibliothek übertragen. Die Anzahl von übertragenen
Blöcken (R6) um 1 erhöht und abgefragt, ob es sich um den ersten
Block handelt. Wenn ja, dann wird durch NOTE die Adresse des
ersten Blocks auf der Bibliothek festgehalten und mit (BR R9)
FIRSTDA nach STOW oder MOVE zurückgesprungen. Hier wird abgefragt, ob
EODAD es sich um "End of data" für das zweite Member handelt. Wenn
ja, dann wird die Länge des letzten Blocks ermittelt und an-
schließend zu WRITE gesprungen. Dort der letzte Block in die
Bibliothek übertragen und nach STOW zurückgesprungen.

A6 Bezieht sich "End of data" auf das erste Member, so wird abgefragt, ob das zweite Member numeriert werden soll. Wenn ja, dann wird die Nummer vom letzten Record ermittelt und in das Feld NR

A4 abgespeichert. Sonst wird ein Sprung zu FIND gemacht, um die Adresse des zweiten Members für READ bereitzustellen.

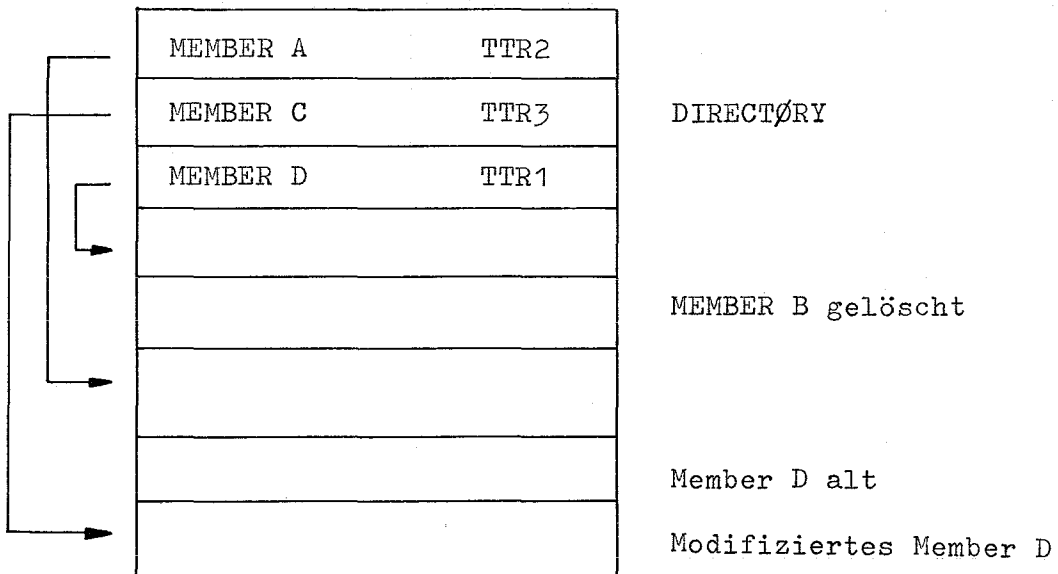
SYNAD Diese Routine wird aktiv, wenn bei READ ein Fehler vorkommt. Hier wird ein Fehlercode gesetzt und einige Felder des zugehörigen DCB für READ zurückgesetzt, damit bei der nächsten Benutzung des DCB keine Komplikationen auftreten und anschließend das Programm beendet. Diese Routine wird aktiv, wenn ein Fehler bei WRITE vorkommt. Hier wird wie bei SYNAD gehandelt. Durch Macro STOW wird für das neue Member ein Eintrag in das Inhaltsverzeichnis vorgenommen.

FALSCH
STOW Hier werden zwei 8-Byte Felder, deren Adressen WADR1 und WADR2 sind und in TCPOPROC (STEFAN) durch GETMAIN reserviert wurden, mit Macro FREEMAIN freigegeben. Das Macro HE beendet das Programm (←ATER).

ENDE

15. COMPRESS (H. Santo)

Das Programm wird benützt innerhalb des TCP zur Reorganisation der "partitioned" organisierten Datensätze der Benutzer. MODIFIZIEREN mit Parameterangabe KONTEXT oder ZEILE schreiben die ausgewählten Member nicht mehr auf denselben physikalischen Platz zurück, sondern fortlaufend an das Member mit der höchsten Spuradresse innerhalb des Datensatzes des Benutzers.



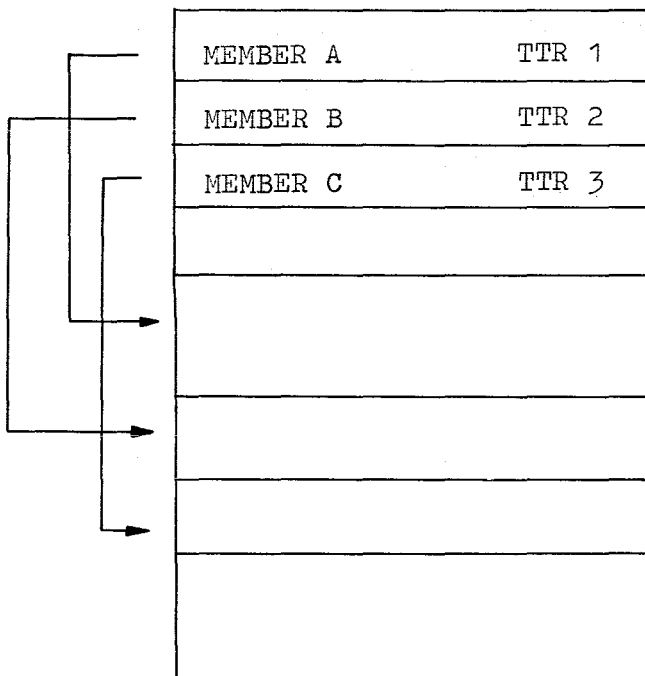
Die Membernamen im Inhaltsverzeichnis (DIRECTORY) des Datensatzes sind alphabetisch geordnet. Die eigentlichen "Member" werden in zeitlicher Reihenfolge nach aufsteigender Spuradresse in den Datensatz des Benutzers eingeschrieben.

Der Befehl LÖSCHE streicht den Eintrag im Inhaltsverzeichnis, schiebt das Inhaltsverzeichnis zusammen, hat jedoch keine Wirkung auf den Bibliotheksinhalt. Es entsteht eine "Lücke" im Datensatz des Benutzers. Hat ein Benutzer oft die Befehle LOESCHE bzw. MODIFIZIERE angewendet, so kann trotz geringer relevanter Information in seiner Bibliothek (Bibliotheksgröße ca 3 Cyl.), seine Bibl. voll sein.

Der Befehl 'Comprimiere' soll innerhalb des TCP eine Reorganisation des Datensatzes durchführen.

Angestrebt wird eine automatische Reorganisation, sobald beim Schreiben auf den Datensatz festgestellt wird, daß die Bibliothek voll ist. Durch Setzen eines Funktionsbits in der Linebox, welches das Programm TCPOPRØC nach jedem Funktionsaufruf testet, kann dann automatisch das Reorganisationsprogramm von TCPOPRØC aufgerufen werden.

Bibliothek nach der Reorganisation. Schema



Die Member sind in aufsteigenden Spuradressen und in alphabetischer Reihenfolge in der Benutzerbibliothek angeordnet. Member in denen I/O-Error auftraten, werden nur teilweise, d.h. bis zum Feststellen des I/O-Errors auf die neue Bibliothek übertragen. Tritt der I/O-Error im 1. gelesenen Block auf, so wird der ganze Member gelöscht, die übrigen Member weiter bearbeitet. Es erfolgt eine Benachrichtigung des Benutzers durch Herausschreiben der Namen der Member in welchen I/O-Fehler aufgetreten waren.

Zusätzlich werden fehlerhafte Membernamen (z.B. Membernamen bestehend aus Hexadezimalen Nullen) gelöscht. Alle Fehlerausgänge innerhalb des Programmes sind so gesetzt, daß bei nicht reparablen Fehlerbedingungen der Urzustand der Bibliothek wieder hergestellt wird.

Das Programm arbeitet mit der Zugriffsmethode BPAM. Eine existierende Variation des Programmes (Programm MOVE), die für feste Blocklängen verwendbar ist, und ein MOVE inplace ohne zusätzliche Allocation durchführt, ließe sich unter Verwendung von XDAP auch für variable Blocklängen erweitern. Das Programm sortiert die Member in aufsteigenden Spuradressen und schreibt die Member in der sortierten Reihenfolge in die Bibliothek zurück.

PROGRAMMBESCHREIBUNG

Aufruf:

Aufruf des Programmes über das Macro ATTACH vom Modul TCPOPRØC der Controlsection PROC bei Eingabe des Befehls

COMPRESS

am Terminal.

Parameter bei der Befehlseingabe werden keine verlangt, da Angaben innerhalb der LINEBØX, wie die Benutzeridentifikation und der Volume-Serial -Name festliegen und damit auch der Datensatzname des "partitioned" organisierten Benutzerdatensatzes und der Name des 2314 Plattenspeichers.

Verwendete Parameter aus der LINEBOX bzw. KONBOX:

- LINEBOX VØLSER : 2314-Plattenspeicher
z.Zt: TCPOO1 bzw. TCPOO2
- USERID : Benutzeridentifikation
- PAREØDAD : Programmadresse bei der bei Auftreten von Fehlerbedingungen des Macros READ innerhalb des Moduls COMPRESS die Bearbeitung fortgesetzt wird.
- PARSYNAD : Bei SYNAD-Fehlern des Macros READ wird bei dieser Adresse weiter gearbeitet.
- LCC12 : enthält nach Programmende X'0000' oder Fehlercodes
- BUFADS : Adresse des 80-Byte-Puffers, der bei Auftreten von I/O Fehlern vom Modul COMPRESS angefordert wird. Der Puffer enthält die Namen der Member bei welchen I/O Fehler beim Lesen (Macro: READ) festgestellt wurden.
- KØNBØX DDCB Adresse des DCB (dynamisch)
- Register:
- R3 enthält die Adresse der aktuellen Linebox
- R11 enthält beim Aufruf des Moduls die Adresse der KONBOX.

PROGRAMMABLAUF

Compress

Beim Aufruf des Programmes Compress steht in Register R3 die Adresse der aktuellen Linebox und in Register R11 die Konboxadresse. SYNAD- und EODAD-Adressen werden in den PARTDCB eingetragen und in LCC12 der Linebox der Fehlercode X'FFFE' gespeichert, der immer dann unverändert bleibt, wenn das Programm Compress abnormal zu Ende geht, ohne Fehlerbedingungen analysieren zu können. Es wird eine Liste (Volume-Liste) folgender Struktur aufgebaut

- VOLLIS X'0001' Anzahl der Volumes
X'30C02008' Einheit 2314
X'TCPOO1' bzw. C'TCPOO2' aus LINEBOX (VØLSER)
X'0000'

ØBTAIN Der DSCB wird eingelesen. Wird der Returncode des Macros $\neq 0$, so werden die Fehlercodes weiter untersucht \rightarrow ERRØBT. Die Listenform für das Macro EXTRACT wird im Arbeitsbereich des Programmes aufgebaut.

ALLØCAT Der Ausgabeparameter des Macros EXTRACT bestimmt die Adresse der Task- "Input-Output" - Tabelle. In dieser Tabelle sucht man den Eintrag für den folgenden DD-Namen:

Konvention bei TCP:

DD-NAME	DD	VOLSER
---------	----	--------

VOLSER ist der Inhalt des Parameters VOLSER der LINEBØX;

Wurde der entsprechende Eintrag gefunden, so wird aus ihm die UCB-Adresse entnommen und eine UCB-Liste aufgebaut. Der aufgebaute "Job-File-Control-Block" enthält nachfolgende Einträge:

DD	NAMEN
----	-------

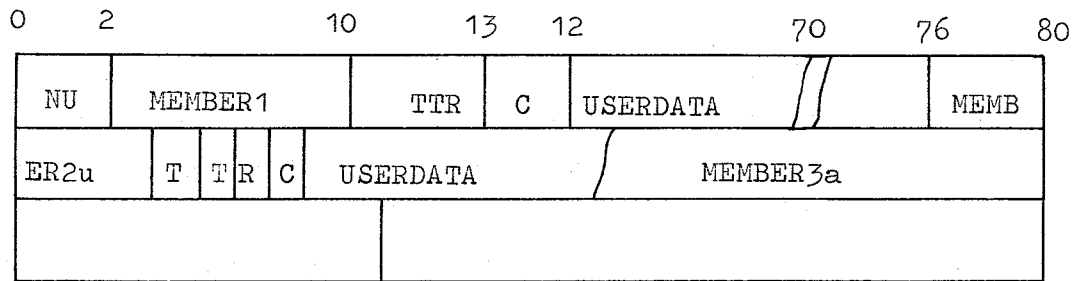
Bezeichnung der Datensatzorganisation
Maximale Blocklänge
Anzahl der Kanalprogramme
Logische Satzlänge
Art der Anforderung an Speicher (Zylinder)
Anzahl der Zylinder (entnommen aus DSCB)
Größe des Inhaltsverzeichnisses (Anzahl Spuren).

Die beiden Eingabeparameter für den SVC 32 sind: in Register 1 die Adresse der UCB-Liste und in Register 0 die Adresse des selbst gebauten "Job-File-Control-Blockes."

Der SVC 32 generiert eine Bibliothek (TCP.XXX.SAVE) gleicher Größe wie die der alten Bibliothek mit dem Namen TCP.XXX.SAVE.

Ist der Returncode $\neq 0 \rightarrow$ NØALLØCA.

Der neu generierte Datensatz (TCP.XXX.SAVE) wird geöffnet (Open INPUT Type = J) (OPEN-Fehler \rightarrow NØTØPEN) das Inhaltsverzeichnis des Datensatzes TCP.XXX.USER blockweise gelesen. Die Blöcke des Inhaltsverzeichnisses haben folgendes Aussehen.



256

NU = Anzahl der Byte im Block

READNEU Der Membername wird dem eingelesenen Block des Inhaltsverzeichnis entnommen. Membernamen die aus Blanks bestehen, werden übergangen. Die übrigen Member werden blockweise auf den neu generierten Datensatz kopiert.

EODADADR Ist das Member vollständig auf den Datensatz übertragen, so wird ein Eintrag in das Inhaltsverzeichnis vorgenommen. Der Eintrag enthält außerdem Membernamen und den Benutzerdaten die neu relative Spuradresse. Sind alle Member, deren Namen in einem Block enthalten sind, auf den neuen Datensatz übertragen und im Inhaltsverzeichnis vermerkt, so wird ein neuer Block des Inhaltsverzeichnis eingelesen.

ENDLØ Der letzte Member ist bearbeitet. Die alte Bibliothek kann gelöscht werden.

(Fehler SCRATCH CATØLD)

UMBEN Die neu generierte Bibliothek wird umbenannt TCP.XXX.SAVE in TCP.XXX. USER.

CAT und katalogisiert.

CLØSEEX Ist das Programm ohne Fehlerbedingungen zu erkennen, abgelaufen, so wird der Parameter LCC12 der Linebox mit H'0' überschrieben und die geöffneten Datensätze geschlossen.

IØERRØR Wurden I/O-Fehler erkannt (beim Lesen bzw. Schreiben eines Members), so wird ein 80 Byte - Puffer aus dem dynamisch organisierten Pufferbereich angefordert.

HØLE

Zusätzlich wird ein Fehlercode in LCC12, der mit X'06'
CLØSE beginnt gespeichert, um bei Programmende die Anzahl
BERENDAD der Zeichen im angeforderten Ausgabepuffer berechnen zu
können und im 1. Byte von RECBUFAD (Linebox) zu speichern.
Die Behandlung der Fehlerbedingungen geht aus dem nachfolgenden
Schema und dem Strukturdiagramm hervor.

Fehlerfälle - Ursachen	Returncode (LCC12)	Aktion	Zustand der Bibliothek
bei Close PARTDCØ	X'FFFE'		Bibl. im Urzustand catalogisiert
beim Entkatalogisieren			
I/O-ERRØR	H'129'	CLØSE	"
übrige Fehler	X'FF00'	CAT	"
Fehler bei OBTAIN	H'119'	IOERRØR	CAT
Fehler DD-NAME in der Prozedur nicht gefunden	X'FF01'		CAT
Fehler ALLØCATION			
perm.I/O-ERRØR Returncode 18	H'131'		CAT
Returncode = 4 Dupl.Name DSCB	X'FF00'	lösche TCP.xxx.SAVE	CAT
kein Platz in VTØC	H'130'		CAT
kein Platz für Alloc.	H'132'		CAT
Open auf TCP.xxx.SAVE	X'FF00'	ENDLØ (TCP.xxx.SAVE) CAT (TCP.xxx.USER)	"
SYNAD-Fehler lesen Directory	X'FF01'	ENDLØ (TCP.xxx.SAVE)	CAT
EODAD-Fehler lesen Directory	H'105'	"	CAT

Ursachen	Returncode in LCC12	Zustand der Bibliothek
<u>Fehler FIND</u> I/O-ERRØR	H'602'	
übrige Fehler	X'FF01'	ENDLØ (TCP.xxx.SAVE) CAT Bibl. im Urzustand
I/O-ERRØR bei READ Member		
⊗) vor 1. WRITE (Member) bei weniger als 9 fehlerhaft er- kannten Member	H'602'	Mit der Bearb.bei nächstem Member beginnen vorher jedoch FLAG-Bits löschen. Membernamen in Ausgabe- Puffer übertragen Bibl. komprimiert
β) nach 1. Write	H'602'	Membernamen in neues Inhaltsver- zeichnis und in Fehlerpuffer ein- tragen "
Write I/O-Fehler	H'108'	CAT (alte Bibl.) ENDLØ (TCP.xxx.SAVE) Bibl. im Urzustand CLØSE DCB'S
STØW I/O-Fehler wie WRITE I/O-Fehler behandeln		
SCRATCH (I/O-ERRØR)	H'133'	
UMBEN	NØT	H'134' alter Zustand
CAT	I/O-Fehler je nach vorhergegangenen Fehlern	

VII. TCP-Jobmanagement

1. Möglichkeiten (F. Sell)

Der TCP-Benutzer hat zwei Möglichkeiten, Jobs bearbeiten zu lassen:

- Einlesen, Starten, Ausgabe normal über die Ein- und Ausgabeschlange des OS
- als Blitzstart-Modul innerhalb des TCP.

2. Bearbeitung durch das OS (F.Sell)

Für die Bearbeitung der Jobs durch das OS wirken Einlese- und AusgabeprozEDUREN mit dem TCP zusammen.

2.1. Einleseprozedur TCPRDR

Das Einlesen eines Jobs initialisiert der Benutzer vom Terminal aus durch das Kommando: ST, Name.

Name ist dabei der Name eines Moduls in der benutzereigenen Bibliothek, der einen vollständigen Job, d.h. Steuerkarten plus Programm enthalten muß. Dieser Modul muß außerdem mit dem Prädikat Job-Control-Language (JCL) im Dateiverzeichnis (Directory) versehen sein. Das Start-Kommando ruft eine Einleseprozedur TCPRDR auf. TCPRDR ist ein normaler READER des OS, der beim Aufruf mit einigen aktuellen Parametern versehen wird, z.B. **Volume-serial** number der Platte, auf dem sich die Bibliothek des Benutzers befindet. Außerdem sind einige Parameter fest angegeben, die sich auf die durch den Job produzierte Ausgabe beziehen:

- auf welche Platte die Ausgabe-Datensätze gespeichert werden sollen,
- wieviel Platz für die Ausgabe-Datensätze als Default-Wert zur Verfügung gestellt wird.

Der TCPRDR liest den angegebenen Modul und reiht ihn in die Eingabe-Schlange ein. Das Starten und die Ausführung des Jobs geschieht dann durch das Job-Management des OS.

Die Beendigung des Jobs wird der Ausgabe-prozedur TCPWTR gemeldet, wenn Ausgabe für das Terminal verlangt und produziert worden ist.

2.2. Ausgabe-prozedur TCPWTR

Die Ausgabe-prozedur TCPWTR hat folgenden Zweck:

Hat ein Job Ausgabe-Datensätze erzeugt, die sich der Benutzer am Terminal ausgeben lassen möchte, (entweder über das Druckwerk oder über das Sichtgerät), so werden diese aus der allgemeinen Ausgabe-Schlange weggenommen, umbenannt und katalogisiert. Auf diese Art können sie dann über Standard-TCP-Kommandos weiter behandelt werden (ausgeben, löschen). Über die Aktivitäten des TCPWTR wird der Benutzer über das Terminal benachrichtigt (siehe III./2.2.2.).

2.2.1. Aufbau des TCPWTR

Der TCPWTR besteht im einzelnen aus den Modulen TCPWTR und TCPWTRA. Außerdem werden jeweils die Routinen TCP1LIST und die IBM-Routinen IEFQMDQQ, IEFQMRAW, IEFQMUNC, IEFQDELE und IEFQMNQ2 dazugefügt.

2.2.2. Arbeitsweise

Der TCPWTR ist als eine Systemtask organisiert; man kann ihn somit von der Konsole aus mit dem Startkommando S TCPWTR aufrufen.

2.2.2.1. Startmodul TCPWTR

Durch den Aufruf S TCPWTR wird die Kontrolle an den Start-Modul TCPWTR gegeben. Da sich der TCPWTR auf TCP-Dienste abstützt, wird überprüft, ob TCP aktiv ist. Ist das nicht der Fall, wird der TCPWTR sofort mit einem Hinweis an den Operateur beendet.

Ist das TCP aktiv, so wird die Kontrolle mit LINK an den eigentlichen TCPWTR-Modul TCPWTRA übergeben.

2.2.2.2. Modul TCPWTRA

Der Modul TCPWTRA beginnt mit einer Initialisierungsroutine. Nach Retten der allgemeinen Register und Setzen des Basisregisters wird mit dem Makro GETMAIN Arbeitsspeicher für folgende Listen besorgt: Command-Scheduling-Control-Block (CSCB), Queue-Manager-Area (QMPA), Event-Control-Block-Liste (ECB-Liste), Data-Set-Block/System-Message-Block-Buffer (DSB/SMB-Buffer), Save-Area. Die Länge der einzelnen Listen wird durch Dummy-Sections bestimmt. Die entsprechenden Register werden gesetzt. Nachdem der Platz für den Command-Input-Buffer (CIB) mit dem Start-Kommando freigegeben wurde, wird überprüft, auf welche Ausgabe-Klasse (Sysout-class) der TCPWTR arbeiten soll. Danach werden die ECBs normiert und die Listen für die Makros CATALOG, RENAME, LOCATE, OBTAIN und UNCATLG gefüllt.

Wird bei den Überprüfungen ein Fehler festgestellt, so wird die Kontrolle an die Benachrichtigungsroutine für den Operateur weitergegeben. Bei fehlerfreiem Ablauf wird die Warte-Routine (WAIT-Routine) erreicht.

2.2.2.2.2. Warteroutine

Die Warteroutine hat die Aufgabe, bis zur Beendigung eines Jobs mit einer Ausgabe für die angegebene TCP-Klasse in einem Wartezustand zu bleiben, dann jedoch die weitere Bearbeitung anzustoßen. Beim Eintritt in die Warte-Routine wird sofort untersucht, ob bereits Ausgabe-Datensätze vorhanden sind. Ist das nicht der Fall, wird mit dem Makro WAIT auf das Eintreffen des Ereignisses "Ausgabe vorhanden" gewartet. Trifft das Ereignis ein, so wird sofort untersucht, ob auch das TCP selbst aktiv ist, um seine Dienste auch durch den TCPWTR ansprechen zu können (siehe III/2.2.2.); ist TCP nicht aktiv, wird auch der TCPWTR gestoppt, damit die Ausgabedatensätze nicht undokumentiert umbenannt werden.

Mit der IBM-Routine IEFQMDQQ (Queue-Manager-Dequeue-Routine) wird die Ausgabe mit der höchsten Priorität von der Ausgabeschlange der angegebenen Klasse weggenommen und der dazugehörige Jobname in die QMPA gebracht. Zur weiteren Bearbeitung wird die Kontrolle an die Lese-Schreibe-Routine gegeben (READ- and WRITE-Routine).

Eine weitere Aufgabe der Warte-Routine ist es, das Stopp-Kommando des Operators für den TCPWTR zu erkennen (P TCPWTR); danach wird die Kontrolle an die Benachrichtigungsroutine weitergegeben.

2.2.2.2.3. Lese-Schreibe-Routine (READ- and WRITE-Routine)

Von der Routine IEFQMDQQ wurden Angaben über den Job in die QMPA gebracht. Aus der QMPA, Feld QMNAM wird aus dem Jobnamen die Rechenzentrums-Benutzernummer des Jobeigners ermittelt. Über die Routine TCP1LIST wird aus der Benutzernummer die TCP-Identifikation des Benutzers (3 Zeichen) ermittelt. Ist die Benutzernummer nicht für das Arbeiten mit TCP zugelassen (Kennung = CCC), so wird der Ausgabe-Datensatz auf die Klasse A umgesetzt, an die entsprechende A-Ausgabeschlange gekettet und von einem normalen OS-Output-Writer am Schnelldrucker ausgegeben.

Nun wird untersucht, was im DSB/SMB-Buffer steht; ob es ein DSB oder ein SMB oder ob der Buffer leer ist. Dieser Buffer wurde von der Routine IEFQMDQQ zum ersten Mal gefüllt. Für die weiteren Füllungen wird die IBM-Routine IEFQRAW (Queue-Manager-Read-and Write-Routine) benutzt. Die zu einem Job gehörende Information über die Ausgabe steht in einer Schlange von DSB/SMBs. Wurde bei der Job-Definition als Message-Class (MSGCLASS) die TCP-Klasse angegeben, so werden die SMBs selbst in die Ausgabeschlange für den Job geschrieben. SMBs beinhaltet z.B.: die Job-Control-Language (JCL), Hinweise auf Allocation von Datensätzen, Verbleib von Datensätzen nach Step- und Job-Ende und Accounting-Information. Für die Ausgabe-Datensätze der TCP-Klasse stehen nur ihre Namen mit Hinweisen auf ihren Speicherplatz in der Ausgabeschlange.

TCPWALL Wurde der erste SMB gefunden, so muß ein Datensatz eingerichtet werden, in den die SMBs geschrieben werden können; dies geschieht in einer Datensatz-Einrichtungsroutine (Writer Allocator). Über
FINDDD ein DD-Statement SYSMSG der Job-Control-Information des TCPWTR wird ermittelt, auf welcher Speichereinheit wieviel Platz für den Datensatz reserviert werden soll. Da der Name des einzurichtenden Datensatzes nach festen Regeln gebaut wird, (TCP.XXX.#MSGYYCT: XXX = TCP-Identifikation des Benutzers, YY = letzte beiden Zeichen des Jobnamens, CT = Zähler von 00 - 09), bei dem zur Vermeidung von gleichen Namen die beiden letzten Zeichen von 00 - 09 hochgezählt werden, muß erst mit dem Makro LOCATE überprüft werden, TRYLOC welches der erste freie Datensatzname ist. Ist kein Name mehr frei, wird der Benutzer davon unterrichtet, daß aus Speicher- ALLOCATE gründen seine Ausgabe der Systemnachrichten vernichtet wird. Im Normalfall wird über die IBM-Routine IEFQMRAW (Queue-Manager-Read-and Write-Routine) und dem SVC 32 (Direct Access Device Storage Allocation) der gewünschte Datensatz eingerichtet. Nachdem er mit dem ermittelten Namen mit dem Makro CATALOG katalogisiert ist und mit OPEN für die Ausgabe eines sequentiellen Datensatzes eröffnet ist, wird die Kontrolle an die Lese-Schreibe-Routine zurückgegeben. Folgende mögliche Fehler werden behandelt:

CATERR - Bei der Katalogisierung: der Datensatz wird nicht katalogisiert, der Benutzer wird informiert, unter welchem Namen auf welchem Speicher der Datensatz abgelegt ist:

NOLOC - Beim Fehlen eines freien Namens: die Ausgabe wird vernichtet, der Benutzer wird informiert.

DADSMERR - Bei der Zuteilung von Speicherplatz: die Ausgabe erfolgt über die Klasse A, der Benutzer wird darüber informiert.

ABORT - Beim Suchen des DD-Statements: kein DD-Statement SYSMSG in der Job-Control-Information vorhanden, TCPWTR wird mit einer Nachricht an den Operateur beendet.

SMBPROC Die weitere Bearbeitung des SMB geschieht in der Lese-Schreibe-Routine. Der Text der System-Message wird je nach Format expandiert und über das Makro PUT auf den eingerichteten Datensatz geschrieben.

TSTINPUT D danach wird aus der Ausgabe-Schlange der nächste SMB oder DSB
DSBPROC geholt. Ist es ein DSB, so wird über den Datensatznamen mit der
IBM-Routine IEFQMRAW der Job-File-Control-Block (JFCB) eingelesen.
Da der Ausgabe-Datensatz nach festen Regeln umbenannt werden soll,
(TCP.XXX# OUTYYCT: XXX = TCP-Identifikation des Benutzers,
YY = letzten beiden Zeichen des Jobnamens, CT = Zähler von 00 -
LOCAT1 09), wird mit dem Makro LOCATE der erste freie Name gesucht und
mit dem Makro RENAME der Ausgabe-Datensatz umbenannt. Mit dem
RENAM Makro CATALOG wird der Datensatz dann katalogisiert, damit er
durch TCP-Kommandos ansprechbar ist.

Beim Suchen nach einem freien Namen wird mit dem Makro OBTAIN
untersucht, ob sich der Datensatz mit diesem Namen wirklich noch
auf der Platte befindet, oder ob er durch SCRATCH (= Löschen der
Platte) weggenommen wurde. Ist das der Fall, so wird der Name mit
dem Makro CATALOG aus dem Katalog genommen; er ist dann zur
weiteren Verwendung verfügbar.

Folgende mögliche Fehler werden behandelt:

- NCATOUT
- Bei Systemfehler der Katalogisierung: der Datensatz wird nicht katalogisiert, der Benutzer wird informiert, unter welchem Namen auf welchem Speicher der Datensatz abgelegt ist.
 - Systemfehler bei RENAME: der Datensatz wird nicht umbenannt, an den Operateur wird ein Hinweis mit dem Returncode ausgegeben.
 - Kein freier Name mehr vorhanden: der Datensatz wird nicht umbenannt und nicht katalogisiert; dem Benutzer wird neben einem Hinweis auf zuviele nicht abgeholte Ausgabe-Datensätze der Name und Speicherplatz des Datensatzes mitgeteilt.

2.2.2.2.4. Job-Ende-Routine

TCPWEOJ Nach Abarbeitung der SMB und DSB eines Jobs werden von der Job-
Ende-Routine Aufräumarbeiten durchgeführt. Wurde ein Daten-
satz für die Systemnachrichten eröffnet, so wird er nun ge-
schlossen und der Schreibbuffer zurückgegeben.

Der Benutzer wird vom Ende seines Jobs über das Terminal verständigt. Da die SMBs und DSBs, die zu diesem Job gehören, abgearbeitet sind, wird der Hinweis auf diese SMB/DSB-Schlange durch die IBM-Routine IEFQDELE (Queue-Manager-Delete-Routine) gelöscht. Ist im bisherigen Ablauf kein Fehlerflag benutzt worden, so wird die Kontrolle zur Bearbeitung des nächsten Jobs an die Warte-Routine zurückgegeben, andernfalls wird die Fehlerbearbeitungsroutine angesprungen.

In der Job-Ende-Routine befindet sich noch die IBM-Routine IEQMNQ2 (Queue-Manager-Enqueue-Routine), die die auf die Klasse A umgesetzten Ausgabe-Datensätze wieder in die Ausgabe-Kette einreihet.

2.2.2.2.5. Fehlerbearbeitungsroutine

TCPWTO Die Fehlerbehandlung wird durch die zentrale Fehlerbearbeitungsroutine vorgenommen. Ihre Eingangsparameter sind Fehlerflags. Die Ausgabe besteht aus Nachrichten an die Operateurkonsole. Folgende Fälle werden bearbeitet:

- Ein-Ausgabefehler bei einer Schreiboperation,
- Ein-Ausgabefehler bei der Bearbeitung der System-Job-Queue,
- Beendigung des TCPWTR durch den Operateur,
- Fehlender oder falscher Parameter in der TCPWTR-Prozedur für die zu bearbeitende Ausgabeklasse,
- Fehlende DD-Karte in der TCPWTR-Prozedur für die Definition des System-Nachrichten-Speichers,
- Systemfehler; bei diesem wird näher aufgeschlüsselt, mit welchem Returncode die Operationen "Allocation", "RENAME", und "CATALOG" zu Ende gingen.

In den Fällen einer unnormalen Beendigung des TCPWTR wird die SMB/DSB-Schlange für diesen Job durch die IBM-Routine IEFQMUNC (Queue-Manager-Unchain-Routine) vom System weggenommen. (Die Ausgabe für den gerade bearbeiteten Job ist nicht vollständig!). Die Kontrolle wird über den Startmodul TCPWTR an das OS zurückgegeben.

3. Programm für das Starten von Benutzerprogrammen (V. Haase)
(Übergabe an den Stapelbetrieb des OS)

Modul TCP1STA

TCP1STA initialisiert einen READER, der Job Control Language aus einer Benutzerbibliothek in die SYS1.JOBQUE bringt. (Zugehöriges Kommando: STARTE, Membername)

Nach der Initialisierung wird abgefragt, ob der TCPRDR

TRY schon aktiv ist; wenn ja, ist Starten nicht möglich (Code OA27).

OK Mit BLDL wird die Existenz des Members, das die JCL enthält, geprüft; in der BLDL-Liste wird überprüft,

WEITER ob die Art = JCL ist (Sonst Fehler = 113).

MOVECOM Der Operator-Befehl

S TCPRDR, 2314, Volume-Serial-Nr., DISP = SHR,
DCB = (BLKSIZE = 1600, BUFL = 1600, RECFM = FB, LRECL = 80),
DSN = TCP.Userid.USER (Member)'

wird aufgebaut, d.h. die unterstrichenen Größen eingetragen.

LAST Mit einem SVC wird der Befehl dem Entschlüssler für Operator-Kommandos übergeben.

4. Blitzstart (H. Santo)

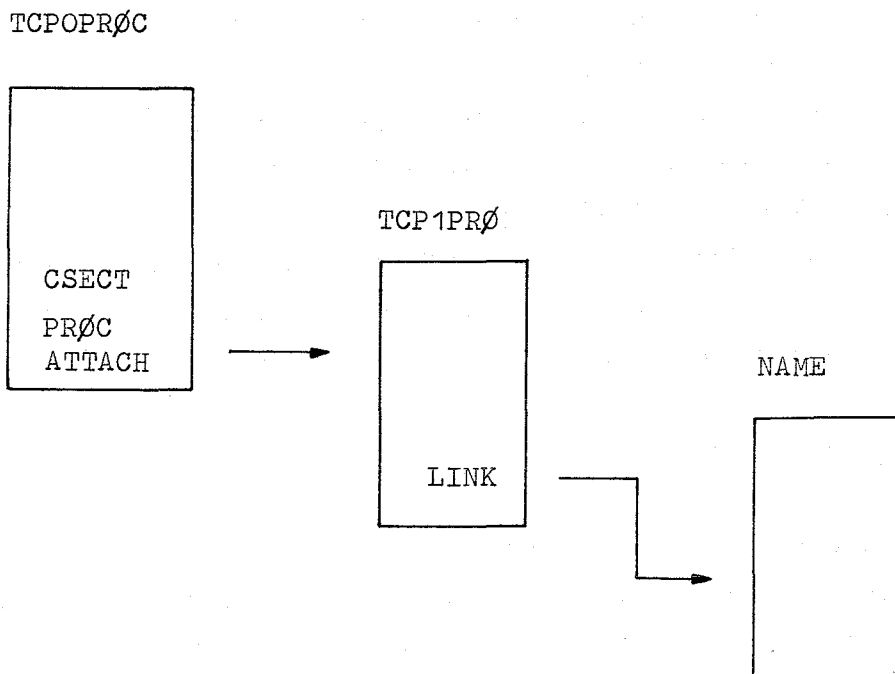
Dem Terminalbenutzer wird die Möglichkeit gegeben unter Umgehung der Eingangswarteschlange der DVA die Ausführung eines speziellen Programmes zu fordern. Bei diesen Programmen kann es sich um benutzerspezifische zeitkritische Auswertungen eines Meßergebnisses handeln oder um oft gebrauchte Programme (Funktionen) eines speziellen Anwenderkreises.

Der Befehlsvorrat des TCP wird durch folgenden Befehl erweitert.

BLITZSTART, NAME =, PARAMETER =

Diese Befehlsgruppe umfaßt eine Menge von Funktionen im üblichen Sinne, d.h. die Ausführungen verschiedenartigster Programme wird durch einen Befehl verlangt, wobei hier erst der 2. Parameter das spezielle Funktionsprogramm kennzeichnet. Das wird auf folgende Weise erreicht:

Die CSECT PRØC des Lademoduls TCPOPRØC initialisiert das Programm TCP1SPRØ (MACRO: ATTACH), das wiederum seinerseits über den vom Benutzer angegebenen Namen (NAME = ..) den Lademodul (Member der TCP.LINKLIB) desselben Namens auswählt und ihm die eventuell angegebenen Parameter in einer Liste übergibt, deren Adresse in Register 1 steht.



Die Länge des Parameterfeldes darf 42 Byte nicht überschreiten. Innerhalb des Parameterfeldes gibt das 1. Halbwort die Zahl der nachfolgenden Byte an.

TCP1SPRØ

TCP1SPRØ wird von der Controlsection PRØC des Moduls TCP1BASE initialisiert (Macro: ATTACH)

FUNKTION

TCP1SPRØ sucht die vom Terminalbenutzer angeforderte Blitzstart-routine auf der Bibliothek (TCP.LINKLIB) und übergibt vom Benutzer spezifizierte Parameter den aufzurufenden Blitzstartmodul.

EINGANGSPARAMETER

Register 3 enthält die Adresse der aktuellen Linebox, Register 11 zeigt zur KONBOX.

Parameter aus der Linebox:

LAMENBN: Name des Blitzstartmoduls

WCØDE2 X'01' bedeutet, daß keine Eingabeparameter für den Blitzstartmodul
WADR2 zu übergeben sind. Wenn WCØDE2 = X'01' ist, enthält WADR2 die Adresse des Parameterfeldes mit den notwendigen Parametern zur Ablaufsteuerung des Blitzstartmoduls.

Parameter aus der KONBOX:

KBXLIB Adresse des DCB's der die TCP.LINKLIB beschreibt.

AUSGANGSPARAMETER

LINEBØX: LCC12 = 0 oder Fehlercodes

Register enthält Adresse des Parameterfeldes der Steuerparameter für den Blitzstartmodul

PROGRAMMABLAUF

SCØADMØD Nach Programminitialisierung wird der Parameter LCC12 mit dem Fehlercode X'FFFE' überschrieben. Mit Hilfe des Macros BLDL und vorher aufgebauter Liste wird im Inhaltsverzeichnis der Bibliothek TCP.LINKLIB nach einem Modul mit dem Namen, welcher in LAMEMBN spezifiziert wurde, gesucht.

NØNAME Der gesuchte Modul ist nicht in der TCP.LINKLIB vorhanden.
Parameter LCC12 bekommt den Wert X'10'.

ENDE Rückkehr zum TCP1BASE.

GO1 Der vom Benutzer spezifizierte Modul wurde in der Bibliothek
TCP.LINKLIB gefunden. Sind Parameter an das aufzurufende Programm
zu übergeben, so wird eine Parameterliste (CALLIST) aufgebaut und
Register 1 enthält (Macro LINK) die Adresse des Parameterfeldes.

NØPARAME Es sind keine Parameter für die Steuerung des Funktionsprogrammes
vorhanden oder notwendig. Aufruf des Blitzstartmoduls mit Hilfe

IØERRØR des Macros LINK → ENDE. Beim Suchen im Inhaltsverzeichnis der
Bibliothek TCP.LINKLIB sind I/O-Fehler aufgetreten. Der Fehler-
code in LCC12 wird auf 110 gesetzt → ENDE.

VIII. TCP - Graphik

1. DKP (W. Strolz)

CSECT TCP1DKP
ENTRY via XCTL von TCP1DSUP

EINGANGSPARAMETER

R1 zeigt auf die Adresse einer Parameterliste.

Diese Parameterliste enthält

- Länge der Liste
- Konbox Adresse

EXIT RETURN zum OS, wenn SHUTDOWN eingeleitet wird

COMMUNI-
CATION

mit

TCPOPRØC WAIT auf DISPECB
POST auf DISPECB2

FUNKTION

DKP steuert den graphischen Teil von TCP. Es entschlüsselt den
Typ des Display-Kommandos und delegiert die Befehlsausführung an
die entsprechenden Routinen.

Da die Routinen zur graphischen Display-Ausgabe in PL1 geschrieben sind, und der PL1-Compiler keinen Reentrant Code erzeugt, muß DKP für eine Sequentialisierung der Display-Aufbereitungs- und Ausgabe Routinen sorgen. DKP stellt ein 16K-Byte-Ausgabefeld zur Verfügung, das als Lese-,Arbeits- und Ausgabepuffer dient.

PROGRAMMABLAUF

TCP1DKP DKP wird von TCP1DSUP mit XCTL aufgerufen und erhält dabei über Reg. 1 die Konbox-Adresse.
Die Adresse der Display-Ausgabe-Area wird in die Konbox eingetragen und anschließend BLDL für die Display Modules gemacht.

BLDLERR Ist BLDL nicht erfolgreich, dann wird das der Task TCPOPROC mitgeteilt (POST DISPECB2 mit Completion Code1). In jedem Fall

WAIT wird anschließend auf einen Display-Auftrag von TCPOPROC her **gewartet** (WAIT DISPECB). Ist schließlich DISPECB gepostet, dann wird zunächst dieser ECB auf Null gesetzt und die aktuelle Linebox-Adresse in die Parameterliste eingetragen. Ist das LBX-Reg.

RETURN Null, dann ist SHUTDOWN im Gange und DKP macht RETURN zum OS. Andernfalls beginnt die Befehlsanalyse. Bei den Kommandos DZ, DT und DA wird sofort nach TEXT gesprungen. Bei den Kommandos DO, D+ und D- erfolgt Sprung nach DO; bei DE und DD nach MODUSTST. Liegt keines dieser Kommandos vor, dann ist ein Fehler aufgetreten und

POSTROUT über ERROR1 und POSTROUT wird TCPOPROC mittels POST DISPECB2 benachrichtigt. Anschließend Sprung nach WAIT.

MODUSTST Hier wird untersucht ob einer der folgenden Modi vorliegt (WCODE2 \geq 04):

- A - Automatisch
- AM - Automatisch mit Maßstab
- G - Gesteuert
- GM - Gesteuert mit Maßstab
- K - Konstrüiere oder Konstrüiere direkt.

In diesen Fällen erfolgt Sprung nach GRAPH; sonst wird geprüft ob der Modus P (Plot, WCODE2=02) vorliegt. Ist dies der Fall, erfolgt Sprung nach PLOT, andernfalls (Text, WCODE2 = 01 oder Show, WCODE2 = 03) wird nach TEXT gesprungen. Der Modul TCPTAUS wird via LINK angesprungen; das Reg.1 zeigt dabei auf die Adresse der Parameterliste. Ist TCPTAUS beendet, erfolgt ein Sprung nach POSTROUT wo TCPOPROC von der Ausführung des Display-Kommandos benachrichtigt wird. Der Modul TCPKAUS wird via LINK angesprungen; das Reg. 1 zeigt auf die Adresse der Parameterliste. Ist TCPKAUS nicht erfolgreich gewesen, erfolgt sofort Sprung nach POSTROUT (Fehlerentschlüsselung generell in TCPOPROC). War TCPKAUS erfolgreich, dann wird geprüft ob der Konstruktionsmodus vorliegt (WCODE2 \geq 08)

TEXT

GRAPH

KONSTR
LOGA

V1

PLOT

DO

In diesem Fall wird der Modul DKPV2 via LINK aufgerufen und anschließend erfolgt Sprung nach POSTROUT. Soll dagegen der logarithmische Modus verwendet werden, (WCODE4 \geq 03) wird der Modul DKPV3 mit LINK angesprungen, anschließend Sprung nach POSTROUT.

Bei allen anderen graphischen Modi (A-WCODE2=04, G-WCODE2=05, AM-WCODE2=06, GM-WCODE2=07) wird der Modul DKPV1 mit LINK angesprungen; anschließend ebenfalls Sprung nach POSTROUT.

Der Modul TCPPAUS wird via LINK angesprungen; das Reg. 1 zeigt auf die Adresse der Parameterliste. Nach Ablauf von TCPPAUS erfolgt Sprung nach POSTROUT. Hier wird der Befehlscode des zuletzt gegebenen Display Kommandos (DCBCODE und DWCODE) analysiert und die Entsprechenden Display-Aufbereitungs- und Ausgabe-Routinen bei TEXT, GRAPH oder PLOT angesprungen.

2. TCPTAUS (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach allen Befehlen, die eine Textausgabe am Sichtgerät verlangen, von dem Module DKP durch LINK aktiviert.

FUNKTION

Bereitstellung von Text aus:

Directory, eigenem Dataset, fremdem PDS, einem sequentiellen Dataset, sowie Bereitstellung von Direkt-Text in einem Speicherbereich, für die Ausgabe auf das Sichtgerät.

EINGANGSPARAMETER

R11 = A (KONBOX)

8 (R11) = A (E/A-Feld)

R3 = A (LINEBOX)

Alle nötigen Informationen werden der LINEBOX entnommen.

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 : Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach der Initialisierung wird bei dem Befehl DA der Bildschirm gelöscht und das Programm beendet,

TESTM

bei DØ zuerst der Bildschirm gelöscht und dann in einer Routine festgestellt, welcher Befehl zuvor ausgeführt worden ist und je

CLI

nachdem wird zu der entsprechenden Routine gesprungen. BCODE und WCODE werden in der LINEBOX umgespeichert und bei D+, D-, DZ zu

TEXT

den Routinen VOR, ZURUECK bzw. ZUSTAND gesprungen. Hier wird entschieden, ob die Ausgabe aus eigenem Dataset, einem fremden Dataset oder einem sequentiellen Dataset erfolgen soll oder als Direkt-Text. Bei Direkt-Text werden die Zeichen aus der LINEBOX herausgeholt. Zeichenweise mit Positionsangabe ins E/A-Feld umgespeichert, ihre Länge errechnet und zur Ausgabe auf das Sichtgerät an CANCANAS

KLAMMER

weitergegeben und schließlich das Programm beendet. Für die Ausgabe aus fremden PDS oder sequentiellen Dataset wird nach PDS bzw. SDS gesprungen; sonst wird versucht, aus eigenem Dataset auszugeben.

LA

Bei D+, D- wird nach LR5 gesprungen. Dort werden die Daten eingelesen. Sonst wird die angegebene Seiten-Nr. in Binärform umgewandelt, abgespeichert und dann zum Einlesen der Daten übergegangen.

SDS Hier wird Vorbereitung getroffen, falls aus SDS oder fremdem PDS
GOLOC ausgegeben werden soll. Durch Makros LOCATE und OBTAIN werden
Informationen zum Aufbau und Ergänzen des DCB geholt. Eine Ab-
frage stellt fest, ob es sich bei dem angegebenen fremden PDS um
einen TCP-Benutzer handelt oder einem anderen PDS. Im 2. Fall wird
MVINP zu der Routine NOTUSER gesprungen. Hier wird der DCB ergänzt,
CLIB JFCB gelesen und der Dataset eröffnet. Hier wird je nachdem, ob
D+, D- oder normaler Befehl ausgeführt werden soll, gleich zur
Einleseroutine gesprungen oder zuerst die Seiten-Nr. ermittelt und
SDS1 dann gelesen. Falls es sich um einen sequentiellen Dataset handelt,
wird ein neuer DCB für den SDS aufgebaut. Er wird mit einigen In-
formationen aus der Routine GOLOC ergänzt. Einige Abfragen unter-
sagen die Verarbeitung von Datasets mit LRECL > 1600 Bytes oder
LAR9 RECFM = U. Es wird wiederum, je nachdem ob D+, D- oder ein nor-
maler Befehl gegeben wurde:
1.) die Seiten-Nr. ermittelt
2.) in der Routine RECHNE die Anzahl von Records errechnet, die
beim Lesen ignoriert werden müssen bis man zu dem gewünschten
Record gelangt, und
3.) in der Routine GET die Records in das E/A-Feld übertragen,
übersetzt und auf dem Sichtgerät ausgegeben.
Wenn es sich um Show-Daten handelt, so wird die Übersetzung unter-
GETSHOW lassen. Hier werden die für Show aufbereiteten, sequentiellen
Datasets eingelesen und auf dem Sichtgerät ausgegeben.
RECHNE Errechnet die zu ignorierenden Daten bis zur gewünschten Seite.
GET Liest die sequentiell-organisierten Daten.
NOTUSER Hier erfolgt die Ergänzung des DCB für PDS, die nicht von TCP
FIND zur Verfügung gestellt worden sind. Stellt die Adresse des ge-
R20 wünschten Members zur Verfügung. Liest das Member, bis zur ge-
wünschten Seite, übersetzt und gibt die Daten aus.
ZUSTAND Hier wird das Inhaltsverzeichnis der Benutzerbibliothek aus-
gegeben.

Zuerst wird die CSECT TCP1ZUS aufgerufen, die die Daten in den Kernspeicher überträgt. Anschließend wird bestimmt, ab welcher Stelle des Speicherbereiches und mit welcher Länge die Daten ausgegeben werden sollen.

Nach der Übersetzung werden die Daten auf das Sichtgerät ausgegeben.

VOR Hier wird die Seiten-Nr. für D+ aktualisiert.
ZURUECK Hier wird die Seiten-Nr. für D- aktualisiert.
DØ Die Seiten-Nr. bleibt unverändert und es erfolgt ein Sprung zu
READ der Routine, die vor dem Befehl DØ ausgeführt wurde. Das ist die
Routine zum Einlesen. Übersetzen und zur Ausgabe aus der eigenen
ENDE1 TCP-Bibliothek. Hier wird das Programm beendet.

2.1. CANSANAS (G. Fleck)

CANSANAS ist ein Unterprogramm zu TCPTAUS, mit dessen Hilfe ein Kanalprogramm zur Textausgabe gestartet werden kann.

EINGANGSPARAMETER

- a) R3 enthält die Adresse der LBX
- b) R6 enthält den Löschindikator
- c) R11 enthält die Adresse der KBX
- d) Adresse des Ausgabefeldes (KBX + 88: KBIO)
- e) Ausgabemodus (KBX + 92: KBMOD)
- f) Länge des Ausgabefeldes (KBX + 93: KBIOL)

AUSGANGSPARAMETER

LCC12: Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Der Programmablauf von CANSANAS ist ähnlich dem in CANSAN. Auf folgende Unterschiede wird hingewiesen:

1. Die Übergabe der KBX- und LBX-Adresse ist hier einfacher, da das übergeordnete Programm ebenfalls ein Assemblerprogramm ist, und geschieht mit Hilfe von Register R3 und R11.

2. Die Übersetzung des Textes vom EBCDIC in denASCII- Code wird von TCPTAUS durchgeführt und entfällt.

3. TCP1KAUS (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach einem Display-Befehl, der eine graphische Ausgabe zur Folge hat, von DKP durch LINK aktiviert.

FUNKTION

Bereitstellung von Daten aus verschiedenen organisierten Dateien für graphische Ausgabe.

EINGANGSPARAMETER

R1 = A (KONBØX)

R3 = A (LINEBØX)

AUSGANGSPARAMETER

LCC12: Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach Initialisierung des DCB und Adressberechnung werden je nachdem, ob der Befehl DØ ausgeführt werden soll oder nicht, verschiedene Felder in der LINEBOX umgespeichert.

AØ Wenn Direkteingabe graphisch erfolgen soll, so werden die Daten
KLAMM in das E/A-Feld übertragen und ausgegeben. Wenn aus einem PDS Daten
ausgegeben werden sollen, so werden der Membername und Datasetname
in geeignete Felder übertragen und nach FPDS gesprungen.
KREUZ Bei der Ausgabe aus dem SDS wird der Datasetname in ein Feld über-
EMEM tragen und nach FSDS gesprungen. Bei der Ausgabe aus eigenem PDS
wird in der LINEBOX ein Indikator gesetzt und SYNDD und EODAD-
BLDL Adresse in dem DCB eingesetzt. Hier wird untersucht, ob der Member-
name vorhanden ist, ob die Daten des Members numeriert sind und
bis zu welcher Spalte verarbeitet werden soll.

FIND Die Adresse des Members wird bereitgestellt.

OK Es wird ein Block gelesen und an den Module DKPUM zur Umwandlung und Ausgabe weitergegeben. Diese Prozedur wird solange wiederholt bis von DKPUM in KONBOX +8 ein Bit gesetzt wird. Damit wird das

FSDS Programm beendet. Für spätere Abfragen wird ein Switch gesetzt.

FPDS Für SDS und PDS wird der DSCB gelesen, daraus ein DCB aufgebaut und ergänzt. Der JFCB wird gelesen und ergänzt und schließlich der

FREST1 Dataset geöffnet. Bei der Ausgabe aus dem SDS wird recordweise gelesen und in das E/A-Feld übertragen, bis maximal 1600 Byte verarbeitet sind. Dann werden die Daten zur Umwandlung und Ausgabe auf den Bildschirm an den Module DKPUM weitergegeben. Dieser Vorgang wird wiederum solange wiederholt, bis vom DKPUM in KONBOX +80 ein Switch gesetzt wird. Damit wird das Programm beendet.

FEND Bei EODAD für PDS wird nach RESTEND gesprungen, für SDS wird die Länge der restlichen Daten bestimmt und falls diese Länge nicht Null ist, ein Switch gesetzt und die Daten zur Umwandlung und Ausgabe an DKPUM weitergegeben. Sonst wird gleich das Programm

DO beendet. Für den Befehl DO werden hier einige Felder in der LINEBOX umgespeichert und anschließend nach AO gesprungen.

END Hier wird das Programm beendet.

3.1. DKPUM (G. Fleck)

Das PL/1 Programm DKPUM wird von TCPKAUS via LINK aufgerufen und gibt die Kontrolle wieder an TCPKAUS zurück.

FUNKTION

DKPUM formt die von TCPKAUS eingelesenen Daten in die rechnerinterne Binary Float-Darstellung um. Für die Daten ist kein festes Format vorgeschrieben. Die einzelnen Zahlen sind lediglich durch ein oder mehrere Blanks voneinander getrennt. Das für die Daten vorgesehene Zahlenfeld kann maximal 4000 Werte aufnehmen. Die für die Bildaufbereitung nötigen Maßstabsangaben werden ebenfalls falls von DKPUM umgewandelt.

EINGANGSPARAMETER

- a) Adresse der KONBOX (siehe Bild 4)
- b) Adresse der aktuellen LINEBOX
- c) Adresse des Zahlenfeldes (KBX + 9)
- d) Kennzeichen für den ersten Aufruf
(KBX + 12: KBIN = X'00')
- e) Länge des eingelesenen Zahlenfeldes
(KBX + 13: KBLLEN)
- f) LBX-Codes (LBX + 39, LBX + 57, LBX + 65,
LBX + 73, LBX + 81, LBX + 90)
- g) Maßstabsangaben (LBX + 492)
- h) Angaben über die Form der Daten, d.h. 80 Zeichen/Zeile oder
72 Zeichen/Zeile (KBX + 88)

AUSGABEPARAMETER

- a) Kennzeichen dafür, daß Daten umgewandelt werden
(KBX + 12: KBIN = X'80')
- b) Kennzeichen für zuviele Daten
(KBX + 8: KBEOD = X'80' sonst KBEOD = X'00')
- c) Die umgewandelten Maßstabsangaben stehen im Zahlenfeld ab Z (26)
- d) Die umgewandelten Daten befinden sich im Zahlenfeld ab Z (40)
- e) Die Anzahl der umgewandelten Daten steht in Z (25)
- f) Wichtige Steuerparameter für weitere Aufrufe stehen im Zahlenfeld Z (20) .. Z(24)
- g) Fehlercode (LBX + 39: LCC12)

PROGRAMMABLAUF

DKPUM Eingangsparemeter ist das Parameterfeld LISTE, das die Pointer zur KBX und zur LBX enthält. Auf die KBX und die LBX kann mit Hilfe von Based-Variablen zugriffen werden, deren Pointer den aktuellen Wert enthalten. Deshalb werden beim Eintritt in DKPUM alle benötigten Adressen errechnet und die Pointer initialisiert. Danach wird festgestellt, ob es sich um einen wiederholten Aufruf handelt (KBIN = X'80'). Die Label-Variable ILAB wird entsprechend initialisiert.

- UMF Initialisierung der Pointer für das Charakter-Feld, in dem die Umwandlung der Daten erfolgt. Bei wiederholtem Aufruf
- LAB(1) wird das Programm bei LAB(3) fortgesetzt. Die LBX-Codes werden lokalen Variablen zugewiesen und auf ihre Gültigkeit geprüft. Sollen Maßstabsgrößen umgewandelt werden, so werden Anfang und Ende des Maßstabsfeldes errechnet und den Kontrollvariablen zugewiesen. Die Label-Variable erhält den Wert ILAB = 2. Das
- LAB(2) Programm verzweigt nach GET. Hier werden die Kontroll-Variablen zum Umformen des Datenbereiches bestimmt, wenn zum ersten Mal eingelesen wurde. Die Label-Variable, die den Programm-Ablauf steuert, erhält den Wert ILAB = 4. Ist KBLLEN < 80, so handelt es sich um Daten, die vom Benutzer direkt eingegeben wurden. Wurde als neunter Parameter des Maßstabsfeldes die Zahl 72 eingegeben, so werden nur 72 Zeichen als Daten interpretiert, die 8 folgenden Ziffern dienen zur Nummerierung der Daten. Ist dies nicht der Fall, so wird die Form der Daten KBIO (KBX + 88) entnommen. Das Programm wird bei GET fortgesetzt.
- LAB(3) Die Kontroll-Variablen für wiederholtes Umwandeln werden bestimmt. In Z (25) steht die Anzahl der bereits umgewandelten Daten, in Z (20) bis Z (24) befinden sich die vorher schon ermittelten Steuergrößen. ILAB = 4. Es wird nach GET verzweigt.
- LAB(4) Die Kontroll-Variablen werden gerettet, der Fehlercode in der LBX wird auf Null gesetzt, die Kontrolle geht wieder an TCPKAUS.
- GET Die nächsten 80 Zeichen des Einlesebereiches werden adressiert.
*Ist das Ende erreicht, so wird das Programm dort fortgesetzt, wohin die Label-Variable ILAB zeigt.
- UMF1 Es wird geprüft, ob das Zahlenfeld bereits aufgefüllt ist. Wenn ja, so wird nach EOD verzweigt. Sind die bei GET adressierten 80 Zeichen abgearbeitet, so wird das Programm ab GET wiederholt. Jetzt wird die Position des nächsten Blank gesucht. Ist dies das nächste Zeichen, so wird der Zeiger um eins erhöht und nach UMF1 gesprungen.

Sind führende Nullen vorhanden, so wird der Zeiger solange erhöht, bis sie eliminiert sind. Folgt Kommentar, so wird das Programm bei GET fortgesetzt. Folgt kein '+' so wird das folgende Programm bis UMF2 übersprungen. Ist es ein führendes '+' Zeichen, so wird der Zeiger um eins erhöht und nach UMF1 verzweigt. Ist es ein '+' vor dem Exponenten, so wird es durch Blank ersetzt.

UMF2 Es wird geprüft, ob die Zahlenlänge richtig erkannt wurde. Ist dies nicht der Fall, so wird sie korrigiert. Danach wird festgestellt, ob es sich um Floating-Point-Zahlen handelt und ob ein Exponent vorhanden ist. Steht zwischen 'E' und dem Exponenten ein Blank, so muß die Gesamtlänge der Zahl erneut festgestellt werden. Jetzt werden alle ermittelten Positionen in das richtige Verhältnis zueinander gebracht. Sind noch führende Nullen mit davorstehenden '-' vorhanden, so wird das '-' nach rechts verschoben, der Zeiger korrigiert und nach UMF1 verzweigt. Sind die ermittelten Positionen und Längen nicht möglich, so wird das Programm über EOD beendet. Jetzt kann die untersuchte Zahl konvertiert und in das Zahlenfeld gebracht werden. Der Zeiger UMJ1 wird um die Länge der umgewandelten Zahl erhöht. Er zeigt somit auf den dahinterliegenden Charakter String.

KFNULL Wo das Programm fortgesetzt werden soll, bestimmen die LBX-Codes. Beim Automatischen Modus müssen die laufenden X-Positionen errechnet und hinzugefügt werden. Beim Logarithmischen Maßstab muß logarithmiert werden. Es bietet sich hier noch eine Vielfalt von Möglichkeiten der Datenmanipulation, die bei weitem nicht erschöpft ist. Das Programm wird für alle bis jetzt zugelassenen LBX-Codes bei UMF1 fortgesetzt. Werden mehr Zahlen angeboten als gespeichert werden können, so wird KBEOG gesetzt und das Programm normal beendet. ENDE und RETURN zu TCPKAUS.

EOD

ENDE

3.2. CANSAN (G. Fleck)

CANSAN ist ein Assembler Unterprogramm zu folgenden PL/1-Programmen: DKPV1, DKPV2, DKPV3, PLOTA1, PLOTA2 und PLOTA3. Es wird aufgerufen via CALL und es ermöglicht die Datenausgabe auf Datensichtgeräte. Die dazu nötigen Kontrollblöcke und das Kanalprogramm werden in TCP1DSUP erstellt. In CANSAN werden die aktuellen Adressen und Zähler eingesetzt und das Kanalprogramm gestartet.

EINGANGSPARAMETER

- a) R1
- b) Adresse des Ausgabefeldes (KBX + 88: KBIO)
- c) Ausgabemodus (KBX + 92: KBMOD)
- d) Länge des Ausgabefeldes (KBX + 93: KBIOL)

AUSGANGSPARAMETER

LCC12: Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

CANSAN Es werden die Adressen der KONBOX (KBX) und der LINEBOX (LBX) aus der Parameterliste in KBXREG und LBXREG gebracht, um auf die Konbox und Linebox Zugriff zu haben. Die Adresse der benötigten
GETUA Control-Unit (CU) steht in der LBX. Dazu wird die passende Displaybox (DBX) gesucht. Ist eine solche nicht vorhanden, erfolgt eine Verzweigung zur Fehlerroutine ERROR1. Die Display-Adresse, d.h. die Adresse eines Displaygerätes einer CU, soll vor der
DBXFOUND Modus-Angabe im Steuerbyte stehen. Dazu wird die Display-Adresse positionsgerecht ins RWKC gebracht. Soll nur gelöscht werden, verzweigt das Programm zu LOE, sonst wird das Steuerbyte mit dem aktuellen Modus aufbereitet und nach STBYTE gebracht. Danach werden die Datenadresse und die Längenangabe in das WRITECCW gebracht.

Die Startadresse des Kanalprogramms muß in IOBSIOCC stehen. Ist der Modus X'08', d.h. keine Textausgabe, so wird nach EXECUTE verzweigt, ansonsten muß vorher der Text von EBCDIC in den ASCII-Code übersetzt werden.

LR Handelt es sich um den freipositionierbaren Modus, so muß nur
LO1 jedes dritte Zeichen übersetzt werden RWKB = 3. Bei dem Fern-
schreibmodus werden alle Zeichen übersetzt RWKB = 1.
RT86 Translate-Routine und Sprung nach EXECUTE.
LOE Das Lösch-Byte wird mit der Display-Nummer versehen und nach
LBYTE gebracht. Die Startadresse für das schon vorbereitete
Kanalprogramm, das nur den Bildschirm löscht, wird nach IOBSIOCC
EXECUTE gebracht. Ein Zähler für Fehlerversuche wird auf drei gesetzt.
EXCP ECB und IOBFLAGS werden zurückgesetzt und es erfolgt der Aufruf
des Kanalprogramms mit dem Makro EXCP. War die Ausgabe erfolgreich
RETRY so wird nach RETOUR verzweigt. War es der dritte Fehlstart, so
wird nach ERROR4 verzweigt. Ist der Kanal "NOT OPERATIONAL" so
erfolgt ein Sprung nach ERROR5. Ansonsten wird der Zähler um eins
vermindert und das Programm bei EXCP fortgesetzt.
ERROR1 Laden Adresse der Fehlernachricht MSG48 und Sprung nach ERRORTYP.
ERROR4 Laden Adresse der Fehlernachricht MSG48. In diese Nachricht wird
die Nummer der aktuellen CU eingefügt. Im DBXECB wird "PERMANENT
I/O-ERROR" angezeigt. Sprung nach ERRORTYP.
ERROR5 Laden Adresse der Fehlernachricht MSG49. Sonst wie unter ERROR4.
ERRORTYP WTO-Makro
ERETOUR ABEND 123 und Ausgabe eines Dumps. Der Fehlercode in der LBX wird
gesetzt (LCC12 = X'F2FO').
RETOUR Um zu verhindern, daß während der Ausgabe des Bildes in den Aus-
gabepuffer neue Daten übertragen werden, wird der Timer gesetzt
und gewartet. Die Wartezeit ist jedoch wesentlich kürzer als die
Ausgabezeit. Danach erfolgt der Rücksprung in das aufrufende
Programm.

3.3. DKPV1 (G. Fleck)

DKPV1 ist ein PL/1-Programm, das vom Display-Kontroll-Programm (DKP) via LINK aufgerufen wird. Es benötigt für die Bildausgaben das Assembler Unterprogramm CANSAN. Für den Aufruf von DKPV1 wird vorausgesetzt, daß TCPKAUS und DKPUM erfolgreich beendet wurden.

FUNKTION

Die eingelesenen Zahlen werden normiert und auf die gewünschte Bildebene umgerechnet. Sollen die Punkte durch Linien miteinander verbunden werden, so müssen mögliche Schnittpunkte auf dem Bildrand errechnet werden. Die so ermittelten Bildpunkte müssen mit Hell- bzw. Dunkelvektoren miteinander verbunden werden. Die Ausgabedaten bestehen aus einem binären Vektorfeld, dessen Ausgabe an das Sichtgerät von dem Unterprogramm CANSAN veranlaßt wird. Sind alle Daten ausgegeben, so erfolgt die Aufbereitung der Maßstabslinien. Dazu werden die erforderlichen Anfangs- und Endpunkte der Achsen und der Teilstriche errechnet, die dann wieder in Vektoren umgerechnet werden müssen. Nach der Ausgabe der Maßstabslinien wird die Beschriftung aufbereitet und zu den Sichtgeräten übertragen.

EINGANGSPARAMETER

(siehe Bild 5)

- a) Adresse der KONBOX
- b) Adresse der aktuellen LINEBOX
- c) Adresse des Zahlenfeldes (KBX + 9: KBADD)
- d) LBX-Codes (LBX + 39: LBC, LBX + 65: LBC2
LBX + 73: LBC3, LBX + 81: LBC4)

AUSGABEPARAMETER

Fehlercode (LBX + 39: LCC12)

PROGRAMMABLAUF

- DKPV1 Eingabeparameter ist wie bei allen übrigen PL/1-Programmen, die zur Display-Ausstattung gehören, das Parameterfeld 'LISTE'. Es enthält die Pointer zur KBX und zur LBX. Auf alle außerhalb des Programms liegenden Daten wird mit Hilfe von Based-Variablen zugegriffen, deren Pointer die aktuellen Werte erhalten. Alle Pointer der Variablen, die auf die KBX, die LBX oder auf das Datenfeld zugreifen, werden zunächst initialisiert. Die Label-Variable ILAB, die den Programmablauf bestimmt, erhält den Wert ILAB = 1. Für den Fall, daß keine Maßstabsangaben vorhanden sind, werden die LBX-Codes LBC3 und LBC4 initialisiert und die Faktoren Z (IRZM) und Z (IRXM) erhalten den Wert 1. Ist der LBX-Code LBC = X'16', so wird zum Löschen des Bildschirmes das Assembler Unterprogramm CANSAN aufgerufen. Danach werden die Bildgrenzen festgelegt. Falls die Zahlenfolge der Daten nicht die gewünschte Form hat, werden die Daten umgeordnet.
- ZXFOLGE Sind Maxima und Minima der Daten bekannt, so werden die Maßstabsfaktoren bestimmt und das Programm bei MIMAXE fortgesetzt.
- MIMAX Die Maxima und Minima der Daten werden gesucht.
- MIMAXE Sind Maxima und Minima gleich, so werden sie zur Maßstabsbestimmung um einen relativen Betrag geändert. Anschließend werden Normierungsfaktoren bestimmt. Die Daten werden normiert. Danach wird die Lage der Koordinaten-Achsen relativ zu den normierten Daten errechnet. In Z (IRZM) und Z (IRXM) steht der Multiplikationsfaktor in Z (IRZD) und Z (IRXD) steht das Displacement für Bildaufbereitung. Hier wird der Abstand der Skaleneinteilung festgelegt. Im ersten Durchlauf für die X-Richtung im zweiten Durchlauf für die Z-Richtung. In KOXP und KOZP stehen die Werte der Skalenabstände für eine spätere Textausgabe. Es werden die Bildgrenzen für die Display-Form errechnet. Liegen die Koordinatenachsen außerhalb dieser Bildgrenzen, so wird die Lage der Maßstabslinien auf den linken bzw. unteren Bildrand festgelegt.
- KM1
- KM2

INIT Hier werden die für die Bildausgabe wichtigen Kontrollvariablen initialisiert. JON zeigt auf den Anfang des Ausgabepuffers. ID zeigt auf das Datenfeld, das als nächstes zu bearbeiten ist. Das Programm wird dort fortgesetzt, wo die Label-Variable ILAB LAB(1) hinzeigt. Es wird geprüft, ob der Ausgabepuffer voll ist. Wenn ja, RAND so wird nach BILDENDE verzweigt. Es wird untersucht, ob die Daten eines Datenbereiches abgearbeitet sind. Ist dies der Fall, so wird ILAB = 2 gesetzt und nach BILDENDE gesprungen. In diesem Programmabschnitt soll geprüft werden, ob bei der Verbindung der neuen Koordinaten mit den vorhergegangenen sich Schnittpunkte auf dem Bildrand ergeben. Sollen nur Punkte ausgegeben werden, so werden alle nicht zum Bild gehörigen Punkte ausselektiert. Die Koordinaten des zuletzt bearbeiteten Punktes stehen in Z (1) und Z (2), die des neuen Punktes in Z (3) und Z (4). Es bedeuten:

SCHO = '00000000'B beide Punkte außerhalb
SCHO = '11111111'B beide Punkte innerhalb
SCH1 = '1111'B 1. Punkt innerhalb
SCH1 = '0000'B 1. Punkt außerhalb

Für den 2. Punkt wird entsprechend SCH2 gesetzt. SCH1 und SCH2 sind Unterdefinitionen von SCHO.

Mit dem Schalter SCH wird das Vorzeichen der Daten erfaßt, sofern es zur Hell- bzw. Dunkelsteuerung benutzt wird. Es bedeuten:

SCH = '00000000'B beide Werte positiv
SCH = '11111111'B beide Werte negativ

SCHX und SCHZ sind innerhalb von SCH definiert. Mit der Variablen DUHELL kann die Vorzeichen-Steuerung ein- bzw. ausgeschaltet werden

DUHELL <= 0 Steuerung EIN
DUHELL > 0 Steuerung AUS

Wird der erste Punkt des Datenfeldes bearbeitet (ID = IA), so wird in allen Fällen mit einem Dunkelvektor begonnen (SCHZ = '1111'B). Für die erste Verarbeitungsart (ILAB = 1, d.h. Datenausgabe) wird die Vorzeichensteuerung nicht benötigt und das Programm bei RA1 RA2 fortgesetzt. Sonst wird bei negativen Z-bzw. X-Werten das Vorzeichen geändert und SCHZ bzw. SCHX gesetzt.

RA2 Der nächste Punkt wird nun auf die Bildebene umgerechnet. Liegt der neue Punkt außerhalb des vorgegebenen Bildrahmens, so wird SCH2 = '0000'B. Kann der neue Punkt unberücksichtigt bleiben, so wird das Programm bei BAUS fortgesetzt. Sind beide Punkte innerhalb des Bilderrahmens, so wird nach BIN verzweigt.

RGTH In den restlichen Fällen müssen die Schnittpunkte auf dem Rand ermittelt werden. Die auszugebenden Punkte werden nach Z (20) bis Z (23) gespeichert. Das Vorzeichen wird zu Hell-/Dunkelsteuerung benutzt. Liegt der Zielpunkt innerhalb, so werden seine Koordinaten nach Z (22) und Z (23) gebracht. Das Programm wird bei BAUS fortgesetzt. Der Schalter SCH2 = '0000'B, d.h. neuer Punkt außerhalb. Der nächste Punkt wird geprüft. Der Zielpunkt wird eingetragen unter Berücksichtigung der Hell-/Dunkelsteuerung. Es wird zur Vektoraufbereitung nach VECTA verzweigt.

BIN

LAB(2) Es folgt die Aufbereitung der Maßstabslinien. Label-Variable ILAB = 3. Der Zeiger des Datenfeldes erhält den Wert IA = 40. Soll die Ausgabe von Maßstabslinien unterdrückt werden, so wird das Programm beendet. DUHELL = 0, d.h. Hell-/Dunkelsteuerung EIN.

KOVERA

KMA Die Daten für die Maßstabslinien werden aufbereitet. Das Programm wird bei VECTA fortgesetzt. Soll bei der Vektoraufbereitung zu jedem Punkt die Ordinate hellgetastet werden (Strichspektren), so werden an dieser Stelle die nötigen Zwischenpunkte in das Zahlenfeld eingefügt. Hier beginnt das Aufbereitungsprogramm für das binäre Ausgabefeld. Alle auszugebenden Punkte werden durch Hell- bzw. Dunkelvektoren miteinander verbunden. Ausgangspunkt ist P1 (0,0) in der linken unteren Ecke. Die Koordinaten des vorangegangenen Punktes werden nach VFX(1) bzw. VFZ (1) gebracht, die des Zielpunktes stehen in VFX (VN) bzw. VFZ (VN). Je nach Anzahl der nötigen Zwischenpunkte erhält VN einen Wert zwischen 2 und 36. Sind die Vorzeichen des nächsten Zahlenpaares positiv, so wird das Programm bei VHD3 fortgesetzt. Das Dunkelbit des nächsten Vektors wird gesetzt. Das Vorzeichen der Ordinate wird korrigiert.

VECTA

VECT

VHD1

VHDO

Eine Kontrollvariable für Hellpunkte wird gesetzt. Das Vorzeichen der Abszisse wird korrigiert. Der Abstand des neuen Punktes zum vorangegangenen Punkt wird ermittelt. Die Richtungsbit des aktuellen Vektors werden gesetzt. Ist der Abstand größer als 15 Punkte, so wird nach LVECT verzweigt. Der Vektor wird aufbereitet und mit dem vorangegangenen verglichen. War dieser gleich dem neuen, so wird nur sein Multiplikationsfaktor VM erhöht, sonst wird der neue Vektor ins Ausgabefeld übertragen. Sollen Hellpunkte ausgegeben werden, so wird ein entsprechendes Bitmuster hinter dem letzten Vektor bereitgestellt. An dieser Stelle könnten beliebige andere Punkttypen eingefügt werden. Das Programm wird bei VECT fortgesetzt. Im folgenden Programmabschnitt werden nur horizontale bzw. vertikale Vektoren aufbereitet. Nach dieser Methode werden Dunkelvektoren aufgebaut und Hellvektoren, die horizontal oder vertikal verlaufen. Die übrigen Hellvektoren werden vor dem Programm ab HVECT errechnet und in das Ausgabefeld übertragen.

VHD3
VDX1
VDZ2
VECT2
VHELLP
LVECT
LVZ
LVZ3
LVZ256
LVX
LVX3
LVX256
HVECT

Der X-Anteil des Vektors wird auf Null gesetzt. Es gibt 3 Stufen der Vektoraufbereitung:

- 1.) $1 \leq DZ \leq 31$ VM = 1
- 2.) $1 \leq DZ \leq 7$ VM = 16
- 3.) 2 Vektoren mit $DZ = 8$ und VM = 16

Ist $DX = 0$ (Vertikale Gerade), so wird nach VHELLP verzweigt.

Der Z-Anteil des Vektors wird auf Null gesetzt. Die drei Stufen der Vektoraufbereitung sind:

- 1.) $1 \leq DX \leq 31$ und VM = 1
- 2.) $1 \leq DX \leq 7$ und VM = 16
- 3.) 2 Vektoren mit $DX = 8$ und VM = 16

Das Programm wird bei VHELLP fortgesetzt.

Die Koordinaten des Zielpunktes werden in VFX (36) und VFZ (36) gespeichert. Die Vorzeichen von DX und DZ wurden schon in den Vorzeichenbit des Vektors berücksichtigt. Zur Erreichung des Zielpunktes muß deshalb ein Pseudo-Zielpunkt ermittelt werden. Nun werden sovielen Zwischenpunkte errechnet, daß alle Abstände max. 15 Punkte betragen.

Alle Zwischenpunkte werden nacheinander durch mehrere einfache Vektoren angesteuert (VM = 1). Sind aufeinanderfolgende Vektoren gleich, so wird wiederum nur der Multiplikationsfaktor VM erhöht und kein neuer Vektor in das Ausgabefeld übertragen.

HDV2 Ist der neue Vektor ungleich dem vorangegangenen oder der VM = 31, so wird der neue Vektor in das Ausgabefeld übertragen

HDV5 und VM = 1 gesetzt. Sind alle Vektoren aufbereitet, d.h. ist der Pseudopunkt erreicht, so wird das Programm bei VECT fortgesetzt.

BILDENDE Modus und Länge der Ausgabedaten werden in eine PARMLIST gebracht. Das Ausgabeprogramm CANSAN wird aufgerufen. Nach korrektem Verlauf von CANSAN wird die Kontrollvariable ID zurückgesetzt und nach

LAB(3) INIT verzweigt. Das Ausgabefeld für die Maßstabslinien ist aufbereitet. Zur Ausgabe der Daten wird nach BILDENDE verzweigt.

LAB(4) Es wird die Zeilennummer ermittelt, in der die Beschriftung

DDTEXT stehen soll. Es folgt die Aufbereitung der Textzeile und ein

COMEINF Sprung zur Ausgabe BILDENDE. Fehlercode LBCC = X'FFFE' für System-

LAB(5) fehler wird gesetzt. Der ursprüngliche Befehlscode wird wieder in

ENDE LBC eingesetzt. Ende und Return zu DKP.

3.4. DKPV2 (G. Fleck)

Das PL/1-Programm DKPV2 hat eine ähnliche Funktion wie DKPV1. Es benötigt dieselbe Ein-/Ausgabe-Parameter und benützt ebenfalls dasselbe Unterprogramm CANSAN. Verschieden sind die zu bearbeitenden Daten. Hier dienen die Vorzeichen der eingelesenen Zahlen zur Hell-/Dunkelsteuerung. Im folgenden werden nur Änderungen gegenüber DKPV1 aufgezeigt.

Änderungen im Programmablauf gegenüber DKPV1:

- MIMAX Bei der Suche nach dem Maximum und Minimum werden nur die Beträge der Daten verglichen.
- KM2 Es werden die Koordinaten für die Maßstabslinien am unteren und rechten Bildrand bestimmt. Koordinatenachsen innerhalb des Bildes können sich nicht ergeben, da alle Zahlen positiv gewertet werden.

3.5. DKPV3 (G. Fleck)

Das PL/1-Programm DKPV3 hat denselben Ablauf wie DKPV1. Unterschiedlich ist nur die Berechnung der Skalenabstände. Sie erfolgt im logarithmischen Maßstab. Die Daten wurden in DKPUM logarithmiert. Die Ein-/Ausgabeparameter sind dieselben wie die in DKPV1.

Änderungen im Programmablauf gegenüber DKPV1:

MIMAXE Minimum bzw. Maximum des Ausgabebereiches wird bei logarithmischer Darstellung auf eine volle Zehnerpotenz ab- bzw. aufgerundet.

KMA Sollen die auszugebenden Daten in X- oder Z-Richtung logarithmisch dargestellt werden, so erfolgt die Skaleneinteilung jeweils im logarithmischen Maßstab. Bei linearer Darstellung erfolgt die übliche Skaleneinteilung wie in DKPV1.

4. TCP1PAUS (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach einem Display-Befehl, der eine graphische Ausgabe mit PLOT-Daten zur Folge hat, von DKP durch LINK aktiviert.

FUNKTION

Bereitstellung von Daten aus verschiedenen organisierten Datasets.

EINGANGSPARAMETER

R11 = A (KONBOX)

R 3 = A (LINEBOX)

AUSGABEPARAMETER

LCC12 Fehlercode

PROGRAMMABLAUF

Nach der Savearea-Verkettung und Initialisierung wird bei dem Befehl DO nach DO gesprungen, sonst BCODE in LINEBOX umgespeichert.

PLUSMIN Bei D+ oder D- wird nach DØLM gesprungen. Sonst WCODE2 in der
AO LINEBOX umgespeichert. Wenn es sich um einen PDS-handelt, der
nicht zur TCP-Bibliothek gehört, so werden der Membername und
Datasetname abgespeichert, zwecks späterer Abfrage in BFLG
(innerhalb LINEBOX) ein Code gesetzt und nach FPDS gesprungen.

KREUZ Wenn es sich um ein Member aus der TCP-Bibliothek handelt, so
wird nach EMEM gesprungen. Sonst ist eine Ausgabe aus einem SDS
verlangt. Hier wird der Datasetname umgespeichert und nach FSDS
EMEM gesprungen. Hier wird der Membername umgespeichert und in BFLG
PLOT ein Code gesetzt. Block-Nr. und Seiten-Nr. werden in Binärform
umgewandelt und in der LINEBOX abgespeichert und zu der geeigneten
LAPSYN Routine gesprungen. SYNAD- und EODAD-Adresse werden in den DCB
eingesetzt und einige Register mit Adressen und Anfangswerten
versorgt. Anfangsadresse des Members wird für READ bereitgestellt.

FIND Hier wird ein Block gelesen und anschließend zur Verarbeitung nach
OK einer anderen Routine gesprungen. Hier wird der gelesene Block
A6 recordweise abgeprüft, bis bei einem Record ein "A" als 6. Zeichen
gefunden ist. Findet man dies innerhalb des Blockes nicht, so wird
ein neuer Block gelesen. Es muß sooft ein solcher Record gefunden
werden, bis man zu dem gewünschten Teil der Daten kommt, der durch
den Befehl verlangt wurde. Kommt man beim Lesen zu "End of Data"
bevor der gewünschte Teil gefunden wurde, so wird bei PEND ein
Fehlercode gesetzt und das Programm beendet. Hat man den ge-
wünschten Datenteil, so wird ein zusätzlicher Block angehängt.

LINK Ruft die beiden PL/1-Routinen PLOTA1 und PLOTA2 zum Aufbau der
Koordinaten und PLOTA3 zur Verarbeitung der Daten. Bei weiterer
Datenübergabe, die jeweils 2 Blöcke übergibt, wird nur noch PLOTA3
M32 aufgerufen. Dient dem Zweck, weitere Blöcke einzulesen und an
PLOTA3 weiterzugeben. Der Wert X'C5' an der Stelle 92 (R11) nach
einem Rücksprung von PLOTA3 bedeutet die Einstellung der Daten-
übergabe und Beendigung des Programmes. Makro LOCATE stellt die
FPDS Serial-Nr. von der Platte zur Verfügung auf dem sich der Dataset
befindet.

OBTAIN liest den DSCB des betreffenden Dataset.
Mit den Informationen aus dem DSCB wird der DCB ergänzt.
Bei dieser Ergänzung wird auch die Organisationsart des Dataset berücksichtigt. Mit RDJFCB wird der "Job file Control block" gelesen, und nach Einsetzen der DSNAME mit OPEN TYPE=J der Dataset geöffnet. Wenn die Ausgabe aus einem PDS erfolgen soll, so wird nach PARTPLOT gesprungen. Sonst wird zuerst in der Routine PLOT die Seiten-Nr. errechnet und abgespeichert und dann Daten aus einem SDS in E/A-Feld transportiert. Die Logik bei der Ausgabe aus einem SDS ist genau wie bei der Ausgabe aus einem PDS.

GET Zunächst werden soviel Records ignoriert, bis der Datenteil (sog. A-Block) erreicht ist, welcher von dem Benutzer bei der Befehls-eingabe spezifiziert wurde. Stößt man beim Lesen auf 'EODAD' bevor dieser A-Block erreicht ist, so wird ein Fehlercode gesetzt und das Programm beendet. Sonst werden die relevanten Daten bis zu 3200 Byte in das E/A-Feld übertragen und dann die Moduln PLOTA1, PLOTA2 und PLOTA3 aufgerufen. Hat PLOTA3 aufgerufen. Hat PLOTA3 bei dem Rücksprung den Code X'C5' an der Stelle 92 (R11), so erfolgt kein Datentransport mehr und das Programm wird beendet. Ist das nicht der Fall, so werden weitere 3200 Bytes in das E/A-Feld übertragen aber nur noch PLOTA3 aufgerufen. Stößt man beim Lesen auf EODAD bevor das E/A-Feld 3200 Byte enthält, so wird an der Stelle 92 (R11) der Code X'C5' gesetzt, damit bei dem Rücksprung aus PLOTA3 das Programm beendet werden kann.

PARTPLOT Stellt die Daten aus einem beliebigen PDS für die Plotausgabe zur Verfügung. Der Ablauf ist genau wie oben, mit dem Unterschied, daß hier die Daten mit READ gelesen werden .

FEND Ist die EODAD-Routine bei der Ausgabe von Datasets, die nicht zur DØ TCP-Bibliothek gehören. Hier werden nach dem Befehl DO einige Felder in der LINEBOX umgespeichert.

DPLM Bei D+ oder D- wird die Seiten-Nr. neu errechnet und in die ENDE LINEBOX abgespeichert. Hier wird das Programm beendet.

4.1. PLOTA1, PLOTA2 und PLOTA3 (R. Bader)

Diese Moduln werden nach dem Befehl
'de, Name P, xx.y '
von TCPPAUS in der genannten Reihenfolge (PLOTA3 eventuell mehr-
mals) durch das Makro LINK aktiviert.

FUNKTION

Das Programm PLOTA1 generiert die Koordinatenachsen und die Koor-
dinateneinteilung des auszugebenden Plots.

Der Modul PLOTA2 erzeugt die dazugehörige Beschriftung, sowie wei-
tere gewünschte Texte innerhalb des Bildes, während PLOTA3 die
Daten für eine Displayausgabe aufbereitet.

WICHTIG!

Die 3 oben genannten Programm benützen als zu verarbeitende Daten
den Output des Programmes PLOTA (siehe /12/) Daher ist es nicht
möglich die folgenden Ausführungen zu verstehen, ohne gründliche
Kenntnisse zumindest dieser Programmbeschreibung.

EINGANGSPARAMETER

Adresse von LBX und KBX. Die Parameter werden laut IBM - Konvention
übergeben. (siehe Bild 6)

PROGRAMMABLAUF

Die Logik der Programme beruht im wesentlichen darauf, jeden
Programm-Kern 2-mal zu durchlaufen (x, y-Richtung) (Ausnahme
PLOTA3). Dazu werden die Schalter SCHR, SCHV und die Inkremente
IDR und L benutzt. Die einzelnen internen Variablen besitzen im
allgemeinen dieselben Namen wie in PLOTA, so daß ihre Funktion
dort beschrieben ist. Eine wesentliche Unterscheidung wird immer
bei der Frage logarithmischer oder nichtlog. Plot gemacht,

In allen drei Programmen werden die fertig aufbereiteten Daten in dem Unterprogramm CANSAN ausgegeben. In PLOTA1 und PLOTA3 gibt es einen Programmteil, der mit dem Label VECT beginnt. Die genauere Beschreibung der darauf folgenden Statements befindet sich in DKPV1. Es folgt nun die Beschreibung der wesentlichen Teile der einzelnen Programme.

4.1.1. PLOTA1

A) Initialisierungsphase

Schalter und Inkremente werden für Normalplot (d.h. ohne eigene Skaleneinteilung, ohne zusätzliche Beschriftung und nicht logarithmische Darstellung) und die Aufbereitung in X-Richtung gesetzt. Nach den einzelnen Kontrollabfragen (- mehr als 3200 Byte Datenlänge - Befehlstyp DE oder DD - 'Bild löschen' korrekt ausgeführt)

NEXT folgt das Aussuchen der einzelnen Kontrollkarten (A,B,BX,BY,C,CF-Karte) und die Zuweisung der einzelnen Parameter zu den internen Variablen.

B) Verarbeitungsphase

VERARB Die eigentliche Verarbeitung beginnt mit der Festlegung von Bildgrenzen, Inkrementen usw. (wie in PLOTA genauestens beschrieben) unter Berücksichtigung der Möglichkeiten des Display-Bildschirms. Die Aufteilung des Bildschirms und des Plots geschieht wie in Bild 7.

Damit der Plot auf dem rechteckigen Bildschirm wieder quadratisch erscheint, wird der Ursprung O_D in den Ursprung O_P verschoben. Ist der Parameter IDR von PLOTA > 1 , so wird das Bild nicht in voller Länge auf dem Display gezeigt, sondern wird durch die entsprechende Befehlssteuerung (D+ oder D-) oder Parametersteuerung (Y bei Plotbefehl) jeweils um 206 Display-Bildpunkte verschoben. Die bisher gewonnenen Parameter werden im ZFELD (16-K Feld, siehe DKP) gespeichert, damit eine Neuberechnung in PLOTA2 und PLOTA3 entfällt.

B5 Die X-Achse und (falls im Bild) die Y-Achse werden aufbereitet und in das ZFELD ab Index 100 weggespeichert.

BK1 Koordinateneinteilung der X-Achse.

DYNULI Koordinateneinteilung der Y-Achse.
Falls die Y-Achse außerhalb des Bildausschnittes liegt, wird eine

KREUZ Pseudo-Achse bestehend aus kleinen Kreuzchen generiert.

LOGROUT Entsprechende Skalenaufbereitung für log. Plot.

NULOG Neuberechnung verschiedener Parameter, die in PLOTA2 gebraucht werden.

VECT siehe DKPV1

C) Bildausgabe

VEND Bildausgabe mit CANSAN

4.1.2. PLOTA2

A) Initialisierungsphase

Dasselbe wie in PLOTA1 (außer Entscheidung DD oder DE)

B) Verarbeitung

VERARB Die Textunterschrift wird generiert, positioniert und mit der Routine

TEX (1) CHMOD aufbereitet für Textausgabe:

TEX (2)

Z-Position	X-Position	Zeichen	Z-Position	
------------	------------	---------	------------	--

0

23

CHMOD

WEITER generiert obige Darstellung

KOBES Koordinatenbeschriftung

Falls eigene Skaleneinteilung gewünscht, wird die geforderte Darstellung in der Routine B7.....B4, erfaßt.

B5...B15 Die Skalenbeschriftung wird berechnet, in gewünschtem Format dargestellt, positioniert und mit CHMOD aufbereitet.

Beschränkung in der Darstellung:

Standart: E 9.2

IW ID

E-Format: max IW = 9

max ID = 7

F-Format: max IW = 10

max ID = 5

I-Format: max IW = 10

Überschneidungen werden geprüft (CONTRX, CONTRZ) und gegebenenfalls unterdrückt.

ZUSBES Falls zusätzliche Beschriftung gewünscht, wird diese in der folgenden Routine aufbereitet.

Beschränkung: Nur waagerechte Schrift möglich.

C) Bildausgabe

AUSG Ausgabe des Bildes mit CANGAN

4.1.3. PLOTA3

A) Initialisierungsphase

Dasselbe wie in PLOTA2

Zusätzlich: Übersetzungstabelle

Damit werden Zahlen, die in Basis 32 dargestellt sind, in Dezimalzahlen umgewandelt (notwendig, da die Koordinaten des Plots im Output von PLOTA zur Basis 32 dargestellt sind).

B) Verarbeitung

NEXT

CVERARB Die Darstellungsart der Kurve wird berechnet.

In NULB96 steht der gewünschte Punkttyp (Fall NT = 1 oder 3)
HPKTZ zählt die aufbereiteten Punkte seit dem letzten mit einem
Zeichen markierten.

IPKTZ zeigt an, der wievielte Punkt immer markiert werden soll.

Die Tabelle der aufbereiteten einzelnen Punkttypen befinden sich

RAND

in DKP. Umwandlung der Koordinaten in Dezimalzahlen und anschlie-
bende Überprüfung ob im Bild oder nicht. (Einzelheiten siehe
DKPV1)

VECT

siehe DKPV1

C) **Bildausgabe**

BILDENDE Ausgabe mit CANSAN. Falls $Z(20) > 0$ und DUHELL nicht gleich 2,
soll das nächste Kurvenstück ohne Unterbrechung an das alte
angeschlossen werden.

5. TCP1DAUS (M. Schayegh)

Dieser Module wird nach dem Befehl 'DFZ, DSN, SEITE' von DKP
durch LINK aktiviert

FUNKTION

Das Programm gibt das Directory eines beliebigen PDS auf dem
Display aus.

EINGANGSPARAMETER

R11 = A (KONBOX)

8 (R11) = A (E/A-Feld)

R3 = A (LINEBOX)

DSN und SEITE werden der LINEBOX entnommen.

AUSGANGSPARAMETER

LCC12 Fehlercode

Der Module besteht aus 2 CSECTS

- 1) FZ
- 2) CANCANAS

PROGRAMMABLAUF

Nach Save Area - Verkettung und Umspeichern von Adressen wird CANCANAS aufgerufen und der Bildschirm gelöscht. Durch mehrere Abfragen wird entschieden ob der Befehl DO, oder D+/D- oder normaler Befehl vorliegt und je nachdem wird Seiten-Nr. nicht verändert oder um 1 geändert oder neu errechnet.

System-Makro LOCATE stellt die Vol.Ser.Nr. der Platte zur Verfügung, auf der sich der angegebene Dataset befindet.

OBTAIN Makro OBTAIN stellt den DSCB des betreffenden Datasets zur Verfügung.

Mit den Angaben aus DSCB wird der DCB für den betreffenden Dataset ergänzt, eine Abfrage stellt fest, ob es sich um einen PDS handelt und schließlich wird über EXLIST die Adresse eines JFCB - Feldes in den DCB gespeichert.

Makro RDJFCB liest die DD-Karte in das angegebene JFCB-Feld. Dieses Feld wird mit den Angaben im DCB ergänzt und es wird mit OPEN TYPE = J der Dataset geöffnet.

Es wird dann abgefragt, ob die Seite neu errechnet werden muß.

TMDS Hier wird die angegebene Seiten-Nr. nach Gültigkeit geprüft, in Binärform umgewandelt und in DSEITE+4 abgespeichert.

NICHTDA Im Falle eines Fehlers, z.B. wenn die Nummer nicht aus gültigen Zeichen besteht oder den Wert Null hat, wird ein Fehlercode gesetzt und das Programm beendet.

NRFALS Hier wird Fehlercode für nichtgültige Nr. gesetzt.

PLUSMIN Ändert die letztangegebene Seiten-Nr. um + 1.

WEITER Es wird ausgerechnet, wieviel Directory-Einträge weggelassen werden sollen, bis die geforderte Seite ausgegeben werden kann. Anschließend wird ein Directory-Block, der aus mehreren Einträgen besteht gelesen.

Innerhalb des Blockes werden solange die Einträge abgearbeitet bis entweder der letzte Eintrag **des** gesamten Directory erreicht wird oder ein Block ganz abgearbeitet ist; wobei in diesem Fall ein neuer Block gelesen wird und die Prozedur von vorne anfängt. Gleichzeitig wird beim Abarbeiten jedes Eintrages die Zahl der auszulassenden Einträge um eins vermindert und sobald diese Zahl Null wird, werden die Einträge über einen Zwischenspeicher von 80 Byte im E/A-Feld abgelegt. Sind 20 Einträge im E/A-Feld abgelegt, so werden die Zeichen im E/A-Feld in einen für Displayausgabe gültigen Code übersetzt und durch Aufruf von CANGANAS auf den Bildschirm ausgegeben.

ENDE

Mit CLOSE, TTIMER und RETURN wird das Programm beendet.

Anhang A

A. 1 Die Dialogstation SIEMENS - TRANSDATA 8525 - 101 (W. Strolz)

Eine genaue Beschreibung der SIEMENS TRANSDATA findet man unter /9/.

In der vorliegenden Übersicht wird nur das Notwendigste über den Aufbau der Station und ihren Anschluß an die DVA IBM/360-65 beschrieben.

Die TRANSDATA 8525 - 101 ist modular aus folgenden Ein/Ausgabe-Geräten aufgebaut:

Tastatur

Lochstreifenleser für:

- CCITT - Nr.5 - Code (ISO7)
mit gerader Parität
- beliebige 8- und 7-Kanal-Codes
mit bestimmten Einschränkungen
- Fernschreiber-Code (5-Kanal, CCITT-Nr.2)

Datenschreiber

Lochstreifenlocher (CCITT-Nr. 5-Code)

Ein/Ausgabe-Kanal zur DVA

Diese Ein/Ausgabe-Geräte werden von einer zentralen programmierbaren Steuereinheit verwaltet.

Die Dialogstation kennt zwei prinzipielle Betriebsarten:

- Leitungsbetrieb (on-line)
- Lokalbetrieb (off-line)

Im Zusammenhang mit TCP wird nur der Leitungsbetrieb verwendet. Dabei wird nur mit der Betriebsart Freie Eingabe gearbeitet. Zur Selektion der verschiedenen kombinierbaren Ein/Ausgabe-Geräte werden Programmworte folgenden Aufbaus verwendet, die von der DVA zur Station geschickt werden:

EOT - CCITT - Nr.5 - Zeichen als
Sende - oder Empfangsaufforderung
DC1 - CCITT - Nr.5 - Zeichen als
Befehlseinleitung
PS1 - Geräteadresse 1
PS2 - Geräteadresse 2
PA - Programmanweisungszeichen,
Freie Eingabe
8-Kanal-Lochstreifen ISO7
8- " " Transparenzmodus
5- " " CCITT-Nr.2
ENQ - CCITT-Nr.5-Zeichen als
Programmwort-Abschluß

Programmwort:

EOT/DC1/PS1/PS2/PA/ENQ

Anschluß an die IBM/360-65

Die Dialogstationen SIEMENS TRANSDATA 8525-101 sind über 4-Draht-Halbduplex-Leitungen an die IBM 2702 Transmission Control Unit angeschlossen. Die Übertragungsgeschwindigkeit beträgt 200 Baud (ca. 18,5 Zeichen/sec.). Die Daten werden dabei blockweise übertragen. Nach jedem Textblock erfolgt ein Quittungsaustausch. Näheres über die Übertragungsverfahren findet man in dem angeführten SIEMENS-Handbuch für die Dialogstation. (siehe Bild 8)

A.2 Das Display-System DASIKA/360-B (G. Fleck)

Zu dem Display-System DASIKA/360-B gehört eine Tektronix-Speicherröhre T611, eine Display Unit und eine Control Unit für den Anschluß an den Selektorunterkanal der IBM 2870 Kanaleinheit. Hardware und die nötige Grundsoftware sind in /13/ ausführlich beschrieben. Die wichtigsten technischen Daten werden im folgenden aufgezählt:

- a) Max. Kanalgeschwindigkeit: 180 K Byte/sec.
- b) Die Übertragungsgeschwindigkeit richtet sich nach der Schreibgeschwindigkeit

- 1. Schreibgeschwindigkeit für Alphazeichen:

400 μ sec/Zeichen

(abhängig von der Anzahl der darin enthaltenen Punkte)

- 2. Schreibgeschwindigkeit für Vektoren:

Dunkelvektor : 3 μ sec/Punktendistanz

Hellvektor : 40 μ sec/Punktendistanz

Helltastpunkt: 20 μ sec/Punkt

Zeit für längsten Hellvektor : 20 msec

Zeit für längsten Dunkelvektor : 3 msec

- c) Graphische Operationen, die in TCP zur Anwendung gelangen:

- 1. Textmodus:

5 x 7 Punkte Charakter Generator.

Zeichenaufbereitung im ASCII-Code (CCITT-Nr. 5)

- 1.1. 80 Zeichen/Zeile mit automatischer Zeilenumschaltung.

Max. 32 Zeilen/Bild.

Control Byte:

X	X	X	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

0

3

8

Bit 1 - 3 Display-Nr.

Bit 4 - 8 zur Modus Bestimmung

Daten:	1. Byte	2. Byte	usw.
	Zeichen	Zeichen	Zeichen

1.2. Freie Positionierung auf einem wahlfreien 256 x 256 Raster. Zeichengröße wie unter 1.1.

Control Byte:	X	X	X	1	0	0	1	0
	0		3				8	

Daten	1. Byte	2. Byte	3. Byte	
	Z-Pos.	X-Pos.	Zeichen	Z-Pos.
	0	1	2	3

2. Vektormodus in einem 512 x 512 Punkteraster.

Control Byte:	X	X	X	0	1	0	0	0
	0		3				8	

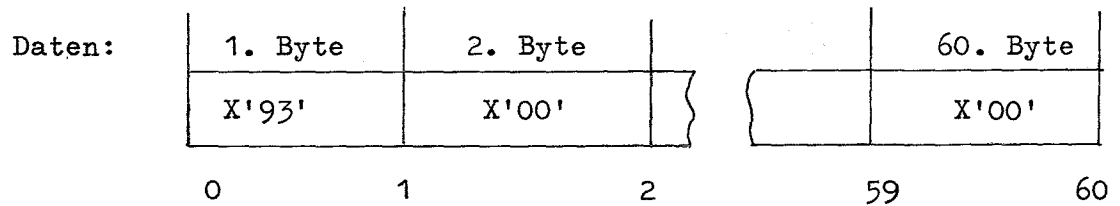
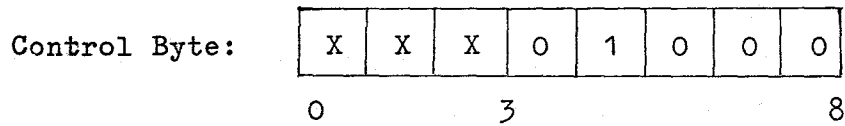
Daten:	1. Byte	2. Byte	3. und 4. Byte	
	Z-Anfangs Position	X-Anfangs Position	1. Vektor	2. Vektor
	0	1	2	3

Vektor	1. Byte								2. Byte							
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
	0			4				8	9	10	11					16

Bit 1 - 4 DZ = Steigung in Z-Richtung
Bit 5 - 8 DX = Steigung in X-Richtung
Bit 9 VZ = Vorzeichen in Z-Richtung (0 ≡ '+')
Bit 10 VX = Vorzeichen in X-Richtung (0 ≡ '+')
Bit 11 HD = Hell-/Dunkelsteuerung (0 ≡ hell)
Bit 12 - 16 Z = Zähler für Anzahl der Vektoren

Hinweis: der Vektor X'000F' erzeugt einen Hellpunkt.

- d) Die Anzahl der zu übertragenden Daten ist im Speicherbetrieb unbegrenzt.
- e) Der Bildschirm kann von Hand oder aber vom Rechner durch ein Löshsignal gelöscht werden. Das Löschen vom Rechner kann im Textmodus erfolgen:



Anhang B: Modul-Kurzbeschreibung

Modul
TCP1BEGN TCP-Initialisierung

CSECT TCP1BEGN

ENTRY TCP1BEGN, via ATTACH von System Task
Control Routine (IEEPWILI) oder INITIATOR

EXIT Return to Task supervisor

FUNKTION

Open auf Library-DCB für TCP.LINKLIB

Setzt Key auf 1 (TCB, PSW)

ATTACH auf TCP1INIT

WAIT auf Ende von TCP1BASE oder Reply

'ENDTCP'

Wenn einer dieser Events eintritt, dann DETACH

auf Subtask-TCB und Stoppen des TCPWTR

Return nach OS-Task supervisor

SPEICHERBEDARF

170₁₆ Bytes

MODUL TCP2BEGN
CSECT TCP2BEGN
ENTRY via ATTACH von System Task Control Routine (IEEPWILLI)

EINGANGSPARAMETER

R1 zeigt auf folgendes Fullword im Command Scheduling Control Block (CSCB):

"Pointer to EXEC Statement PARM-Field"

EXIT RETURN zum OS Task Supervisor

FUNKTION

TCP2BEGN wird generell als OS System Task gestartet (TCPO3) und existiert parallel zum normalen TCP, das dann immer als Job läuft. Seine wesentliche Funktion besteht darin, einen CSCB zur Verfügung zu stellen, der es gestattet, auch dann mit SEND-Commands zu arbeiten, wenn TCP als Job läuft. Die Adresse des TCP2BEGN-CSCB's wird während der Initialisierung von TCP in die Konbox eingetragen, so daß ständig auf den CSCB zugegriffen werden kann (Operator-Command ECB wichtig für OPCP).

REGION 6 K

HINWEIS

Der Modul-Name 'TCP2BEGN' muß im Member IEEVLINKT (Link Table Module) der SYS1.LINKLIB eingetragen sein, damit TCPO3 als System Task laufen kann.

Modul
TCP1INIT TCP - Initialisierung

CSECT TCP1INIT , TCP1TSUP

ENTRY TCP1INIT VIA ATTACH von TCP1BEGN

EXIT nach TCP1BASE VIA XCTL

FUNKTION

Baut SUCB (Startupcontrolblock) auf, gibt CIB (Command Input Buffer) in SP255 zurück und bearbeitet die Eingangsparameter (Pufferzahl und Länge). Control-section TCP1TSUP übernimmt den Aufbau der I/O-Kontrollblöcke für die Terminals und den Aufbau der Lineboxes. Es folgt ein Test der in den DD-Statements beschriebenen Terminals. Nicht betriebsbereite Datenstationen werden in der Linebox markiert (LINEDOWN). Nach erfolgtem Terminal Startup XCTL nach Modul TCP1BASE. Übergebene Parameter: SUCB- und Library-DCB-Adresse.

SPEICHERBEDARF

1158₁₆ Bytes

Modul
TCP1LIBN TCP Spooldataset und Library - Initialisierung

CSECT TCP1LIBN

ENTRY VIA LINK von TCP1BASE, CsectTCP1BASE

EXIT RETURN nach TCP1BASE

FUNKTION

PARTDCB und SEQDCB in den Lineboxes
werden aufgebaut. Open für SEQDCB's,
WRITE mit Dummy-Record, NOTE und CLOSE
Type T. Eingangsparameter ist die
KONBOX-Adresse

SPEICHERBEDARF

280₁₆ Bytes

Modul
TCP1BASE I/O Verwaltung für Terminals,
TCP-Statusänderungen, Operatorcommand
Bearbeitung, Datenausgabe.

CSECT TCP1BASE
TCP1HALT
TCP1OPCP
OUTSPOOL
ENDPUT
TCP1WAIT
KONBOX

ENTRY via XCTL von TCP1INIT
Entrypoint TCP1BASE

EXIT RETURN nach OS/Taskmanagement bei SHUTDOWN

FUNKTION

a) Csect TCP1BASE

KONBOX- und LINEBOX-Initialisierung
wird beendet durch Vervollständigung der
Kettung.

Der Bufferpool wird aufgebaut, ebenso die ECB-Listen.
FREEMAIN auf SUCB, Aufruf von TCP1LIBN zur Library-
initialisierung und ATTACH auf TCPOPROC. Initiali-
sierung des CSCB für SEND-Commands. Der TCPWTR wird
gestartet. Branch nach TCP1WAIT. Eingangsparameter:
SUCB-Adresse

b) Csect TCP1HALT

HALTIO auf I/O Vorgang.

Eingangsparameter: IOB- und DCB-Adresse

Aufruf von OPCP bei anstehendem READ (Codeo1)-
Command. RETURN nach OPCP.

CSECT c) TCP1OPCP (in TCP1BASE)
ENTRY via BRANCH von TCP1WAIT
EXIT via BRANCH nach TCP1WAIT oder
 via BRANCH zu DYNOUT in TCP1WAIT

FUNKTION

Analysiert die Actionwords in den SEND-Kommandos,
gibt dem Operateur Nachricht zurück und führt die ent-
sprechende Routine aus.

mögliche Actionwords:

- 1.) USER: meldet die aktiven Benutzer
- 2.) HOLD ; RELEASE ; LOGIN ; NOLOG ; setzt TCP in
den entsprechenden Modus
- 3.) SHUTDOWN ; beendet TCP
- 4.) EIN: schaltet ein Terminal logisch an
- 5.) ID: gibt Nachricht an einen bestimmten
Benutzer, wenn er aktiv ist, an das ent-
sprechende Terminal, sonst auf Member M
in seiner Bibliothek
- 6.) BROADCAST: Nachricht an alle on-line-Terminals
- 7.) ALL: wie 6. dazu Nachricht auf Member M
in Bibliothek TCP.QQQ.USER
- 8.) WIM: wie 5. jedoch ohne Rückmeldung,
(wird von TCPWTR benutzt)

MACROS REQBUF, RELBUF, GETMAIN, FREEMANN, LOCATE,
 OBTAIN, RDJFCB, FIND, NOTE, STOW, BLDL,

SPEICHERBEDARF

PROGRAMM-DATEN: DAO₁₆ BYTES

WORKAREA in SUBPOOL: 7D8₁₆ BYTES

d) CSECT OUTSPOOL

Aufruf von TCP1WAIT für dyn. Datenausgabe. OUTSPOOL überträgt den Inhalt des SPOOL-Datasets, eines PL/1- Ausgabe-Datasets oder eines Ausgabe-Datasets der SYSOUT=X Klasse in Ausgabepuffer für die Terminalausgabe. Jeweils 10 Records des auszugebenden Datasets werden auf diese Art bearbeitet; dann erfolgt ein Sprung nach EP. DYNOUT in TCP1WAIT zur Einleitung der Ausgabe am Terminal. Nach beendeter Ausgabe am Terminal erfolgt der Rücksprung nach OUTSPOOL zur Übertragung der nächsten 10 Records, es sei denn, der Terminalbenutzer hat inzwischen durch Betätigung der Anruftaste zu erkennen gegeben, daß er keine weitere Ausgabe mehr wünscht, oder in OUTSPOOL war bereits Datenende oder eine Fehlerbedingung festgestellt worden. Im letzteren Falle erfolgt der Sprung nach beendeter Ausgabe am Terminal nach Csect ENDPUT.

Eingangsparameter: Konbox-Adresse Reg. 12, LBX-Adresse Reg. 6

e) CSECT ENDPUT

Bei Bibliotheks-Ausgabe CLOSE TYPE = T auf SPOOL-DS,
bei Programm-Ausgabe SCRATCH und UNCATALOG.

POST auf INECB zur Verständigung von TCPOPROC, daß Ausgabe beendet ist.

FREEMAIN auf Workarea.

Rücksprung nach TCP1WAIT.

f) CSECT TCP1WAIT

Entry von CSECT's TCP1BASE, TCP1OPCP, OUTSPOOL und ENDPUT
via BR nach EP. TCP1WAIT bzw. nach Entrypoint DYNOUT

TCP1WAIT hat die Aufgabe:

1. Die Terminal - I/O-Vorgänge zu initialisieren und ihren Ablauf zu überwachen.
2. Die Datenflüsse von den Terminals nach den zugeordneten Spool-Datasets und umgekehrt zu initialisieren und zu überwachen.
3. Die Bearbeitung von Systemnachrichten (SEND Commands) zu veranlassen.

4. Die Verfügbarkeit der Leitungen (LINES) zu kontrollieren.
Der Eingang von TCP1WAIT leitet unmittelbar zu einem TWAIT in dem das Eintreten eines der folgenden Ereignisse abgewartet wird:
 1. Der Entschlüsslerteil TCPOPROC wünscht die Einleitung eines I/O-Vorganges an einer Datenstation.
 2. Ein I/O-Vorgang an einer Datenstation ist beendet.
 3. Vom System wurde ein SEND-Command abgesetzt.
 4. Der Entschlüsslerteil TCPOPROC hat seine Tätigkeit beendet (ABEND oder SHUTDOWN)

Im Falle 1. wird der Type-Code für den zu initialisierenden I/O-Vorgang ermittelt; der I/O-Vorgang selbst wird durch die BTAM I/O-Routine (IGGO19MA) angestoßen.

Im Falle 2. wird geprüft, ob der Vorgang normal beendet worden ist. Wenn ja, dann wird TCPOPROC mittels POST auf INECB verständigt. Tritt ein Fehler auf, so werden maximal 10 Wiederholungen des I/O-Vorganges zur Behebung des Fehlers versucht. Mißlingt die versuchte Korrektur oder bricht die Verbindung zur Datenstation zusammen, so wird für die entsprechende Leitung LINEDOWN an TCPOPROC gemeldet (POST auf INECB). Der Systemoperator wird verständigt. Ist für eine bestimmte Datenstation SPOOLOUT aktiv, so geht die Kontrolle nach der Ausgabe jeweils eines Blocks wieder an Spoolout bzw. nach Ausgabe des letzten Blocks an ENDPUT über. ENDPUT verständigt dann TCPOPROC über die Beendigung der Datenausgabe (POST auf INECB)

Im Falle 3. wird nach TCP1OPCP zur Analyse des Commands verzweigt. Sind Nachrichten an eine Datenstation zu übertragen, so erfolgt von TCP1OPCP aus direkt ein Sprung nach DYNOUT in TCP1WAIT. Bei Beendigung eines solchen I/O-Vorganges wird TCPOPROC nicht verständigt.

Im Falle 4. geht die Kontrolle über LINK an Modul TCP1TSDN zum Abschluß des SHUTDOWN - Vorganges.

MODUL
IGGO19MA BTAM R/W-Routine

CSECT IGG 019 MA

ENTRY Wird in TCP1TSUP geladen mit LOAD ,dann BRANCH

EXIT RETURN zum aufrufenden Programm

SUBROUTINES

Request/Release Buffer Routine IGG 019 MS
Device I/O-Modul IGG 019 MO

FUNKTION

FINDS IOB und Device I/O-Modu .
Bereitet Channel Program in der IOB-Channel
Program Area auf und gibt EXCP.

SPEICHERBEDARF

61 C_{HEX} Bytes 1,5 K Bytes

HINWEIS

Beschreibung siehe /7/.

MODUL
IGG019MO Device I/O-Modul für SIEMENS TRANSDATA 8525/101

CSECT IGG 019 MO

ENTRY/
EXIT Wird von TCP1TSUP geladen mit LOAD

FUNKTION

Enthält 4 Tabellen:

- 1) Relatives Displacement zu Entries in Tabelle CHANNEL PROGRAMS und zur Tabelle CCW's (C).
- 2) CHANNEL PROGRAMS enthält Information zu Selektion der entsprechenden CCW's:
 - a) Anzahl der CCW's pro Channel Programm
 - b) Nummern der CCW's und Sonstiges
- 3) CCW's: Modell-CCW's für die 8525 angelehnt an die IBM 2740 CCW's
- 4) CHARS: spezielle Characters und Code-Kombinationen

SPEICHERBEDARF

DO_{HEX} Bytes = 208_{DEZ} Bytes

HINWEIS

Dieser Modul hat die Form des Device I/O-Moduls für das Terminal IBM 2740 WITH CHECKING; er wurde aber **inhaltlich** völlig auf die SIEMENS TRANSDATA 8525/101 umgestellt. Genauere Informationen bei /7/.

Modul
TCPOPROC Kommandoverarbeitung

CSECTS
PROC Steuerungsroutine

STEFAN Entschlüssler

MESSAGE Nachrichten-Assembler

ATER Funktions-Task-Exit, Detach & Cleanup.

ENTRY von TCP1BASE via ATTACH

EXIT RETURN to TCP1BASE, wenn SHUTDOWN in KBX gesetzt.

COMMUNICATION mit TCP1BASE (TCP1WAIT):

PROC TWAIT auf ELISTIN

PROC bzw.

ATER POST auf OUTE CB

SUBROUTINES TCP1DSUP via ATTACH, DETACH bei Shutdown
oder bei vorzeitigem Ende des DKP. Im
letzten Falle Restart.
TCP1ACNT via LINK (logon/logoff/Accounting).
alle Routinen
zur Befehlsausführung, via ATTACH von PROC,
insbesondere
Library-Management , DETACH von ATER

FUNKTION

Übernimmt Benutzerkommandos aus dem Buffer-Pool,
analysiert und delegiert die Ausführung an die
entsprechende Routine. Stellt Nachrichten an den
Benutzer im Bufferpool zusammen.

SPEICHERBEDARF

14 K

MODUL TCPOPROC (bei ASP-Version)

CSECT STARTPRO

ENTRY Von CSECT PROC (TCPOPROC) via LINK

EINGANGSPARAMETER

LBXREG, KONBOXREG

EXIT RETURN nach PROC

Code 0 - alles OK

Code 111 - BLDL-Liste nicht vollständig gefüllt

Code 112 - Parameter I/O-Error auf USER-Library

Code 113 - Art ist keine JCL

FUNKTION

Holt mit BLDL die restliche Informationen über das Member der User-Library, das als Job zu starten ist; initialisiert das IJPWTR-Parameterfeld und ruft den IJPWTR mittels ATTACH auf. Anschließend RETURN nach PROC.

LÄNGE 244_{HEX} Bytes

MODUL TCP1SPOL
CSECTS FORMI, TCP1TAB
ENTRY von TCP1WAIT via ATTACH
EXIT via RETURN zu OS TASK Management

FUNKTION

TCP1SPOL

Übersetzen und Prüfen auf Format und Sonderzeichen der von TCP1WAIT in dyn. Puffern gelieferten Daten. Ausgabe der Daten in 80 Byte-Blöcken (evtl. num.) auf Zwischenspeicher (Magnetplatte) Prüfung auf TIMEOUT, Rückgabe bearbeiteter Puffer an den Bufferpool.

FORMI Übernimmt bei Änderungseingabe Suchen und formatgerechtes Einfügen der Zeilennumerierung.

TCP1TAB Liefert formatgerechte Schreibweise bei Eingabe von Assemblerprogrammen.

SPEICHERBEDARF

1670₁₆ Bytes

MODUL TCP1WTR auf SYS1.LINKLIB oder TCP.LINKLIB
Startup-Module für TCPWTR

CSECT TCP1WTR

ENTRY via START TCPWTR, EXEC TCP1WTR

EXIT via RETURN zum OS

FUNKTION

Prüft, ob TCPO aktiv ist, wenn ja, Kontrolle via LINK
an TCP1WTRA auf TCP.LINKLIB

MACROS SAVE, RETURN, OPEN, WTO, LINK

SPEICHERBEDARF

Programm + Daten 170₁₆ Bytes

MODUL TCP1WTRA auf TCP.LINKLIB
CSECT TCP1WTRA
ENTRY via LINK von TCP1WTR
EXIT via BRANCH ZU LINKOR

FUNKTION

Holt Arbeitsspeicher, lädt Register für DSECTS

Abschnitt TCPWAIT: Prüft nach, ob in angegebener Klasse Output zu
bearbeiten ist, sonst WAIT

TCPWALL: Besorgt Platz für SYSTEMMESSAGES, wenn MSGCLASS=X,
baut Namen des Datasets und katalogisiert

TCPWIO : liest DSB/SMB's schreibt SMB's auf SYSTEMMESSAGE -
DATASET, benennt DSB um , gibt Nachricht an Benutzer
via SENDWIM, behandelt kritische Situationen.

TCPWTO : Fehlerauswertung, Nachricht an Operator

TCPWEOJ: schließt die Aktivität für Ausführung der Jobausgabe ab.

MACROS GETMAIN, FREEMAIN, WTO, LINK, EXTRACT, LOCATE, CATALOG,
OPEN, SVC32, RENAME, OBTAIN, UNCATALOG

SUBROUTINEN TCP1LIST (auf TCP.LINKLIB), IEFQMDQQ, IEFQMRAW, IEFQMUNC,
IEFQDELE, IEFQMNO2

SPEICHERBEDARF

Programm + Konstanten: EOO₁₆ BYTES

WORKAREA in SUBPOOL 0: 590₁₆ BYTES

MODUL	TCP1ACNT	Logon / Logoff und Accounting
CSECTS	LOGON	Programm
	LIST	Liste der Benutzer Codes.
ENTRY	von TCPPROC via LINK	
EXIT	nach TCPOPROC	

FUNKTION

Wird bei LOGON angesprungen, macht OPEN auf die Benutzer-Library, setzt Times in Betrieb. Wird bei Logoff angesprungen, macht CLOSE auf die Benutzer-Lib, berechnet die verbrauchte CPU-Zeit und schreibt sie ins Log.

SPEICHERBEDARF

2 K

MODUL TCP1LIST
Transformiert die RZ-Benutzernummer in die TCP-Benutzer-
identifikation.

CSECT 1) LIST : enthält Übersetzungstabelle
2) TCP1LIST: enthält Zuordnungsalgorithmus

ENTRY TCP1LIST via LINK

EXIT Return to caller

MACROS SAVE, GETMAIN, FREEMAIN, RETURN

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

CSECT LIST	2000 Bytes
CSECT TCP1LIST	100 Bytes
	<hr/>
	2100 Bytes

EINGABE

Adresse eines 3 Byte-Feldes in Reg.1 .

Feld: Z3 Z2 Z1

Adr.

Z3Z2Z1 = RZ-Benutzernummer in EBCDIC

AUSGABE

Im Eingabefeld steht die zugeordnete TCP-Benutzeridenti-
fikation in EBCDIC

z.B. C1 D7 D6 APO

Die Codierung erfolgt über einen festen Algorithmus und eine
Codierungstabelle. Bereich der Eingabe-RZ-Nummern: 000 - 999

Achtung: 000 gilt als nicht erlaubt!

Anwendung: Modul TCP1WTRA, Macro WTT,

F-Subroutine WTT

MODUL TCP1LIST: Codierung von RZ-Nr. in TCP-ID

	Ablauf:	Beispiel
Eingabe:	Z ₀ Z ₃ Z ₀ Z ₂ Z ₀ Z ₁ Z ₀ Zone	F3 F7 F9
	Adr.	
packen:	Z ₃ Z ₂ Z ₁ +	379 C
CUBB ₄ B ₃ B ₂ B ₁	17 B hex
2 x CUB =	2F6 hex
= Displ. D		

LIST

aus List mit	+ 0		
Displacement D	+ 2		
Codezahl CZ	+ 4		
	.		
	.		
3 x CZ	+ 2F6	5 _{Bin}	CZ
	2F8		

CZ ₄ CZ ₃ CZ ₂ CZ ₁	05	0000 0000 0000 0101
Tetraden		Bin

3 x CZ = 0F 0000 0000 0000 1111
mit Displacement CC (Code Character) 1.CC 2.CC 3.CC
in USITABLE

USITABLE

CCP	+ 0	C	1.CC = 0	C
	+ 1	.	2.CC = 0	C
Achtung: Freie Zuord-	.	.	3.CC = F	P
nung in LIST!	.	.		
	+ F	P		

MODUL CØMPRESS
CSECT CØMPRESS
ENTRY via ATTACH von TCPØPRØC
EXIT via RETURN zu ØS Task Management

FUNKTION

Die Datei des gerade aktiven Terminalbenutzers wird reorganisiert. Die Member werden in aufsteigenden Spuradressen und in alphabetischer Reihenfolge in eine neue dynamisch generierte Bibliothek kopiert. Ein **Inhaltsverzeichnis** wird angelegt, wobei irrelevante Einträge des früheren Inhaltsverzeichnisses (Name mit <8XL40) unberücksichtigt bleiben.

Baut Nachricht für den Benutzer auf, wenn I/O-Fehler beim Lesen seiner Bibliothek auftreten. Setzt Fehlercodes ab und versucht bei Fehlerbedingungen den ursprünglichen Zustand der Bibliothek wieder herzustellen (siehe nähere Beschreibung des Befehls C).

SPEICHERBEDARF

8D2₁₆ Byte = 2258_{DEZ}

MODUL TCP1LOUT LO, # YYYYYAA, EE
CSECT LOEOUT
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27

FUNKTION

Die Ausgaben eines gestarteten Jobs mit CLASS = X, wird gestrichen. Ist AA = EE, so wird eine einzige Ausgabe gelöscht. Sonst werden alle Ausgaben, die die Endnummer AA bis EE haben gelöscht.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

Hex.

CSECT 23A $\hat{=}$ 570 \approx 0.5 K Byte

DSECT 230 $\hat{=}$ 560 \approx 0.5 K Byte

MODUL TCP1ERK Erk, Name
CSECT ERKLAERE
ENTRY via ATTACH vom TCPOPROC
EXIT Return zum TCPOPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX.)

FUNKTION

Das Module stellt anhand vom WCode 1 fest, welches Member aus dem Data Set "QQQ" verlangt wurde, bringt den entsprechenden Membernamen "ERTEXTnn" in LINEBOX und LINK't die Schreibe-Routine zur Ausgabe des Members auf dem Drucker.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX.

CSECT 162 $\hat{=}$ 354 Byte \approx 0.3 K

DSECT C8 $\hat{=}$ 200 Byte \approx 0.2 K

MODUL TCP1INP1
CSECT UMORG1
ENTRY via ATTACH vom TCPOPROC
EXIT Return zum TCPOPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX.)

FUNKTION

Dieser Module ist eine Vorroutine für alle Befehle, die mit Dateneingabe verbunden sind. Es sind:

lies-Mod, ..., z-Mod, ...k-Mod, ~~#~~ D. Der Module prüft den Membernamen ab bei "lies", prüft, ob die Parameter richtig angegeben sind und sich nicht widersprechen und speichert schließlich in LCC12 (LBX + 27) einen Returncode ein, damit eine der folgenden Nachrichten ausgegeben wird.

1. Bitte geben Sie die Daten ein.
2. Bitte geben Sie die Änderungen ein.
3. Name, Art, Format, Code

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX.

CSECT 272 = 626 Byte 0.6 K

DSECT AO = 160 Byte

MODUL TCP1LGES LO,Name,a
CSECT STRMEMB
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Der Eintrag für das angegebene Member wird aus dem Directory entfernt. Damit ist das Member nicht mehr verfügbar.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

(HEX)

CSECT CA $\hat{=}$ 202 Byte \approx 0.2 K

DSECT 50 $\hat{=}$ 80 Byte

MODUL TCP1AEN2 Mod, Name, Z
CSECT AENDER
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT RETURN zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

H'O' oder Fehlercode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Die an der Tastatur eingegebenen, mit aufsteigenden Nummern versehenen Zeilen ersetzen die Zeilen des angegebenen Members oder werden zwischen zwei Zeilen eingeschoben, und zwar:

1. Hat die eingegebene Zeile die gleiche Nummer wie eine Zeile im Member, so wird diese ersetzt.
2. Hat die eingegebene Zeile eine Nr. die zwischen zwei Zeilen-Nr. im Member liegt, so wird die eingegebene Zeile eingeschoben.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX

CSECT 578 $\hat{=}$ 1400 Byte \approx 1,4 K

DSECT E30 $\hat{=}$ 3632 Byte \approx 3,5 K

MODUL TCP1BC20 Kette,Name1,Name2,Neuname
CSECT KETTE
ENTRY via ATTACH von TCPØPROC
EXIT RETURN zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

H'O' oder Fehlercode in LINEBOX + 27
(HEX)

FUNKTION

Die beiden Member mit den Membernamen 'Name1' und 'Name2' werden in der angegebenen Reihenfolge zusammengekettet, und unter dem Membernamen 'Neuname' in Benutzerbibliothek abgelegt. Ist das erste Member numeriert und in dem Inhaltsverzeichnis mit dem Attribut 'NUM' versehen, so wird das neue Member numeriert. Sonst werden die beiden Member ohne Änderung in Spalte 73-80 gekettet.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

CSECT 41A (HEX) = 1050 Byte \approx 1 K
DSECT DC8 (HEX) = 3528 Byte \approx 3,4 K

MODUL TCP1MODR Mod,Name,K
CSECT MODREC
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT RETURN zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

H'O' oder Fehlercode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Innerhalb einer Zeile werden einzelne Zeichen oder Zeichen-
gruppen geändert, eingeschoben oder weggenommen.

EINGABEFORM

mm xxx .. nnyyy...~~#~~ Z

mm = Anzahl d. Zeichenkette nn xxx...

nn = Anzahl der Zeichenkette nn yyy...,
die xxx... ersetzen soll

Z = Zeilennummer

mm und nn müssen als zweistellige Zahlen angegeben werden. Eine
einstellige Zahl wird mit om oder on angegeben. nn und mm dürfen
ungleich sein.

nn > mm = einschieben vom Zeichen

nn < mm = wegnehmen vom Zeichen

Beim Einschieben muß darauf geachtet werden, daß eine Zeile
nicht über Spalte 72 hinausgeht.

Es können mehrere Änderungen aufeinmal vorgenommen werden.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX

CSECT 66C = 1644 Byte \approx 1,5 K

DSECT 7EO = 2016 Byte \approx 2 K

MODUL TCP1DMOD Mod, ~~#~~ D
CSECT UTIDIR
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT RETURN zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Directory eines Members wird gemäß der Angaben am Terminal geändert. Folgende Parameter können geändert werden:

1. ART: ICL,dat,PL1,for,ass,alg
2. CODE:ISO,Ptt,bin,ka5
3. FORMAT:num,onu+eventuell Datenformat

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

CSECT 49C = 1180 Byte \approx 1,1 K
DSECT 7C8 = 1992 Byte \approx 1,9 K

MODUL	TCP1HOL	Hol, neuer Name DSN	} 0 → SDS Membername → PDS
CSECT	HOLE		
ENTRY	via ATTACH vom TCPOPROC		
EXIT	RETURN zum TCPOPROC		

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Der Modul bringt ein Member aus einem "Partioned Data Set" oder einen Seq. Data Set in die Benutzerbibliothek und speichert es unter dem Namen "Neuer Name" ab.

Falls die Daten aus einem Seq. Data Set geholt werden, wird im Directory ART = dat, FORMAT = ONU, CODE = ISO eingetragen. Sonst sind diese Angaben identisch mit den Angaben des Originalmembers.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

(HEX) (DEC)

CSECT 680 = 1664 Byte \approx 1,6 K

DSECT 7E0 = 2016 Bytw \approx 2 K

MODUL TCP1LREC Lo ,Name, A1.E1.A2.E2.....
CSECT STRREC
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27

FUNKTION

Es werden Zeilengruppen mit den angegebenen Anfangs- und
Endnummern:

A1 E1, A2 E2

aus dem Member gestrichen. Max. Stellenzahl für die Zeilenangabe
"A1.E1.A2.E2!.." ist 40. Die Nummern A1,E1, A2,E2..... müssen in
aufsteigender Reihenfolge angegeben werden.

Ist A1 = E1, wird nur eine einzige Zeile gestrichen.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

	HEX.	DEC.
CSECT 66C	=	1644 ≈ 1.6 K
DSECT EBO	=	3760 ≈ 3.6 K

MODUL TCP1TS Zl , Name,xx.yy
CSECT TEILSCH
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Von dem angegebenen Member werden alle Zeilen zwischen xx und yy einschließlich xx und yy gedruckt. Das Member muß numeriert sein und als Format das Attribut 'Num' aufweisen.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX.

CSECT 3FO = 1008 Byte \approx 1 k

DSECT 6E8 = 1768 Byte \approx 1.7 K

MODUL TCP1LIE2 L,f,Name,Art,Format, Code
CSECT UMORG2
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPOPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Die eingegebenen Daten an Tastatur oder durch Lochstreifenleser werden in Blöcken von 1600 Byte Länge in Benutzerbibliothek gebracht und anschließend durch STOW ein Directory Eintrag für das angegebene Member erzeugt.

Der erzeugte Eintrag enthält alle Parameter, die der Benutzer angegeben hat (Name, Art, Format, Code) plus Länge des Members in 1600 Byte-Blöcken und das Datum.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX.

CSECT 344 = 836 Byte \approx 0,8 K

DSECT 720 = 1824 Byte \approx 1,8 K

MODUL TCP1ZUS Z
CSECT DIRZUST
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27 (HEX)

FUNKTION

Inhaltsverzeichnis (Directory) der Benutzerbibliothek wird am Terminal ausgedruckt,

jeder Eintrag besteht aus folgenden Informationen:

1. Membername
2. TT R: Adr. des Members in Bibliothek
3. Länge des Members in 1600 - Byte Blöcken
4. Erzeugungsdatum
5. Änderungsdatum, wenn das Member einmal modifiziert wurde.
6. ART des Members
7. Code
8. Format

Wenn das Member nicht über Terminal eingespielt wird, so fehlen die Informationen 3 bis 8.

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX.

CSECT 4C6 = 1222 Byte ≈ 1.2 K

DSECT 3B0 = 944 Byte ≈ 9 K

MODUL TCP1SCH S,f,Name
CSECT RUECKORG
ENTRY via ATTACH vom TCPØPROC
EXIT Return zum TCPØPROC

EINGANGSPARAMETER

R3 = A (LINEBOX)

AUSGANGSPARAMETER

Returncode in LINEBOX + 27

FUNKTION

Das angegebene Member wird ganz ausgedruckt

ATTRIBUT RENT

SPEICHERBEDARF

HEX.

CSECT 21A = 538 Byte \approx 0.5 K

DSECT 6B8 = 1720 Byte \approx 1.7 K

MODUL XIAK12
ENTRY von TCP1SPRO via LINK
EXIT nach TCP1SPRO

FUNKTION

Daten (als Member eines Part. Datensatzes auf Platte)
eines bestimmten Formates werden in Binärzahlen (4Byte)
umgewandelt und wieder unter dem gleichen Membernamen ab-
gespeichert.

SPEICHERBEDARF

ECE₁₆ Bytes

MODUL XIAK24
ENTRY TCP1SPRO
EXIT nach TCP1SPRO

FUNKTION

Wie XIAK12 nur anderes Eingabeformat der Daten.

SPEICHERBEDARF

3A8₁₆ Bytes

MODUL IJPWTR Internal Job Processor Writer
CSECT IJPWTR
ENTRY Von CSECT STARTPRO (TCPOPROC) via ATTACH

EINGANGSPARAMETER

R1 zeigt auf Parameter-Liste (s. ausführliche Beschreibung des Moduls IJPWTR)

EXIT RETURN nach TCPOPROC, CSECT ATER.

FUNKTION

IJPWTR stellt das TCP-ASP Interface dar. Er liest das als Job zu startende Member der TCP-Benutzerbibliothek und schreibt es über den CTC (Channel To Channel) um es schließlich vom IJP weiter bearbeiten zu lassen. Danach gibt der IJPWTR die Kontrolle an ATER (TCPOPROC) zurück.

HINWEIS

- Der IJPWTR ist nach OS-Konvention programmiert.
- Damit der IJPWTR funktionieren kann, muß auf dem selben Processor an dem TCP läuft, gleichzeitig das ASP-DSP (Dynamic Support Program) IJP aktiv sein.
- Der ins TCP eingebaute IJPWTR wurde für die besonderen TCP-Anforderungen geändert (s.ausführliche Beschreibung).

LÄNGE D30_{HEX} Bytes

MODUL TCP1DSUP Display-Startup-Modul
CSECT TCP1DSUP
ENTRY via ATTACH von TCPOPROC
 CSECT PROC
EXIT Normal : XCTL auf DKP
 Abnormal: RETURN zum OS

FUNKTION

TCP1DSUP initialisiert die für Display-Ausgabe notwendigen I/O-Blöcke wie DEB, IOB und die Display-Boxes DBX. Die Display-Line-Zuordnungstabelle TCP1DTAB wird geladen. Display-Startbilddaten werden eingelesen (GET, INDATA über DDNAME = IDD); das Testbild wird an alle Displays ausgegeben, anschließend XCTL zu DKP.

SPEICHERBEDARF

7F8_{HEX} Bytes ≈ 2 K Bytes

MODUL DKP Display - Kontroll - Programm
CSECT TCP1DKP
ENTRY via XCTL von TCP1DSUP
EXIT RETURN zum OS, wenn SHUTDOWN eingeleitet wird

COMMUNICATION mit TCPOPROC

WAIT auf DISPECB
POST auf DISPECB2

SUBROUTINES

TCPTAUS via LINK
TCPKAUS via LINK
TCPPAUS via LINK
DKPV1 via LINK
DKPV2 via LINK
DKPV3 via LINK

FUNKTION

Entschlüsselt den Typ des Display-Befehls und delegiert die Befehlsausführung an die entsprechende Routine. Sequentialisiert bei graphischer Ausgabe die Aufbereitungs- und Ausgaberroutinen. Stellt 16K-Ausgabefeld zur Verfügung.

SPEICHERBEDARF

4A10_{HEX} Bytes \approx 18,5 K Bytes

TCPTAUS (ASS)
CSECT TEXTAUS, TCP1ZUS, CANCANAS
ENTRY via LINK von DKP
EXIT RETURN zum DKP

SUBROUTINES

TCP1ZUS via CALL
CANCANAS via CALL

FUNKTION

Daten einlesen für Text- und Show-Ausgabe;
Zustand der Bibliothek

SPEICHERBEDARF

6 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei folgenden TCP-Befehlen
benötigt:

dz
dt, name
de, name, t, nnn
dt
d-
da
de, 'TEXT', nn.xx
dd, 'TEXT', nn.xx
dd, name, t, nnn
de
, name, s
dd

TCPKAUS (ASS)
CSECT KURVAUS
ENTRY via LINK von DKP
EXIT RETURN zum DKP

SUBROUTINES

DKPUM via LINK

FUNKTION

Einlesen der Daten für graphische Displayausgaben

SPEICHERBEDARF

1,7 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei den folgenden TCP-Befehlen benötigt:

de a
 , name,
dd g
 am, ...
 gm, ...
 k, ...

DKPUM (PL/1)
ENTRY via LINK von TCPKAUS
EXIT RETURN zu TCPKAUS

SUBROUTINES

keine

FUNKTION

Sucht aus dem von TCPKAUS eingelesenen Feld alle Zahlenwerte aus und wandelt sie in FLOATING-POINT-Zahlen um. Beim Automatischen-Modus werden die fehlenden X-Werte erzeugt. Insgesamt können 4000 Zahlenwerte verarbeitet werden.

SPEICHERBEDARF

5748_{HEX} Bytes 22 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei den folgenden TCP-Befehlen benötigt:

de g
dd ,name, a
gm, ...
am, ...
k, ...

DKPV1 (PL/1)
ENTRY via LINK von DKP
EXIT RETURN zu DKP

SUBROUTINES

CANCAN via CALL

FUNKTION

Falls erforderlich wird durch einen CANCAN-Aufruf der Bildschirm gelöscht. Die eingelesenen Daten werden auf den gewünschten Maßstab umgerechnet und auf die entsprechenden Randbedingungen abgeprüft. Das auszugebende Bild wird wechselweise in zwei verschiedenen Ausgabebereichen erstellt. Während der Ausgabe aus dem einen Ausgabepuffer, wird in dem anderen ein neues Teilbild erstellt. Es erfolgt ebenfalls die Aufbereitung und Ausgabe von Maßstabslinien und Beschriftung.

SPEICHERBEDARF

74E0 Hex Bytes 30 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei den folgenden TCP-Befehlen benötigt:

de ,name, g
dd a
gm,...
am,...

DKPV2 (PL/1)
ENTRY via LINK von DKP
EXIT RETURN zu DKP

SUBROUTINES

CANCAN via CALL

FUNKTION

siehe Beschreibung DKPV1

SPEICHERBEDARF

74F8_{HEX} Bytes 30 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei den folgenden TCP-Befehlen benötigt:

de , name, k, ...
dd

DKPV3 (PL/1)

ENTRY, EXIT, SUBROUT

wie DKPV2

FUNKTION

siehe Beschreibung DKPV1

SPEICHERBEDARF

30 K

HINWEIS

Datenausgabe erfolgt im Logarithmischen Maßstab

TCPPAUS (ASS)
CSECT PLOTAUS
ENTRY via LINK von DKP
EXIT RETURN zum DKP

SUBROUTINES

PLOTA1 via LINK
PLOTA2 via LINK
PLOTA3 via LINK

FUNKTION

Einlesen der Plot-Daten und Suchen nach der richtigen A-Karte

SPEICHERBEDARF

2 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei den folgenden TCP-Befehlen benötigt:

de , name, p, nn.x
dd

d+ nach vorangegangener Plotausgabe
d-

PLØTA1 (PL/1)
ENTRY via LINK von TCPPAUS
EXIT RETURN zu TCPPAUS

SUBROUTINE

CANCAN

FUNKTION

Verarbeitung der A, B, C-Karten
Ausgabe der Koordinaten-Linien

SPEICHERBEDARF

6218_{HEX} Bytes 25 K Bytes

HINWEIS

Dieser Modul wird bei Plotausgabe auf das
Display benötigt

de ,name,p,nn.x
dd

PLØTA2 (PL/1)

ENTRY, EXIT, SUBROUTINE

wie oben

FUNKTION

Ausgabe der Beschriftung von Plotbildern

SPEICHERBEDARF

6420_{HEX} Bytes 26 K Bytes

PLØTA3 (PL/1)

ENTRY, EXIT, SUBROUTINE

wie oben

FUNKTION

Kurvenausgabe von Plotbildern
(D-Karten)

SPEICHERBEDARF

5FF0_{HEX} Bytes 25 K Bytes

MODUL TCP1TSDN
CSECT TCP1TSDN
ENTRY via LINK von TCP1BASE (CSECT TCP1WAIT)
EXIT RETURN nach TCP1WAIT in TCP1BASE

FUNKTION

Beendigung der SHUTDOWN - PHASE. Auf anstehende PREPARE - Commands wird HALT I/O gegeben. Nach dem Ausdrucken der Line-Error-Counts am Operator-Konsol erfolgt ein CLOSE für alle SPOOL-Datasets. Anschließend DELETE für die geladenen BTAM-Routinen. RETURN nach TCP1WAIT.

SPEICHERBEDARF

190₁₆ Bytes

Anhang C

TCP - Makros und - Kontrollblöcke

In den TCP-Assemblerprogrammen werden neben **den** allgemein bekannten IBM 360-Assembler-Makros (SYS1.MACLIB) folgende zusätzliche Makros verwendet, die zum Teil eigens für TCP codiert wurden (TCP.MACLIB):

ALEPH	IEFTIOT1
COMMAND	IEFUCBOB
CVT	IOBD
DDBX	MVL
DEBD	OPT
DKBX	SIETRTAB
DLBX	SUCB
HE	WTP
IECDSECT	WTT
IEECHAIN	
IEECUCM	
IEECVMUG	
IEEXSA	
IEFJFCBN	
IEFQMNGR	

Alle Makros, die speziell für TCP Codiert wurden, werden im folgendem beschrieben.

ALEPH

Dieses Makro dient zur Anfangsinitialisierung eines Programmes (CSECT) und zur Zuordnung eines Arbeitsbereiches (WØRKAREA). Für die WØRKAREA wird Register 13 als Basis-Adressregister verwendet.

FØRM

symbol ALEPH BASEREG = register , SPN = subpool nr.

- symbol : Ein in der Assembler Language gültiger Name.
- register : Ein Register, das als Basisregister verwendet werden soll.
- subpool nr: Nummer des subpools aus dem der Speicherbereich für die WØRKAREA zugewiesen werden soll.
Wird dieser Parameter weggelassen, so wird SPN = 0 angenommen.

Wird das Makro ALEPH verwendet, so muß im Programm eine DSECT für den Arbeitsbereich vereinbart sein. Die DSECT muß mit einer Doppelwortgrenze beginnen und enden. Der Anfangsname ist WØRKAREA, der Endname ist WØRKEND. Die ersten 18 F sind für die Savearea reserviert.

Form:	WORKAREA	DSECT	
	SAVEAREA	DS	9 D
	.	.	
	.	.	
	.	.	
	WØRKEND	DS	0 D

FUNKTION

Das Makro ALEPH veranlaßt zuerst mit dem Makro SAVE (14, 12), das Retten der Register.

Anschließend wird mit einem USING *, & BASEREG das bei BASEREG = angegebene Register als Basisadressregister verwendbar gemacht. Weiter wird mit einem GETMAIN Makro der Speicherplatz aus dem gewünschten Subpool für die WØRKAREA zugeordnet. Die Länge der WØRKAREA wird vor der Ausführung des GETMAIN-Makros berechnet. Nach der Speicherplatzzuordnung steht im Register 1 die Adresse des Speicherplatzes und damit auch die der Savearea.

Nun werden die Savearea-Adressen gespeichert, die Adresse der alten Savearea in die neue Savearea +4 und die der neuen in die alte Savearea +8.

Aus der alten Savearea wird der Inhalt des Registers 1 ins Register 15 gerettet.

Die Adresse der Savearea und WØRKAREA wird aus dem Register 1 in das Register 13 umgeladen und mit einem USING WØRKAREA, 13 dieses Registers auch als Adressregister für die WØRKAREA erklärt. Zum Schluß wird Register 15 in das Register 1 geladen, so daß im Register 1 wieder derselbe Wert steht wie bei Eintritt in das Programm.

Das Makro ALEPH soll in Verbindung mit dem Makro HE verwendet werden.

Das Makro DDBX

Schreibweise:

name DDBX

Das Makro DDBX generiert eine Display-Box-DSECT.
Jeder Display-Control-Unit ist eine DBX zugeordnet.
Sie wird im Modul TCP1DSUP aufgebaut und enthält
Display-Informationen. (Beschreibung siehe Bild 9)

Bild 9

DISPLAYBOX

DEZ	HEX	
0	0	DBXCHAIN
4	4	DBXUA
8	8	DBXECB
12	C	DBXCP
16	10	DBXCOUNT DBXDNR
20	14	DBXCBLI
24	18	IOBFLAG1 IOBFLAG2 IOBSENSO IOBSENSI
28	1C	IOBECBCC IOBECBPT
32	20	IOBFLAG3 IOBCSW
36	24	
40	28	IOBSIOCC IOBSTART
44	2C	IOBDCBPT
48	30	OPCODE IOBRESTR
52	34	IOBINCAM IOBERRCT
56	38	IOBUCBX
60	3C	STIND IOBNXTPT
64	40	IOBCCW
112	70	DBXAPP
132	84	DCBTIOT DCBMACRF
136	88	DCBIFLGS DCBDEBAD
140	8C	DCBOFLGS

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
0	4	DBXCHAIN	Pointer zur nächsten Displaybox
4	4	DBXUA	Adresse der Control Unit
8	4	DBXECB	ECB für Displayausgabe. Wird vom I/O-Supervisor gepostet, wenn die Ausgabe zu Ende ist.
C	4	DBXCP	Pointer zum Kanalprogramm
10	2	DBXCOUNT	Anzahl aktiver Kanalprogramme
18	2	DBXDNR	Anzahl der Displays pro Control Unit
20	6C	IOB	Siehe /8/
84-28	34	DCB	Data Control Block
84	4	DCBTIOT	Offset zum DD-Eintrag in der TIOT
88	1	DCBIFLGS	IOS Error Flags
89	3	DCBDEBAD	Adresse zum DEB
90	1	DCBOFLGS	Flags for Open

Das Makro DEBD

Schreibweise:

name DEBD

Das Makro DEBD kreiert eine Data Extent Block (DEB) - DSECT für einen BTAM-DEB.

Die Bedeutung der einzelnen Felder ist in /7/ beschrieben.

Das Makro DKBX

Schreibweise:

name DKBX TYPE = $\frac{\text{DSECT}}{\text{CSECT}}$

Wird das Keyword TYPE weggelassen, dann gilt DSECT.

Funktion:

- a) TYPE = CSECT
Die Konbox wird als CSECT angelegt.
- b) TYPE = DSECT
Eine DSECT der Konbox wird angelegt.

Die Konbox ist der zentrale Kontrollblock für TCP. Sie enthält Pointer zur Routinen und Kontrollblöcken und Selektionszeichen zur Steuerung der I/O-Geräte an den Datenstationen.

Aufbau und Beschreibung der Konbox siehe Bild 10.

Bild 10

DEZ HEX

0 0
4 4
8 8
12 C
16 10
20 14
24 18
28 1C
32 20
36 24
40 28
44 2C

KBXID	LB1EP
WAITEP	
DISAUSFD	
OUTSPEP	
ENDPUTEP	
HALTEP	
DYNØUTEP	
OPCM	
DISPECB	
DISPECB2	
DB1EP	

DEZ	HEX
48	30
52	34
56	38
60	3C
64	40
68	44
72	48
76	4C
80	50
84	54
88	58
92	5C
96	60
100	64

DISPECBL	
DBXNO	
KBXDTAB	
KBXLIB	
SVC255EP	
SVC254EP	
SVC253EP	
SVC252EP	
SVC251EP	
SVC250EP	
A (Ausgabefeld)	
DISPL- MODUS	Länge des Ausg.Feldes
DDCB	
SDCB	

DEZ	HEX
104	68
108	6C
112	70
116	74
120	78
124	7C
128	80
132	84
136	88
140	8C
144	90
148	94
152	98
156	9C
160	A0
164	A4
168	A8
172	AC
176	B0
180	B4
184	B8
188	BC

STATUS	ACTEND	TENO	ADLIST KBXTD
		KBXLED	
	KBXTLED		
KBXLE			
			KBXLE5
		KBXLE8	
	KBXT		
KBXTDLO			
			FREI
			KBXASPCW
			RESERVIERT
FREI	UBXD		
KBXLO			

DEZ HEX

191	BF	KBXDLO	
192	CO		
196	C4	RE	
200	C8	SERVIERT	
204	CC	FREI	FREI
208	DO	KBXCSCB	
212	D4	LISTINL	LISTOUTL
216	D8	ELISTIN	
220	DC	ELISTOUT	
224	EO	ELISTINA	
228	E4	ELISTOTA	
232	E8	TASKECB	
236	ED	TTIN	
240	FO	TTOUT	
244	F4	TCBLOCAD	

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
0	1	KBXID	X'FF' :KONBOX - Markierung
1	3	LB1EP	Adresse der 1. LINEBOX
4	4	WAITEP	Adresse des Entry-Point der CSECT TCP1WAIT im Modul TCP1BASE
8	4	DISAUSFD	1.Byte : KBEOD, dient der Kennzeichnung von EOD-Situationen, die beim Lesen der Rohdaten auftreten (X'80') 2.-4.Byte: KBADD, enthält die Adresse des von DKP zur Verfügung gestellten 16K-Display-Aus- gabefeldes
C	1		Dient der Kennzeichnung des 1. DKPUM-Aufrufs
D	3		Enthält die Anzahl der komprimierten Bytes zur Display-Ausgabe
10	4	OUTSPEP	Adresse der CSECT OUTSPOOL in TCP1BASE
14	4	ENDPUTEP	" " " ENDPUT " "
18	4	HALTEP	" " " TCP1HALT " "
1C	4	DYNOMTEP	" " Routine DYNOUT " "
20	4	OPCM	" " CSECT TCP10PCP " "
24	4	DISPECB	Display-Wunsch-ECB. Von TCPOPROC gepostet, wenn Display-Ausgabe durch DKP erfolgen soll.
28	4	DISPECB2	Display-Fertig-ECB. DKP teilt durch POST auf diesen ECB dem Modul TCPOPROC das Ende der Display-Ausgabe mit.
2C	4	DB1EP	Pointer zur 1. Display-Box (DBX)
30	4	DISPECBL	Pointer zur ECB-Liste für Displays. Diese Liste enthält die Adressen von Display-I/O-ECB's und Display-Wunsch ECB.
34	2	DBXNO	Anzahl der Display-Control-Units (gesteuert durch DD-Statements)
36	2		Frei
38	4	KBXDTAB	Pointer zur Display-Terminal-Zuordnungstabelle TCP1DTAB.

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG							
3C	4	KBXLIB	Adresse des TCP.LINKLIB-DCB (Library-DCB)							
40	4	SVC255EP	Reserviert für evtl. künftigen Umbau der TCP-SVC's: Die entsprechenden SVC-Modül n sind dann in den Modul TCP1BASE einzubauen und mittels eines SVC's der aus einem BR 15 besteht, anzuspringen.							
44	4	SVC254EP								
48	4	SVC253EP								
4C	4	SVC252EP								
50	4	SVC251EP								
54	4	SVC250EP								
58	4		Adresse des Ausgabefeldes, in dem die auf- bereiteten Display-Daten stehen							
5C	1		KBMOD: Enthält den Display-Ausgabe-Modus							
5D	3		KBIOL: Länge des Ausgabefeldes, in dem die aufbereiteten Display-Daten stehen.							
60	4	DDCB	Pointer zum Dynamic Buffering DCB							
64	4	SDCB	" " Simple " DCB							
68	1	STATUS	01 — LOGIN — Modus 02 — HOLD — Modus 04 — SHUTDOWN							
69	1	ACTENO	Anzahl der aktiven Terminals							
6A	1	TENO	" aller Terminals, für die DD-Statements existieren							
6B	0	ADLIST	Liste der Programmworte für die SIEMENS TRANS- DATA 8525-101. Die Liste enthält mehrere Selektions-Kombinationen für die Ein-/Ausgabe- Geräte der Station. Aufbau des Programmworts:							
			<table border="1" style="margin-left: auto; margin-right: auto;"> <tr> <td style="padding: 2px;">A</td> <td style="padding: 2px;">EOT</td> <td style="padding: 2px;">DC1</td> <td style="padding: 2px;">PS1</td> <td style="padding: 2px;">PS2</td> <td style="padding: 2px;">PA</td> <td style="padding: 2px;">ENQ</td> </tr> </table>	A	EOT	DC1	PS1	PS2	PA	ENQ
A	EOT	DC1	PS1	PS2	PA	ENQ				
			<p>A - Anzahl der nachfolgenden Zeichen (6) EOT- CCITT-Nr.5 - Zeichen DC1- " " " PS1- Selektionszeichen PS2- " PA - Programmanweisungszeichen ENQ- CCITT-Nr.5-Zeichen</p>							

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
	3		Näheres über den Aufbau des Programmwortes findet sich bei der Beschreibung der Terminal-Hardware
6B	0	Q	Quellenselektion
6B	7	KBXTD	Programmwort für die Kombination Tastatur & Drucker
72	7	KBXLED	" " " " Leser & Drucker
79	7	KBXTLED	" " " " Tastatur & Leser & Drucker
80	7	KBXLE	" " " " Leser CCITT-Nr.5, 8 Bit
87	7	KBXLE5	" " " " Leser Transparenz Mode, 5 Bit
8E	7	KBXLE8	" " " " Leser Transparenz Mode, 8 Bit
95	7	KBXT	" " " " Tastatur
9C	7	KBXTDLO	" " " " Tastatur & Drucker & Locher
A3	1		Frei
A4	8	KBXASPCW	Vom Internal Job Processor (IJP) benötigtes Control Word (nur bei der ASP-Version benötigt)
AC	4		Reserviert
BO	1		Frei
B1	0	S	Senkenselektion
B1	7	KBXD	Programmwort für die Kombination Drucker
B8	7	KBXLØ	" " " " Locher
BF	7	KBXDLO	" " " " Drucker & Locher
C6	7		Reserviert für weitere Senkenselektion
CD	3		Frei
DO	4	KBXCSCB	Adresse des CSCB-Feldes "Pointer To Exec Statement Parm Field"
D4	2	LISTINL	Länge von ECB-List-In
D6	2	LISTOUTL	" " ECB-List-OUT

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
D8	4	ELISTIN	Adresse der ECB-List-In (auf die TCPOPRØC mit WAIT wartet).
DC	4	ELISTOUT	Adresse der ECB-List-Out (auf die TCP1WAIT mit WAIT wartet).
EO	4	ELISTINA	Pointer zum aktuellen ersten Eintrag in ECB-List-In
E4	4	ELISTOTA	Pointer zum aktuellen ersten Eintrag in ECB-List-Out
E8	4	TASKECB	Task-ECB für die Task TCPOPRØC
EC	4	TTIN	Pointer zur Input Translate Table
FO	4	TTOUT	" " Output " "
F4	4	TCBLOCAD	Adresse des TCB für TCPOPRØC
F8	0	KBXLENG	

Das Makro DLBX

Schreibweise:

name DLBX

Das Makro DLBX generiert eine Linebox - DSECT.

Jedem Terminal, für das in der TCP-Prozedur ein DD-Statement existiert, ist eine Linebox zugeordnet. Sie wird in der Initialisierungsphase aufgebaut und enthält DCB's sowie Informationen über den momentanen Zustand des assoziierten Terminals und über die momentane Phase des Dialogs "Benutzer-TCP".

Aufbau und Beschreibung der Linebox (LBX) siehe Bild 11.

LINEBOX

DEZ HEX

0	0	LBXCHAIN			
4	4	INECB			
8	8	OUTECB			
12	C	BUFL BUFADS			
16	10	MSBUFADS			
20	14	SPOOLTCB			
24	18	SELINDI	SELINDØ	ACTION	
28	1C	RECBUFAD			
32	20	LINEAD			
36	24	TFLG	LINENØ	PARZG	CC1
40	28	CC2	USERID		
44	2C	LAMEMBN			
48	30				
52	34	BCODE	ANZPAR	DATA	BFLG
56	38	PSODE1	WCODE1	PARF1	
60	3C	W A D R 1			
64	40	PCODE2	WCODE2	PARF2	
68	44	W A D R 2			
72	48	PCODE3	WCODE3	PARF3	
76	4C	W A D R 3			
80	50	PCODE4	WCODE4	PARF4	
84	54	W A D R 4			

DEZ	HEX	
88	58	PCODE5 WCODE5 PARF5
92	5C	W A D R 5
96	60	DISPLSTA WORKTTR
100	64	DISPNR DISPUNIT
104	68	DISCB
108	6C	S E Q D C B
112	70	
116	74	
196	C4	PARTDCB
200	C8	
284	11C	PARTDCØ
372	174	DECB DECSDECB
376	178	DECTYPE DECLNGTH
380	17C	DECONLTT DECDCBAD
384	180	DECAREA
388	184	DECSSENS DECSSENS1 DECCOUNT
392	188	DECCMCO DECENTRY
396	18C	DECFLAGS DECRLN DECRES PN
400	190	DECTPCOD DECERRST DECCSWST

DEZ HEX

404	194	DECADRPT	
408	198	DECPOLPT	
412	19C	SPDSBLAD	
416	1A0	VOLSER	
420	1A4	F R E I	
424	1A8	WORKAASP	
428	1AC	FDCBAD	
432	1B0	LBXTIME	
436	1B4	DDSMN	
484	1E4		
488	1E8	DBCOD	DWCOD
492	1EC	DSEITE	
532	214	DWCOD ³	DWCOD ⁴ PARNAM
536	218		
604	25C		
608	260		

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
0	4	LBXCHAIN	Pointer zur nächsten Linebox
4	4	INECB	ECB für TCPOPROC. Von TCP1BASE gepostet, falls TCPOPROC einen Auftrag ausführen soll.
8	4	OUTECB	ECB für TCPOPROC. Von TCPOPROC gepostet, wenn ein Auftrag ausgeführt ist.
C	0	BUFL	Länge des auszugebenden Puffers
C	4	BUFADS	Adresse eines Text-Puffers
10	4	MSBUFADS	Adresse eines Message-Puffers (asynchrone Messages)
14	4	SPOOLTCB	Adresse des TCB von TCP1SPOL
18	1	SELINDI	Diese Zahl addiert zu ADLIST (in Konbox) ergibt die Adresse der Terminal-Geräte-Selektion für Quellen (INPUT)
19	1	SELINDØ	Dasgleiche für OUTPUT (Senkenselektion)
1A	2	ACTION	Beide Bytes geben Informationen über den momentanen Zustand der Leitung und über den momentanen Zustand der einzelnen Tasks. Sie dienen zur Steuerung des internen Task-Ablaufs für die Bedienung der betreffenden Leitung.
			<u>1. Byte:</u>
		SCHLO	X'80' Output für Entschlüsselung
		MSOUT	X'40' Message Output
		SCHLOTIN	X'20' Input-Output für Entschl.
		LOCAL	X'10' Lokalbetrieb
		SPLTASK	X'08' Spooltask aktiv. Dynamische Eingabe
		LINEDOWN	X'04' Line Down
		TEMPERR	X'02' Behebbarer Fehler an der Leitung
		ERRMSOUT	X'01' Error Message steht zur Ausgabe an.

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
			<u>2.Byte:</u>
		SWITCHB	X'01' Outspool wird für Ausgabe angesprungen
		SYSOUT	X'02' Output der Klasse X liegt vor
		EODADBIT	X'04' EOD-Bedingung bei Spool-out oder Outspool
		CHAINBIT	X'08' Spoolout will Fehlernachrichten am Terminal absetzen
			X'10' PL1-Start-Output
1C	4	RECBUFAD	Adresse des angeforderten Puffers für dynamisch gepuffertes Einlesen
20	4	LINEAD	Hardware-Terminal-Adresse
24	1	TFLG	TFLG enthält Informationen über den momentanen Stand des Dialogs "Benutzer-TCP".
		EIN	X'80' Benutzer hat sich eingeschaltet
		SCHLPD	X'40' I/O-Wunsch von Entschlüsselner
		MSGPD	X'20' I/O-Wunsch von Message
		INPUT	X'10' Eingabe wird erwartet
		SPOOLAUT	X'08' dyn.gepufferte Ausgabe erwartet
		FORMAT	X'04' Formatierte Eingabe erwartet
		COMMAND	X'02' Befehl wird erwartet
		SPOOLIN	X'01' dyn.gep. Eingabe erwartet
25	1	LINEND	Relative Line Number
26	1	PARZG	Parameterzeiger
27	1	CC1	TCP-Fehlernachricht-Code
28	1	CC2	Interner TCP-Routinen-Completion Code
29	3	USERID	Benutzeridentifikation
2C	8	LAMEMBN	Member-Name des bearbeiteten Members

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
34	1	BCODE	Befehlscode des letzten TCP-Kommandos
35	1	ANZPAR	Anzahl der zum Befehl gehörenden Parameter
36	1	DATA	X'80', wenn nach dem Befehl Daten einzulesen sind
37	1	BFLG	1.Bit: Umschalte-Befehl gegeben 2.Bit: Ein&Lies verboten
38	1	PCODE1	Nummerierung der Parameter
39	1	WCODE1	Code des zum Parameter gehörigen aktuellen Wertes
3A	1	PARF	Parameterflag; X'80', wenn Parameter korrekt eingetragen
3B	1		
3C	4	WADR1	Adresse eines Namens oder Datenfeldes, das (anstelle von Werten) die Parameterinformation enthält
		:	
		:	
		:	Sinngemäß gilt das gleiche für die Felder PCODE2 bis WADR5
60	1	DISPLSTA	Display-Status
61	3	WORKTTR	
64	1	DISPNR	Display-Nummer (Hardwareadresse)
65	3	DISPUNIT	Hardware-Adresse der Display CU
68	4	DISCB	
6C	88	SEQDCB	DCB für Spool-Data-Set. Sequentiell
C4	88	PARTDCB	DCB für User-Library Data Set. Input. Partitioned.
11C	88	PARTDCØ	DCB für User-Library Data Set. Output. Partitioned
174	0	DECB	Data Event Control Block für die Terminal Line (BTAM) (s.auch IBM/360 ØS BTAM Program Logic Manual Y30-2001)

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
174	4	DECSDECB	Event Control Block für Terminal Line
178	2	DECTYPE	Operation Type. Kennzeichnet Kanalprogramm
17A	2	DECLNGTA	Buffer Length oder Area Length
17C	0	DECONLTT	Reserviert für Online Terminal Test
17C	4	DECDCBAD	Adresse des BTAM-DCB (SDCB oder DDCB)
180	4	DECAREA	Adresse des Ausgabebereiches
184	1	DECSSENSO	SENSE-Information (bei I/O-Fehler)
185	1	DECSSENS1	Reserviert
186	2	DECCOUNT	Residual Count
188	0	DECCMCO	Command Code bei dem ein Error auftrat
188	4	DECENTRY	Zeigt auf das betreffende Programmwort zur Selektion der Terminal-Komponenten in der Konbox.
18C	1	DECFLAGS	Status-Flags. Nur Bit 4 ist wichtig. (Bedeutung: s. BTAM-Manual)
18D	1	DECRLN	Relative Line Number
18E	2	DECRESPT	1.Byte: Quittung auf Terminal-Selektion 2.Byte: Quittung auf Textübertragung
190	1	DECTPCOD	BTAM-Code für das aktuelle CCW
191	1	DECERRST	Beschreibung diverser I/O-Errors (s.BTAM-Manual)
192	2	DECCSWST	Status Bits vom CSW des letzten CCW
194	4	DECADRPT	
198	4	DECPOLPT	Für Retry Count verwendet
19C	4	SPDSBLAD	Adresse von Spool Data Set (Schreib)
1A0	6	VOLSER	Volume Serial Number
1A6	2		Frei

OFFSET	LÄNGE (BYTE)	NAME	BEDEUTUNG
1A8	4	WORKAASP	Adresse der Work-Area von Spoolout
1AC	4	FDCBAD	Adresse des DCB für Display-Ausgabe von fremden Members und sequ.DS.
1BO	4	LBXTIME	CPU-Zeit für eine Terminal-Sitzung wird hier gespeichert
1B4	54	DDSMN	DS-Name und Member-Name für Display
1EA	1	DECODE	Alter Display-Befehlcode wird hier gerettet
1EB	1	DWCODE	Alter Display-Parameter-Wertcode
1EC	40	DSEITE	Seiten-Nr. für Display-Text, -Plot; Maßstab bei graph. Display; Anfangsposition bei Direkt-Text.
214	1	DWCODE3	Alter Display-Parameter-Wertcode
215	1	DWCODE4	Alter Display-Parameter-Wertcode
216	72	PARNAM	Enthält DS-Name, Zeilennummer, Formatangabe usw.
260	0	LBXENDE	

Beschreibung des Makros

HE

Mit dem Makro HE wird ein Programm beendet, das mit dem Makro ALEPH eingeleitet wurde.

Es gibt den durch das Makro ALEPH zugeordneten Speicherplatz frei und führt ein RETURN Makro aus.

Form:

symbol HE CØDE = code, SPN = subpool nr.

symbol: Ein in der Assembler Language gültiger Name.
code: Ein Returncode wie im Makro RETURN.
Wird dieser Parameter nicht angegeben, so wird
CØDE = 0 angenommen.
subpool nr.: Nummer des subpools, aus welchem durch ALEPH Speicher-
platz für die WØRKAREA zugeordnet wurde.
Wird dieser Parameter nicht angegeben so wird SPN = 0
angenommen.

Funktion:

Im Makro HE wird die Länge der WØRKAREA berechnet, die Adresse der WØRKAREA in das Register 11 umgeladen und die Adresse der alten Save-area ins Register 13 geladen. Mit FREEMAIN wird der Speicherplatz freigegeben und mit dem Makro RETURN das Programm beendet.

Das Makro IOBD

Schreibweise

name IOBD

Das Makro IOBD baut eine Input/output Block - DSECT für einen BTAM-IOB auf.

Die Bedeutung der einzelnen Felder dieses IOB's ist beschrieben in /7/.

Makro-Beschreibung: OPT

Das Makro OPT befindet sich auf der TCP-Maclib.

Zweck: Das Flowchart-Programm kann durch Angabe von Parametern in seinem Ablauf gesteuert werden, z.B. Art der gezeichneten Symbole. Diese Parameter werden in einer OPT-Anweisung übergeben: die OPT-Anweisung ist die erste Anweisung des Flowchart-Programms, die Parameter werden durch Lochen der Ziffern 0 bzw. 1 in bestimmten Spalten der Lochkarte angegeben.

Ein OPT-Parameter, Ziffer 1 in Spalte 24, ermöglicht, daß nur Karten vom Flowchart-Programm ausgewertet werden, die in Spalte 0 und 1 mit *\$, bzw. C* beginnen. Auf diese Art ist es möglich, in Assembler-bzw. Fortranprogramme die Flowchart-Steueranweisungen an der logisch richtigen Stelle als erklärenden Kommentar einzufügen. Um bei der Assemblerprogrammierung den selben Kartenstapel sowohl durch Assembler als auch durch das Flowchart-Programm auswerten zu können, muß die als erste Anweisung erscheinende OPT-Karte dem Assembler bekannt sein. Dies wird durch die Definition eines Pseudo-Makros OPT erreicht.

Wirkung: OPT wird durch den Makro-Assembler zum erklärenden Assembler-Kommentar "**Dient zur Steuerung des Flowchart-Programms" expandiert.

Das Makro SUCB

Schreibweise:

```
name SUCB
```

Das Makro SUCB (Start Up Control Block) wird während der TCP-Initialisierung benötigt. Es enthält während dieser Phase Informationen, die nach erfolgter Initialisierung in der Konbox bzw. in den Lineboxes gehalten werden.

(Beschreibung siehe Bild 12)

Bild 12

S U C B

Dez HEX

0	0	SUSIZE	
4	4	SULBXST	
8	8	SULBXEND	
12	C	SUCSCB	
16	10	SUDEBL	
20	14	SUTIOT	
24	18	SULINO	
28	1C	SUTDCB1	
32	20	SUTDCB2	
36	24	SUTTOUT	
40	28	SUTTIN	
44	2C	SUPARM	SUBUFNO
48	30	SUBUFFL	
52	34		
56	38		
60	3C		
64	40	SUBNO	SUBLENG

SUSIZE	Länge des SUCB in Bytes
SULBXST	Adresse der 1. LBX
SULBXEND	Adresse der letzten LBX
SUCSCB	Adresse des Feldes "Pointer To Exec-Statement Parm Field" im CSCB
SUDEBL	DEB - Länge
SUTIOT	Adresse des TIOT
SULINO	Anzahl der Lines, für die DD-Statements existieren
SUDCB1	Adresse des SDCB
SUDCB2	Adresse des DDCB
SUTTOUT	Pointer auf die Translate Table "EBCDIC - ISO7"
SUTTIN	Pointer auf die Translate Table "ISO7 - EBCDIC"
SUBUFNO	Anzahl der Puffer (gezonte Darst.)
SUBUFFL	Länge der Puffer (gezonte Darst.)
SUBNO	Anzahl der Puffer (gepackte Darst.)
SUBLENG	Länge der Puffer (gepackte Darst.)

Das Makro WTP

Das Makro **WTP** befindet sich auf der Platte TCPLIB in der Library TCP.MACLIB. Es kann wie ein Systemmakro verwendet werden, in dem man die TCP.MACLIB durch eine DD-Karte an die SYS1.MACLIB kettet.

Anwendungszweck:

Das Makro **WTP** ist geeignet, während der Ausführung eines Assembler-Programms zu Testzwecken und zur Information über den Programmablauf eine Nachricht auszugeben. Die Nachricht erscheint auf dem Listing des Benutzers.

Schreibweise: Es gelten die Regeln der Assembler-Programmierung

Name

WTP 'Text' [,N = ein Zeichen]

Name:

wird ein Name angegeben, so kann das Makro als Sprungziel oder als Referenz verwendet werden.

'Text':

die Zeichenkette innerhalb der Apostrophe wird später als Nachrichtentext ausgegeben. (Ein Apostroph innerhalb des Textes muß durch zwei Apostrophe dargestellt werden.); maximale Anzahl der Zeichen = 125; es gelten die Regeln über Fortsetzungskarten.

N = ein Zeichen:

kann weggelassen werden bei Programmen, die aus nur einer CSECT bestehen; besteht ein Programm aus mehreren CSECT, bzw. DSECT, so muß in jeder SECT ein anderes Zeichen verwendet werden, dieses Zeichen muß bei jedem WTP-Makro der SECT geschrieben werden.

Wirkungsweise:

Der erste Makroaufruf **WTP** pro Assemblerablauf erzeugt neben den eigentlichen Vorbereitungs- und Ausgabestaments außerdem die Versorgungsblöcke DCB und WORKAREA. Er belegt einen Platz (in Bytes) von 393 + Anzahl der Textzeichen. Jeder weitere Aufruf erzeugt nur Vorbereitungs- und Ausgabestaments. Die Expansion belegt einen Platz (in Bytes) von 102 Anzahl der Textzeichen.

Während der Programmausführung können die WTP's in beliebiger Reihenfolge passiert werden.

Das Makro WTP schreibt den Text in eine Liste, die zusammen mit anderen Ergebnissen und Nachrichten über die Output-Queue ausgegeben wird.

Für den Go-Step wird dazu folgendes DD-Statement benötigt:

```
//WTPMESS* DD SYSOUT = A;
```

dabei muß * dem Zeichen in N = * entsprechen;

falls N = fehlt, wird * = G, d.h.

```
//WTPMESSG ... verlangt.
```

Achtung:

- 1) Es darf nur eine CSECT, bzw. DSECT mit WTP-Makros in einem Lauf assembliert werden.
- 2) Besteht das Programm aus mehreren, in getrennten Läufen assemblierten Teilen, so müssen die WTP's der gleichen CSECT, bzw. DSECT mit dem gleichen N = * Zeichen spezifiziert werden.
- 3) Für jedes N = * Zeichen muß ein //WTPMESS* DD-Statement eingefügt werden.
- 4) Soll mit einem WTP-Makro verschiedener Text ausgegeben werden, so muß im WTP-Makro der Platz durch Angaben eines DUMMY-Textes genügender Länge freigehalten und der aktuelle Text während der Programmausführung auf diesen Platz gebracht werden.
der freigehaltene Platz beginnt bei Name + 9 Bytes.
- 5) Das Makro WTP ist nicht reenterable.

Das Makro WTT

MACRO

WTT

(Write - to - terminal)

FUNKTION

Eine in WTT angegebene Nachricht wird dem Benutzer am Terminal ausgegeben oder in das Member M seiner Bibliothek geschrieben, wenn der Befehl während des Programmablaufs ausgeführt wird. (vergl. WTO, WTP)

Voraussetzung

TCP ist aktiv; sonst keine Wirkung

Schreibweise

MARKE WTT 'NACHRICHT'

SPEICHERBEDARF pro Aufruf

82₁₀ Bytes + Anzahl der Nachrichtenzeichen

Achtung

WTT ist für Testzwecke geeignet, doch sollte es nicht zu häufig und keinesfalls in unkontrollierten Schleifen verwendet werden. Stehen keine Buffer mehr zur Verfügung, werden die Nachrichten vernichtet.

JCL

WTT befindet sich auf der TCP.MACLIB, es muß also die TCP.MACLIB an die SYSLIB DD SYS1. MACLIB für den Assemblierungslauf gekettet werden.

Dynamische Parameterversorgung

Sollen erst während des GO-STEPS die NACHRICHTEN-Zeichen in das Macro gebracht werden, so muß

- 1.) im Macroaufruf genügend Platz reserviert werden
- 2.) die NACHRICHT - Zeichen ab MARKE + 21₁₀ abgespeichert werden.

ATTRIBUTE Serially reusable, not reenterable

FORTRAN Subroutine WTT ('TEXT #')

Für FORTRAN steht eine Subroutine WTT ('TEXT#') zur Verfügung, die mittels CALL aufgerufen werden kann.

FUNKTION

Der in Apostrophen angegebene TEXT wird entweder an dem Terminal ausgegeben, an dem der Benutzer aktiv ist, oder er wird auf das Member M geschrieben, wenn der Benutzer nicht aktiv ist, sobald das Unterprogramm aufgerufen wird.

Schreibweise: CALL WTT ('TEXT #')

Die Textzeichen müssen in Apostrophen stehen und mit einem # abgeschlossen werden. Wird Text nicht mit einem # abgeschlossen, so werden nur die ersten drei Zeichen der Nachricht zusammen mit einem Hinweis auf das fehlende # ausgegeben.

Achtung

Die Anzahl der TEXT - Zeichen ist auf 62 beschränkt. Werden mehr Zeichen angegeben, hat das Unterprogramm überhaupt keine Wirkung.

TCP muß aktiv sein, sonst keine Wirkung!

Der Benutzer muß eine gültige TCP-Identifikation besitzen, sonst keine Wirkung!

WTT ist als Testhilfe gedacht, doch sollte es nicht unnötig oft verwendet werden (starke Systembelastung). Um die Verwendung des WTT-Aufrufes in unkontrollierten Schleifen zu beschränken, kann jeder WTT-Aufruf höchstens 20 mal mit einer Wirkung durchlaufen werden. Mehr Durchläufe bleiben wirkungslos.

ATTRIBUTE Nicht reenterable, bedingte Reusable.

Anhang D

Spezielle Blitzstartprogramme (H. Santo)

Folgende Blitzstartprogramme werden in diesem Anhang beschrieben:

XIAK 12

XIAK 24

XCAE

D.1 Blitzstartmodul XIAK12

Der Loadmodul XIAK12 wird von der CSECT PRØC (Modul TCPOPRØC) über den Modul TCP1SPRØ dynamisch initialisiert (MACRØ LINK), wenn der Terminalbenutzer die Ausführung des Befehls

BLI, XIAK12, MEMBERN

verlangt.

Hierbei kennzeichnet MEMBERN ein Member in der "partitioned" organisierten Bibliothek (TCP.XXX.USER) des Benutzers.

Das Member besitzt die im TCP übliche Blocklänge von 1600 Byte mit einer logischen Satzlänge von 80 Byte, wobei der letzte Block kleiner als 1600 Byte sein kann.

Das Programm XIAK12 wandelt die im quasitransparenten Modus mit dem Terminalbefehl

LIES, LOCH ... mit Parameterangabe CODE = BIN

über den Lochstreifenleser in die Benutzerbibliothek eingelesenen Daten um in vorzeichenlose Dezimalzahlen. Das neue Member, das die aufbereiteten Daten enthält, bekommt denselben Namen wie das Member, mit den Rohdaten. Es handelt sich bei den eingelesenen Rohdaten um Daten eines 8-Kanal-Lochstreifens (Ausgabe eines Vielkanalanalysators, bei welchem nur 6 Kanäle relevante Information liefern.) Die 6 relevanten Kanalinhalt der beiden aufeinanderfolgenden Sprossen ergeben entsprechend aneinandergesetzt die Binärdarstellung eines Meßwertes.

Um das Einlesen an der Siemensdatenstation zu ermöglichen, ist der 8. Kanalinhalt immer gesetzt.

Das Zeichen der 2. Sprosse ohne Lochung (nur Transportloch) würde sonst als Endezeichen (NUL) interpretiert werden und den Einlesevorgang beenden.

Die 2. Sprosse ist durch Lochung des 7. Kanals gekennzeichnet.

Beispiel der Darstellung auf

Lochstreifen	als Rohdaten	Hexadezimalwert nach Umwandlung	Dezimalwert
<pre> ● ● ● ○ ○ ○ ● ● ● ○ ○ ○ ○ ○ ○ ● ○ ○ ○ ○ ○ ○ ● ● ● ● ● ○ ○ ○ ○ ● </pre>	X'C781'	X'0101'	449
	X'CO17'	X'0007'	7

Die größte vorkommende Zahl ist 2^{12} , da in jeder der beiden Sprosse je 6 gültige Kanalhalte vorhanden sind. Das entspricht einer 4-stelligen Dezimalzahl, die in gezonter Darstellung 4-Byte einnimmt. Das nachfolgende 5. Byte wird zur Trennung der Ziffern mit einem Leerzeichen aufgefüllt. Dadurch, daß einem Hexadezimalwert von 2 Byte ein dezimaler Wert mit 4 Byte + Zwischenraum entspricht, muß Lesen und Schreiben auf den Datensatzsynchon vor sich gehen.

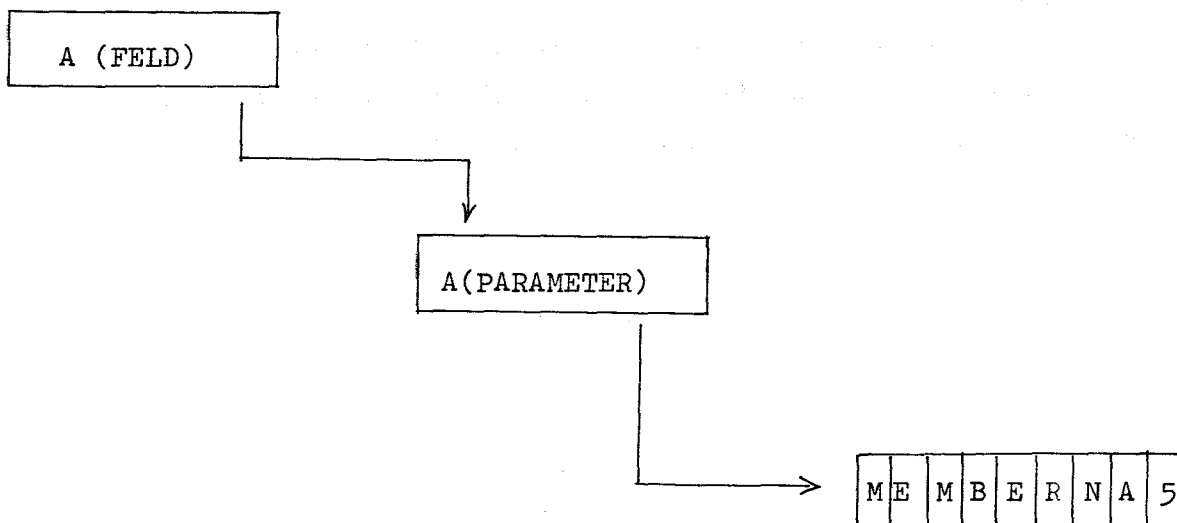
Das Programm trägt das Attribut RENT.

EINGABEPARAMETER

Register 3: enthält die Adresse der Linebox

Register 1: zeigt auf ein Feld in welchem die Adresse eines Parameterfeldes steht, das den Membroamen enthält.

REG1



Parameter aus der Linebox:

PARTDCO Adresse des Datenkontrollblockes, der den Benutzer-
 datensatzes beschreibt (Ausgabe)

PARTDCB wie oben nur für (Eingabe)

USERID Benutzeridentifikation

Ausgabeparameter

LINEBOX

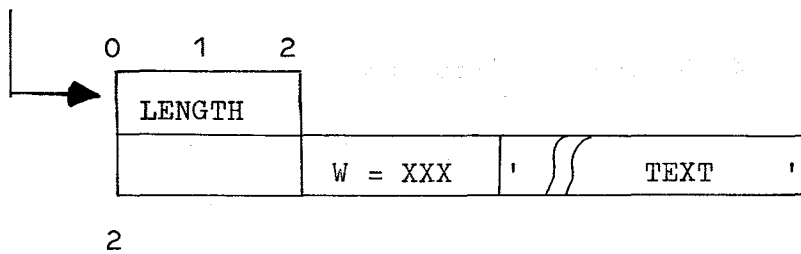
LCC12 X'00' oder Fehlercodes

XIAK12

Bei der Initialisierung werden die Adressen der Fehlerrountinen in den PARTDCB gespeichert. Das Programm ist reentrant, deshalb müssen die MACRØS in ihren Listen- und Ausführungsformen verwendet werden. Die Listenformen werden im Arbeitsbereich des Programmes aufgebaut.

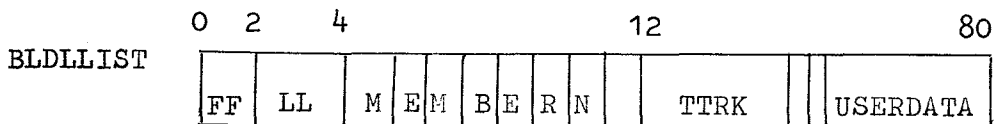
Für die Benachrichtigung des Terminaloperators mit Hilfe eines SVC's wird eine Liste folgender Struktur aufgebaut

Reg 1



XXX = Benutzerindifikation = USERID
 TEXT = ZZZ BEARBEITETE WØRTE
 LENGTH = Länge der Nachricht in Byte

und deren Adresse in Register 1 übergeben.
 Die Eingabeliste für das Macro BLDL wird im Arbeitsbereich angelegt.



FF = Anzahl der Einträge hier 1
 LL = Länge eines jeden Eintrages hier 76 =
 Gesamtlänge - 4
 MEMBERN wird dem Eingabeparameterfeld entnommen.

Es wird geprüft ob der Membername in der Bibliothek des Benutzers vorhanden ist. Wird der zu ändernde Member nicht gefunden, übergibt man der Linebox in LCC12 den Fehlercode H'150' um das Ausschreiben der Nachricht "Name nicht gefunden" am Terminal zu veranlassen. Bei I/O-Fehler wird LCC12 = H'110' gesetzt und die Nachricht Lesefehler Inhaltsverzeichnis am Terminal abgesetzt.

und als Dezimalzahl (4 Byte) in das Ausgabefeld AREAA übertragen. Ein Blank zur Trennung eingefügt. Die Adresse im Ausgabefeld um ein Displacement von 5 erhöht. Die Adresse im Eingabefeld um 2 erhöht. Ist das Ausgabefeld voll, so wird der Block anschließend an den letzten Member ausgeschrieben. Beim 1. Block die relative Spuradresse festgehalten und ein Merker gesetzt, daß der 1. Block bearbeitet wurde. (BZ = X'01'). Die Anzahl der übertragenen Blöcke (BN) um Eins erhöht. Ist FEHLERK gesetzt, so wird dem Benutzer die Anzahl der bearbeiteten Worte an seinem Terminal ausgeschrieben. Wurde ein Fehler beim 1. Wort festgestellt, so wird der Eintrag in das Inhaltsverzeichnis seiner Bibliothek übergangen und das Programm beendet.

WRITEN

XA Sind jedoch nicht bearbeitete Daten im Eingangspuffer vorhanden, so wird ihre Bearbeitung fortgesetzt und bei Ende des Eingabepuffers ein neuer Block eingelesen.

EODADADR Trifft man auf Ende des Ausgabedatensatzes d.h. EODAD, so wird die Anzahl der ausgegebenen Meßdaten (= 1 Kanalinhalt eines Vielkanalanalysators) über die geschriebene Anzahl voller Blöcke die Anzahl der Byte im letzten Block bestimmt, und als gezonte Dezimalzahl innerhalb des Parameterfeldes für den SVC 253 notiert.

ENDDIR In der als Output des Macros BLDL erzeugten Liste wird die neue relative Spuradresse eingetragen (der Membereinträge bleibt derselbe) und im Directory, der alte Membereintrag ersetzt.

Fehlerfälle

Bei den verwendeten BPAM Macros werden die Returncodes geprüft und sinngemäß die definierten Fehlereinträge in LCC12 der LINEBOX vorgenommen.

LCC12	H'150'	Name nicht gefunden
	H'110'	Lesefehler Inhaltsverzeichnis
	H'107'	Bibliothek voll
	H'106'	Schreibfehler Inhaltsverzeichnis
	H'119'	Lesefehler Bibliothek
	H'105'	Directory voll
	X'OAA0'	Stanzfehler
	X'OAA1'	Stanzfehler Wortbeginn
	X'OAA2'	Falsche Wortbeginnmarkierung

D.3 Blitzstartmodul XCAE

Der Aufruf des Programmes XCAE erfolgt bei Eingabe des Befehles

BLI, XCAE, MEMBERN

am Terminal durch die CSECT PROC (Modul: TCPOPROC) über
TCP1SPRØ

EINGABEPARAMETER:

Register	1	enthält die Adresse des Parameterfeldes	
Register	3	Adresse der LINEBØX	
LINEBØX			INPUT
PARTDCB]	Datenkontrollblöcke	OUTPUT
PARTDCØ			

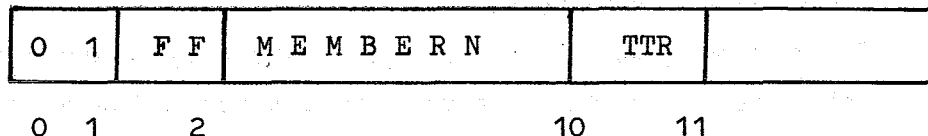
AUSGANGSPARAMETER:

LINEBØX
LCC12 0 oder entsprechende Fehlercodes

Programmablauf:

XCAE

Der Inhalt von Register 1 adressiert ein Parameterfeld, welches den Namen eines Members enthält, auf welchen die spezielle Umwandlungsfunktion angewendet werden soll. Der Membername wird zum Aufbau einer Liste für das Macro BLDL verwendet.



Das 1. Byte gibt die Anzahl der Einträge pro Liste an hier : X'01'.

Das 2. Byte definiert die Länge eines jeden Eintrages hier: X'FF'.

Die Returncodes des Macros BLDL geben an, ob der gesuchte Member in der Bibliothek vorhanden ist (→NAMEGEF), nicht existiert (→NAMENØTF) oder I-Ø-Fehler aufgetreten sind (→IØERRF)

NAMEGEF

Über das Macro FIND (Eingabeparameter: Relative Adressliste) wird dem Kontrollprogramm mitgeteilt, daß die nachfolgende Leseoperation beim 1.Block des in der Liste spezifizierten Members beginnen soll.

READNEU

Blockweise (1600 Byte max.) wird der Member in den Arbeitsbereich des Moduls XCAE übertragen und die eingelesenen CAE-Zeichen in entsprechende EBCDIC-Zeichen übersetzt. Die verwendete Codetabelle und die aufgestellten Übersetzungstabellen sind weiter unten aufgeführt.

MAIABF

MINABF

Über die Codezeichen für Buchstabenumschaltung bzw. Ziffernumschaltung wird die zugehörige Übersetzungstabelle ausgewählt und mit ihrer Hilfe Zeichenweise die CAE-Codezeichen in EBCDIC-Codezeichen übersetzt.

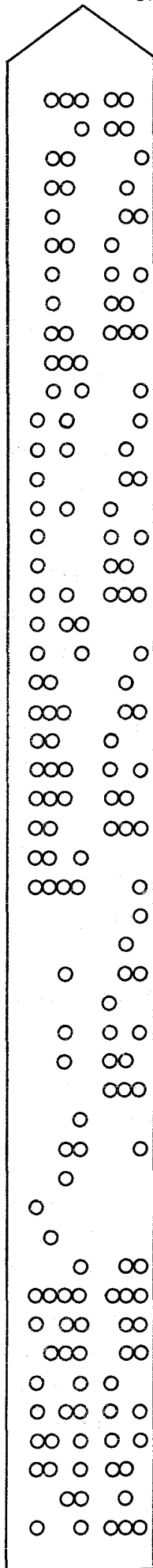
- TRANSL** Ist das zu übersetzende Zeichen in seiner Bedeutung 'neue Zeile', so wird der Satz (80 Byte) im Ausgabefeld beendet und wenn notwendig mit Leerzeichen aufgefüllt. Alle Zeichen, denen in der Übersetzungstabelle die Wertigkeit X'FF' zugeordnet wurde, werden ignoriert. Die übersetzten Zeichen werden in den Ausgabepuffer (1600-Byte) übertragen.
- WRITE** Ist der Ausgabepuffer voll oder sind alle Daten des Members bearbeitet, so werden die übersetzten und aufbereiteten Daten blockweise auf den "partitioned" organisierten Datensatz des Benutzers geschrieben.
- ZEIVØRH** Der letzte Block kann weniger als 1600 Zeichen enthalten, muß jedoch, wenn notwendig, vor dem Ausschreiben unter Einfügen von Leerzeichen auf ein Vielfaches der logischen Recordlänge (hier LRECL=80 Byte wegen Kartenformat) ergänzt werden.
- ENDST** Das neu generierte Member wird unter dem alten Membernamen in das Inhaltsverzeichnis des Datensatzes des Benutzers aufgenommen. An möglichen Fehlercodes können der Linebox im Parameterfeld LCC12 folgende Werte übergeben werden:
- 107 Bibliothek voll
 - 108 Schreibfehler Bibliothek
 - 110 I-O Fehler (Makro: BLDL)
 - 119 Lesefehler Bibliothek
 - 150 Membername nicht gefunden.

Übersetzungstabelle CAE - EBCDIC

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F	
	7F F1	50 F2		6E F4			F7	6D F8			7C		16 16	MA7 MA7		0
7A FO			4C F3		6C F5	5A F6			F9	40 40					7F 7F	1
61 4E		C3 C3			C5 C5	C6 C6			C9 C9	7F 7F						2
	C1 C1	C2 C2		C4 C4			C7 C7	C8 C8			4B			MIN MIN		3
60			D3		D5	D6			D9			6F 5C			OD OD	4
	D1	D2		D4			D7	D8					7D 5D	7F 7F		5
		E2 E2		E4 E4			E7 E7	E8 E8					LB 4D			6
			E3 E3		E5 E5	E6 E6			E9 E9						7F 7F	7
																8
																9
																A
																B
																C
																D
																E
																F

Allen nicht zugelassenen Codezeichen wird der Hexadezimalwert 7C zugeordnet. Das entspricht dem Zeichen ". Bei der Ausgabe des Members sind somit leicht die Codeverstümmelungen zu erkennen, welche nicht zugelassene Zeichen erzeugt hatten.

FLEXOWRITER-LOCHSTREIFEN



Großschreibung Kleinschreibung

A	a		
B	b		
C	c		
D	d		
E	e		
F	f		
G	g		
H	h		
I	i		
J	j		
K	k		
L	l		
M	m		
N	n		
O	o		
P	p		
Q	q		
R	r		
S	s		
T	t		
U	u		
V	v		
W	w		
X	x		
Y	y		
Z	z		
1	"		
2	&		
3	<		
4	>		
5	%		
6	!		
7	‡		
8	—		
9	£		
0	:		
-	=	01000000	X'40'
+	/		
@	.		
Feedcode			
\$	#	01011011	X'5B'
.	;	00111011	X'3B'
*	?		
)	'	01011101	5D
(,		
Tabulator			
Space			
Carriage Return	Nicht in EBC DIC		

Paritybit

Anhang E

TCP unter ASP (W. Strolz)

Im 2. Halbjahr 1970 wurde im Rechenzentrum der Ges.f.Kernforschung eine IBM 360/85 installiert und über eine Channel-To-Channel-Verbindung mit der bereits vorhandenen IBM 360/65 gekoppelt. Als Kopplungssoftware wurde ASP (Associated Support Processor System) eingeführt. Es bestand daher die Notwendigkeit an das geänderte Betriebssystem anzupassen.

Soll TCP unter ASP (Associated Support Processor System) laufen, dann sind folgende Einzelheiten zu beachten:

1. TCP sollte möglichst als Job und nicht als System Task laufen, da sonst das ASP-Konzept der System-Resource-Verwaltung von TCP durchbrochen wird. Aus Effektivitätsgründen sollte TCP auf dem Local Main Processor (Support Processor) laufen.

Läuft TCP als Job, dann funktionieren zunächst keine Operator-SEND-Commands mehr, da diese Commands über einen Command Scheduling Control Block laufen (CSCB), der einen Entry TCP... enthält. Um einen CSCB zu generieren muß man eine System Task (TCPO3) aufbauen, die ihren CSCB für SEND-Commands zur Verfügung stellt, ansonsten aber keine Funktion hat. Die Verbindung mit TCP wird während der Initialisierungsphase von TCP hergestellt.

Näheres darüber findet man bei der Beschreibung des Moduls TCP2BEGN.

2. Die Console Intercept Logic (SEND-Commands) ist bei der ASP/OS-Version anders als bei einem reinen OS-Betriebssystem. Dieser Tatsache hat man beim Einbau der für SEND-Commands benötigten Modulen CRB10503D und IGC0503D in die SYS1.SVCLIB Rechnung zu tragen.

Der ASP-Modul IGC0503D enthält einen ASP-Command-Interpreter und einen Error Exit. Soll TCP unter ASP laufen, muß dieser Modul substituiert werden durch den SEND-Interpreter-Modul IGC0503D; der alte ASP-Command-Interpreter-Modul muß den neuen Namen IGC9503D bekommen.

Er arbeitet dann als Error Exit für den SEND-Interpreter-Modul. Außerdem muß wie unter OS der Modul CRB1503D neu eingefügt werden. Diese Zusammenhänge werden in Bild 13a,b,c, ersichtlich gemacht.

3. Eine wesentliche Funktion von ASP besteht im Verteilen der Jobs auf die Processoren und in der Verteilung der Resources auf die in der ASP-Queue wartenden Jobs. Ein effektives Arbeiten dieses Features ist nur gewährleistet, wenn dabei alle ankommenden Jobs erfaßt werden können. Daher kann die im reinen OS-Betrieb verwendete Technik um Jobs von TCP aus in die OS-Input Queue zu bringen (Starten eines speziellen OS-READERS) nicht übernommen werden. Bei ASP ist statt dessen ein Internal Job Processor (IJP) vorgesehen, der als selbständiges ASP-Dynamic Support Program (DSP) vom Operator gerufen werden kann und dann von TCP aus Jobs an ASP weitergibt.

Dazu sind folgende Änderungen notwendig:

Der Modul TCP1STA entfällt.

Statt dessen wird die CSECT STARTPRO in den Modul TCPOPRØC eingefügt. Soll von TCP aus ein Job gestartet werden, ruft PROC (Modul TCPOPROC) via LINK die CSECT STARTPRØ auf. Dort wird die vom Internal Job Processor Writer (IJPWTR) benötigte Parameterliste mit aktuellen Daten über den zu startenden Job gefüllt und der IJPWTR mit ATTACH gerufen.

Der IJPWTR - Modul muß als TCP-Modul in der TCP.LINKLIB existieren.

Der IJPWTR wurde an einigen Stellen geändert (insbesondere um aus den TCP-Benutzerbibliotheken lesen zu können).

Das IJP - DSP muß vom Operator beim ASP-Kaltstart gerufen werden.

Strukturbeschreibung und interne Logik des IJP findet man unter /14/ und /15/.

TCP2BEGN

CSECT TCP2BEGN

ENTRY via ATTACH von System Task Control Routine
(IEEPWILI)

EINGANGSPARAMETER

R1 zeigt auf das Feld im CSCB
"Pointer to EXEC Statement PARM-Field"

EXIT RETURN zum OS Task Supervisor

FUNKTION

Stellt einen CSCB für SEND-Commands zur Verfügung, wenn TCP
als Job läuft (siehe Kurzbeschreibung).

PROGRAMMABLAUF

TCP2BEGN Der Command Input Buffer (CIB) und der CIB-Pointer werden
freigegeben bzw. gelöscht.

REPEAT Die Operator-Message

'DER REPLY "LCSTCP" BEENDET DIE TCP DUMMY ROUTINE'
wird durch ein WTOR abgesetzt.

TCP2BEGN wartet dann auf das Eintreffen des Repls LCSTCP. Kommt
ein Reply, dann wird er auf Gültigkeit untersucht; ist er un-
gültig wird das WTOR bei REPEAT wiederholt, andernfalls erfolgt
RETURN zum OS-Task Supervisor.

CSECT STARTPRO von TCPOPROC bei ASP

ENTRY Von CSECT PROC via LINK

EINGANGSPARAMETER

LBXREG, KONBOXREG

EXIT RETURN nach PROC

RETURN Code 0 - alles ok

RETURN Code 111 - BLDL-Liste konnte nicht ganz
 gefüllt werden

RETURN Code 112 - Parameter I/O-Error auf User-Library

RETURN Code 113 - Art ist keine JCL

PROGRAMMABLAUF

STARTPRO Der Fehler-Code wird auf FFFE gesetzt und Accounting angeworfen.
 Nach Initialisierung der BLDL-Liste erfolgt BLDL um restliche
WEITER Informationen über das Member, das als Job zu starten ist, zu
 holen. Ist BLDL ordentlich abgelaufen, wird falls das Member
 aus Job Control Language (JCL) besteht, also einen Job darstellt,
INITPLST der Fehlercode gelöscht und das vom IJPWTR benötigte Parameter-
 feld mit aktuellen Informationen versehen. (Dieses Feld wurde
 dynamisch mit GETMAIN geholt). Dann wird der IJPWTR mit ATTACH
 aufgerufen. Abschließend wird die Accounting-Information in das
ENDE dafür vorgesehene Feld in der Linebox eingetragen, und nach PROC
 mit RETURN zurückgesprungen. Stellt das betreffende Member keinen
 Job dar, wird der Code 113 gesetzt und nach ENDE gesprungen.
NOFILL Falls sich die BLDL-Liste nicht vollständig füllen ließ, erfolgt
 nach Setzen von Code 111 ebenfalls Sprung nach ENDE.
PIOE Trat bei BLDL ein Parameter I/O-Error auf werden Code 112 und
 bestimmte DCB-Flags gesetzt; anschließend ebenfalls Sprung nach
 ENDE.

MODUL IJPWTR Internal Job Processor Writer
CSECT IJPWTR
ENTRY Von CSECT STARTPRO (TCPOPROC) via ATTACH

EINGANGSPARAMETER

R1 zwingt auf folgende Parameter-Liste:

- A (VOLSER)
- A (Data Set Name)
- A (Member Name)
- A (ASP -DSP - Name)
- A (Options)
- A (Communications-ECB)
- A (Workarea)

Options: bei TCP wird SD spezifiziert, d.h.
serielle Abarbeitung

Communications-ECB:

Dummy. Wird bei TCP nicht verwendet.

Workarea: 2 Fullwords in der Konbox

EXIT RETURN nach TCPOPROC, CSECT ATER

FUNKTION

Der IJPWTR stellt das TCP-ASP Interface dar.

Er liest das als Job zu startende Member der TCP-
Benutzerbibliothek und schreibt es über den Channel To
Channel (CTC) um es schließlich vom IJP-DSP weiter be-
arbeiten zu lassen. Danach geht die Kontrolle zurück
an TCPOPROC.

LITERATUR

Über IJP und IJPWTR:

IBM-Application Programm GH20-0323

IBM/360

ASP

SYSTEM PROGRAMMER'S MANUAL

und:

IBM - Application Program Y20-0305

IBM/360

ASP

SYSTEM MANUAL

HINWEIS

Wird mit OPTIONS=CD (Checkpointing) gearbeitet, dann muß ein sequentieller CHECKPOINT-Data Set existieren (s.TCP-Internals)

PROGRAMMABLAUF

IJPWTR Die Option-Parameter werden untersucht, ob mit CHECKPOINTING gearbeitet wird. Ist das nicht der Fall wird aus SP100 Arbeitsspeicher geholt und die Parameter dorthin gerettet. Dann wird

CTCIORT2 Direct Access Input, bzw. Tape Input, angezeigt, DCB's und JFCB

INITCTC initialisiert, sowie die Vollständigkeit des DD-Statements überprüft, das die Benutzerbibliothek beschreibt. Enthält DD-Statement fehlerhafte Informationen, erfolgt WTO IJPW015 und schließlich

CKDISK

RINJFCB RETURN nach TCPOPROC via ARETURN mit Completion Code in Reg. 9 . War das DD-Statement in Ordnung, wird bei DA-Input der Job File Control Block gelesen. Achtung: TCP-Spezifische Codierung: Die Felder LRECL, BLKSIZE und RECFM werden nicht auf Null gesetzt, sondern direkt vom DD-Statement übernommen; dadurch erreicht man, daß der IJPWTR aus den speziell formatierten TCP-Benutzerbibliotheken lesen kann. Das IJP-DSP wird nun mittels WTOR auf Empfangsbereitschaft untersucht. Ist der IJP bereit, werden INPUT-DCB

BGNIO und CTC-DCB mit OPEN geöffnet und der erste Record mit GET geholt

GETARCD und mittels PUT über die CTC-Verbindung geschickt.

PUTARCD

CKEND1 Befindet sich die Mother Task TCPOPROC im SHUTDOWN, wird dies dem IJP-DSP mittels WTOR mitgeteilt; das DSP löscht daraufhin sämtliche Records dieses Jobs. Die DCB's werden mit CLOSE geschlossen und es erfolgt RETURN (ARETURN) nach TCPOPROC. Ist

INPEODRT dagegen TCPOPROC in Ordnung, wird solange übertragen, bis End of Data (EOD) auftritt. In diesem Fall wird das IJP-DSP gefragt ob alle Daten angekommen sind. Ist das der Fall, erfolgt RETURN nach TCPOPROC. Sind nicht alle Daten angekommen, muß die Übertragung bei BGNIO wiederholt werden.

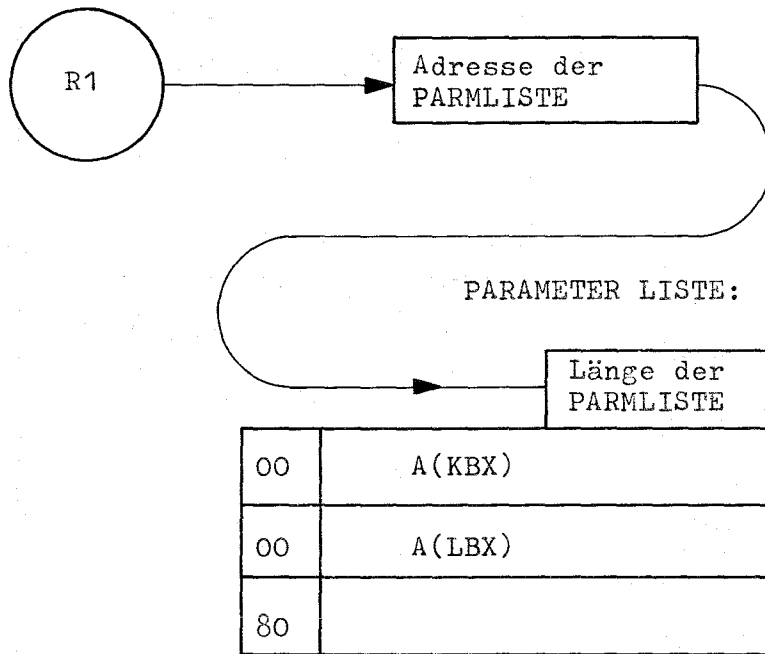
Ist bei den OPTION-Parametern CHECKPOINTING angegeben, dann werden die Parameter zunächst auf den CKPT-Data Set gerettet. Dann wird geprüft, ob diese Task die erste IJPWTR-Task darstellt, die die rufende Task initialisiert hat. Ist das nicht der Fall, dann wird die rufende Task (TCPOPROC) mit POST über das Retten der Parameter benachrichtigt. Ist es dagegen die erste initialisierte IJPWTR-Task, dann wird der erste zu bearbeitende Record des CKPT-Data-Sets gelesen und entsprechend wie bei sequentieller Abarbeitung behandelt.

Anhang F

Abbildungen

Bild 3

Parameter - Übergabe von TCP1DSUP nach DKP:



Die Adresse der
aktuellem LBX kann
erst nach der Er-
teilung eines Dis-
play-Auftrags von
TCP~~0~~PROC an DKP ein-
getragen werden.

SPEICHERBELEGUNG BEI DKPUM

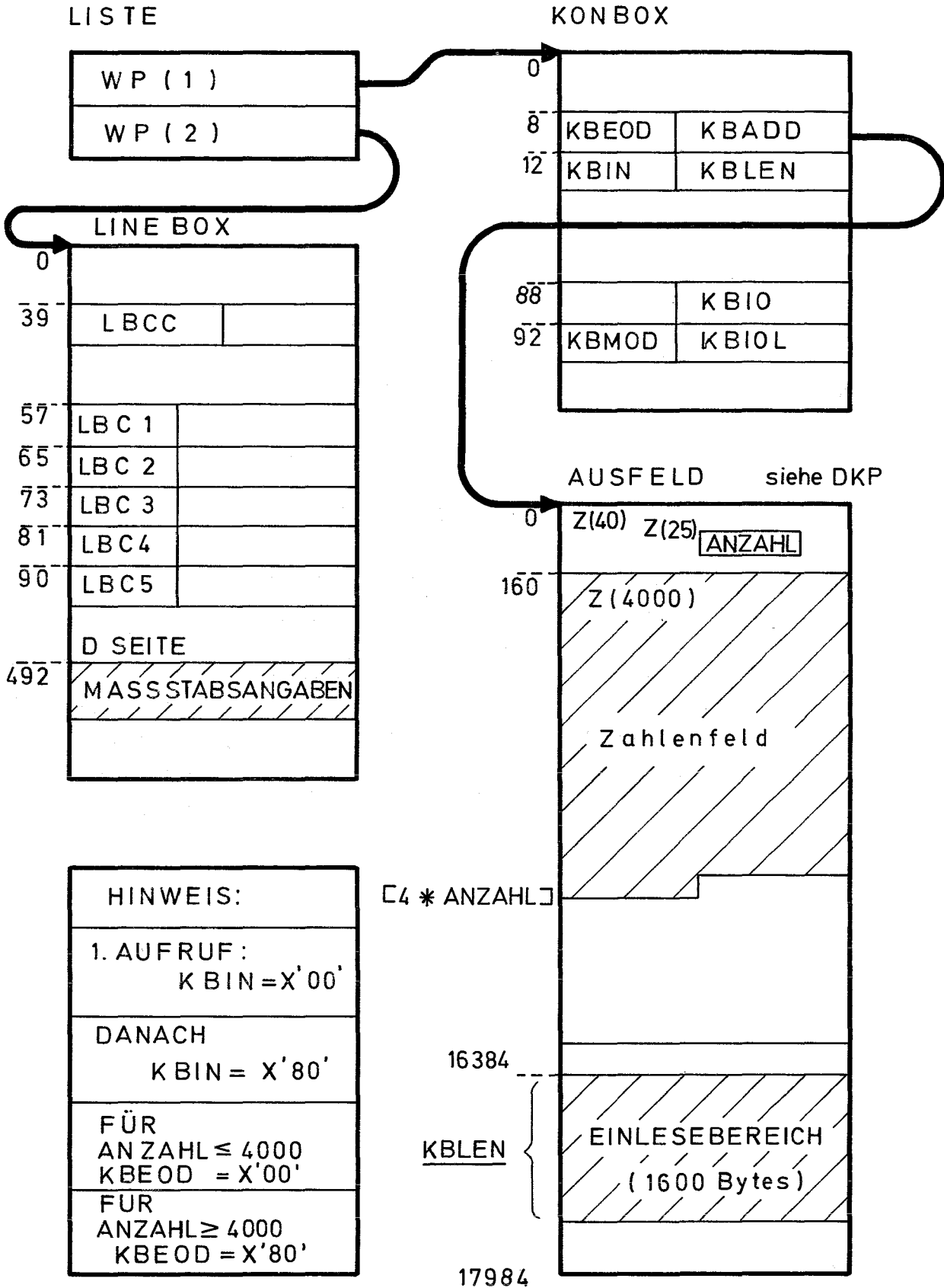
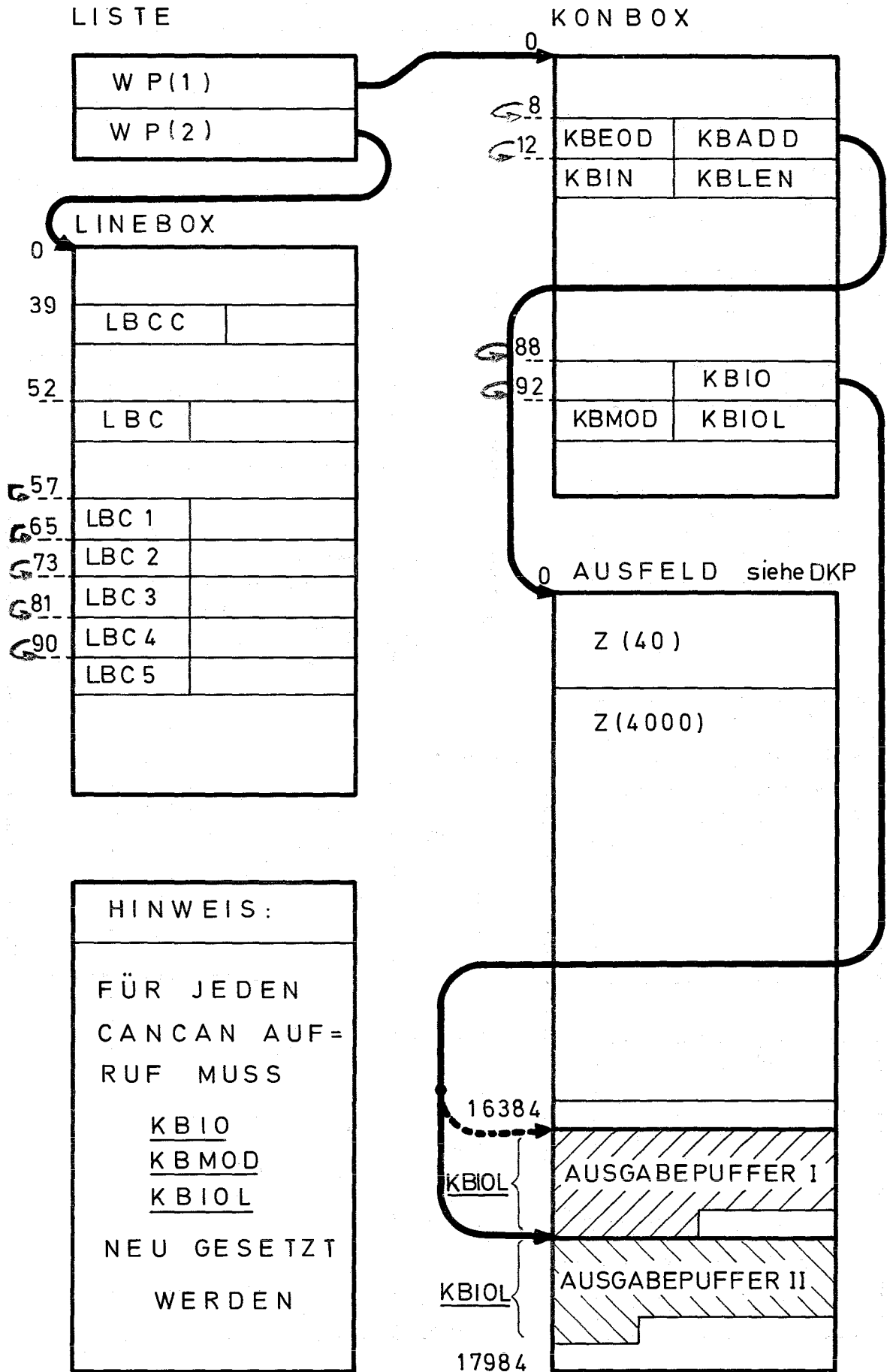


Bild 4

SPEICHERBELEGUNG BEI DKPV1 ÷ DKPV3



HINWEIS:

FÜR JEDEN
CANCAN AUFRUF MUSS

KBIO
KBMOD
KBIOL

NEU GESETZT
WERDEN

Bild 5

SPEICHERBELEGUNG BEI PLOTA 1... PLOTA 3

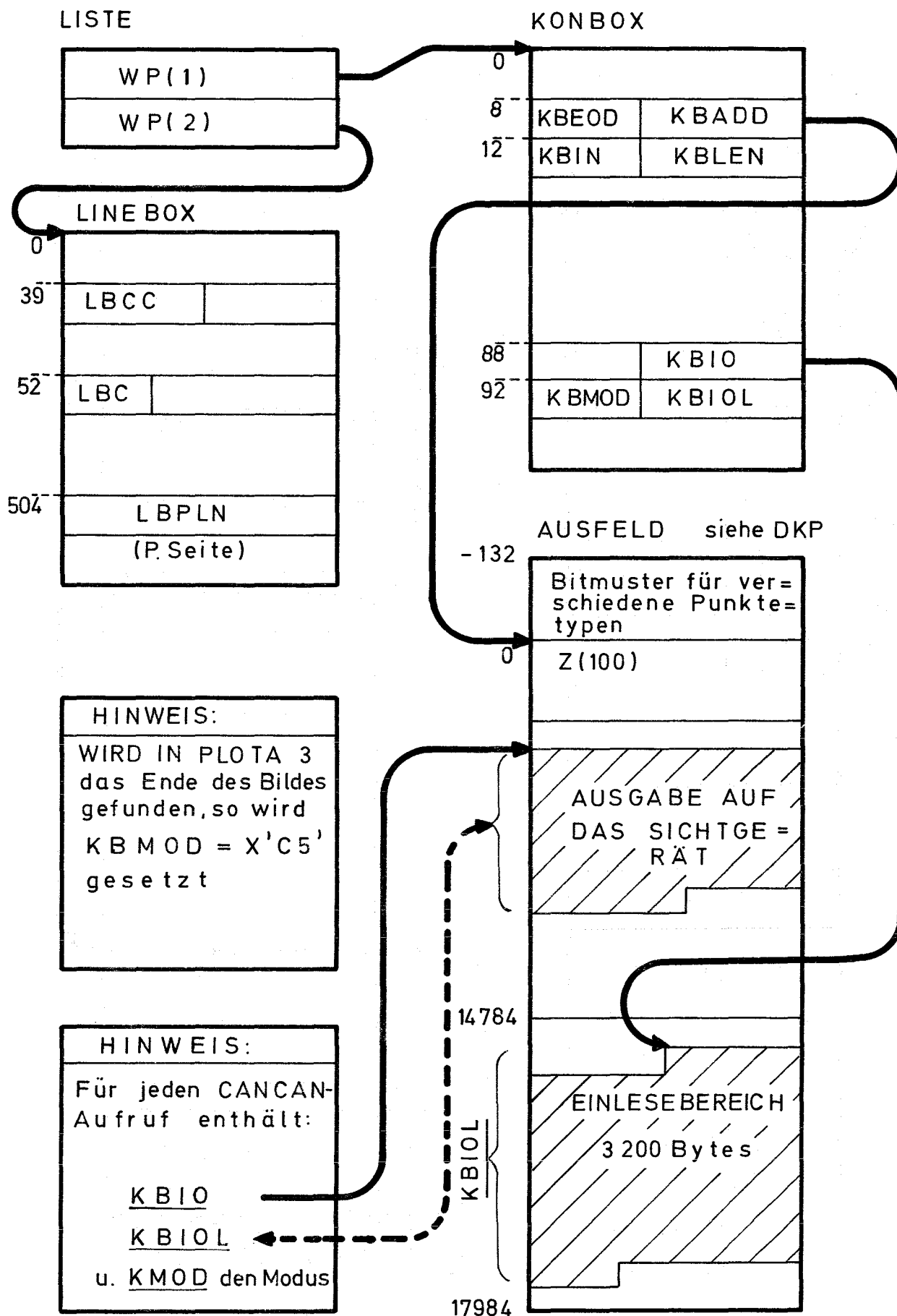


Bild 6

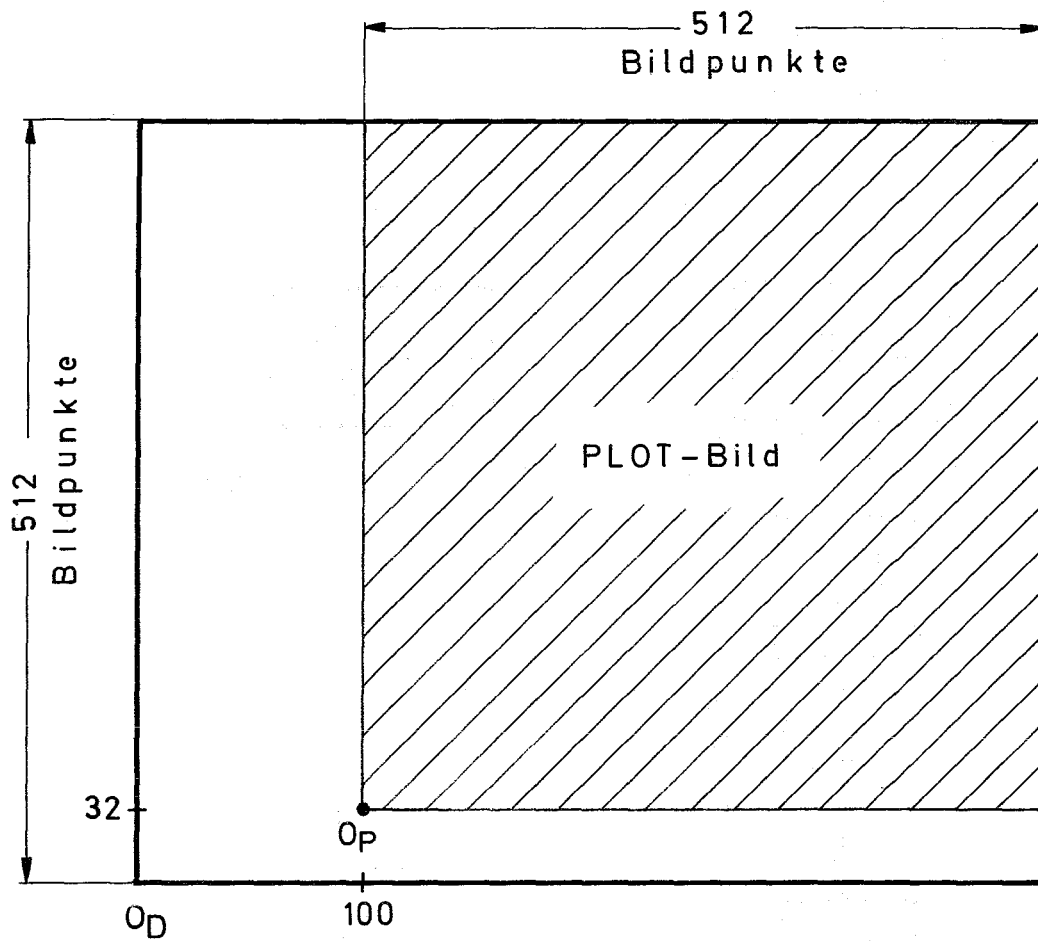
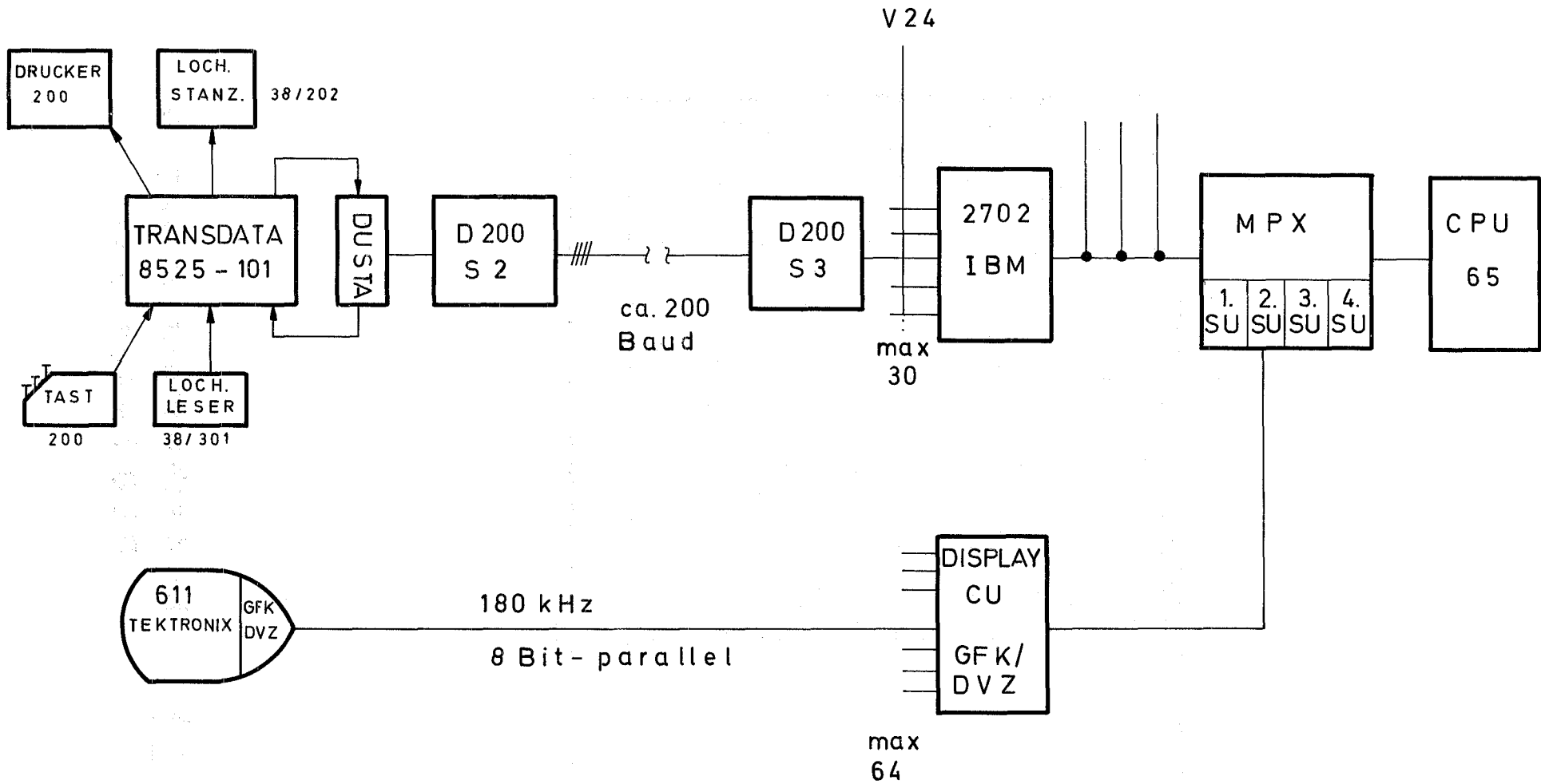


Bild 7: Bildschirmaufteilung bei
 PLOT-Ausgabe



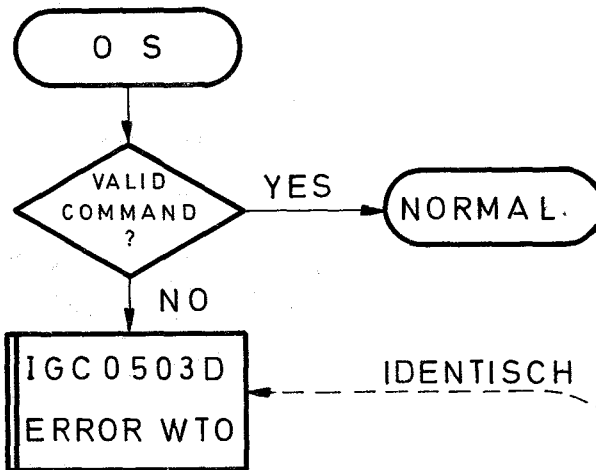
TERMINAL ANSCHLUSS FÜR SIEMENS TRANSDATA 8525 101
UND DVZ SICHTGERÄT AN DIE IBM 360/65 BEI GFK/DVZ

CONSOLE INTERCEPT LOGIC

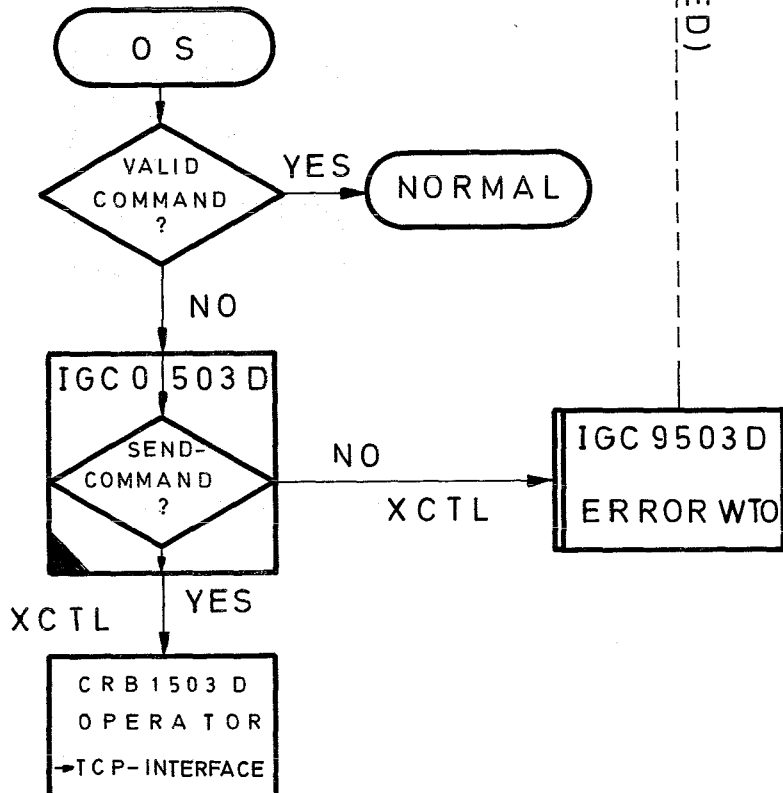
SEND - Commands

TCP /CRBE - bedingte OS - Änderung

ohne TCP/CRBE:

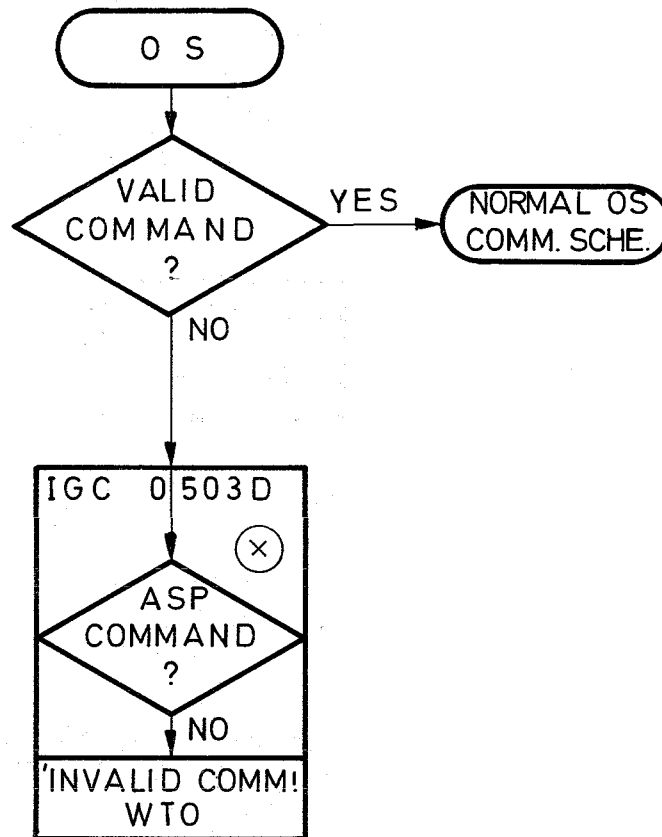


mit TCP/CKBE:



CONSOLE INTERCEPT LOGIC
BEI TCP/ASP

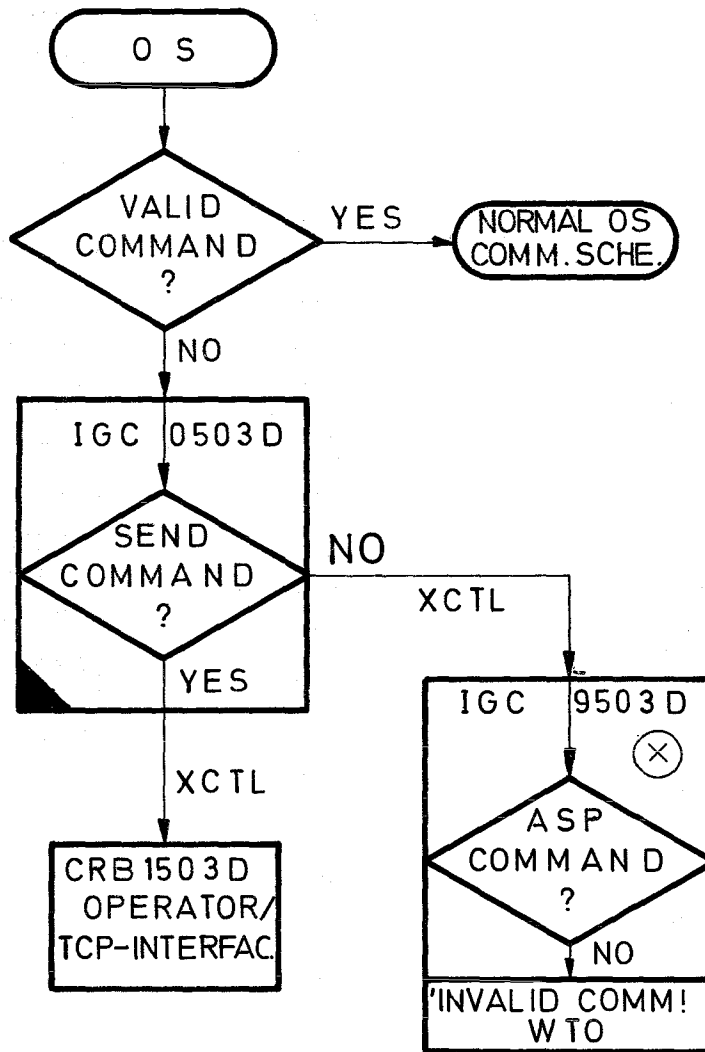
mit ASP, ohne TCP (CRBE):



(X) siehe nächste Seite

Bild 13 c

mit ASP, mit TCP (CRBE):



(X) beide Moduln sind identisch

Anhang G

<u>Flußdiagramme</u>	<u>Seite</u>		<u>Seite</u>
TCP1BEGN, TCP2BEGN	293	DKPV1	372
TCP1INIT	294	CANCAN	377
TCP1BASE	299	TCPPAUS	378
TCP1SPOL	324	PLOTA1	380
TCPOPROC	333	PLOTA2	383
TCP1ACNT	339	PLOTA3	385
TCP1ERK	341	TCP1WTR	386
TCP1ZUS	342	TCP1WTRA	387
TCP1LIE2	343	TCP1TSDN	394
TCP1AEN2	344	XIAK12	395
TCP1INP1	346	XIAK24	397
TCP1MODR	347	XCAE	399
TCP1SCH	348	TCPOPROC (STARTPRO)	401
TCP1TS	349	IJPWTR	402
TCP1LREC	350	CONSOLE INTERCEPT	
TCP1LOUT	352	LOGIC	405
TCP1KOP	353	TCP-SVC'S	406
TCP1DMOD	354		
TCP1HOL	355		
TCP1BC20	356		
COMPRESS	357		
TCP1DSUP	361		
DKP	363		
TCPTAUS	366		
TCPKAUS	368		
DKPUM	370		

```

*****A1*****
* ENTRY FROM OS *
* VIA ATTACH *
*****
.
.
.
*****G1*****
* SAVE PARAMETERS *
*****
.
.
.
X
.
.
.
NO * IS * TCP *
. * SYSTEM-TASK *
. * YES
.
.
.
*****D1*****
* IGC0025D *
* SVC 254 SET *
* PROTECTION KEY *
* TO 1 *
*****
.
.
.
X
.
.
.
NOPKSET
*****E1*****
* GET SYS1.SVCLIB *
* DCB POINTER *
*****
.
.
.
.
.
.
*****F1*****
* LOAD IGG019MC *
* IGG019MS *
* IGG019MB *
*****
.
.
.
.
.
.
*****G1*****
* OPEN *
* TCP.LINKLIB DCB *
*****
.
.
.
.
.
.
*****H1*****
* ATTACH *
* TCPINIT *
*****
.
.
.
.
.
.
*****J1*****
* SAVE TCB *
* ADDRESS *
*****
.
.
.
.
.
.

```

```

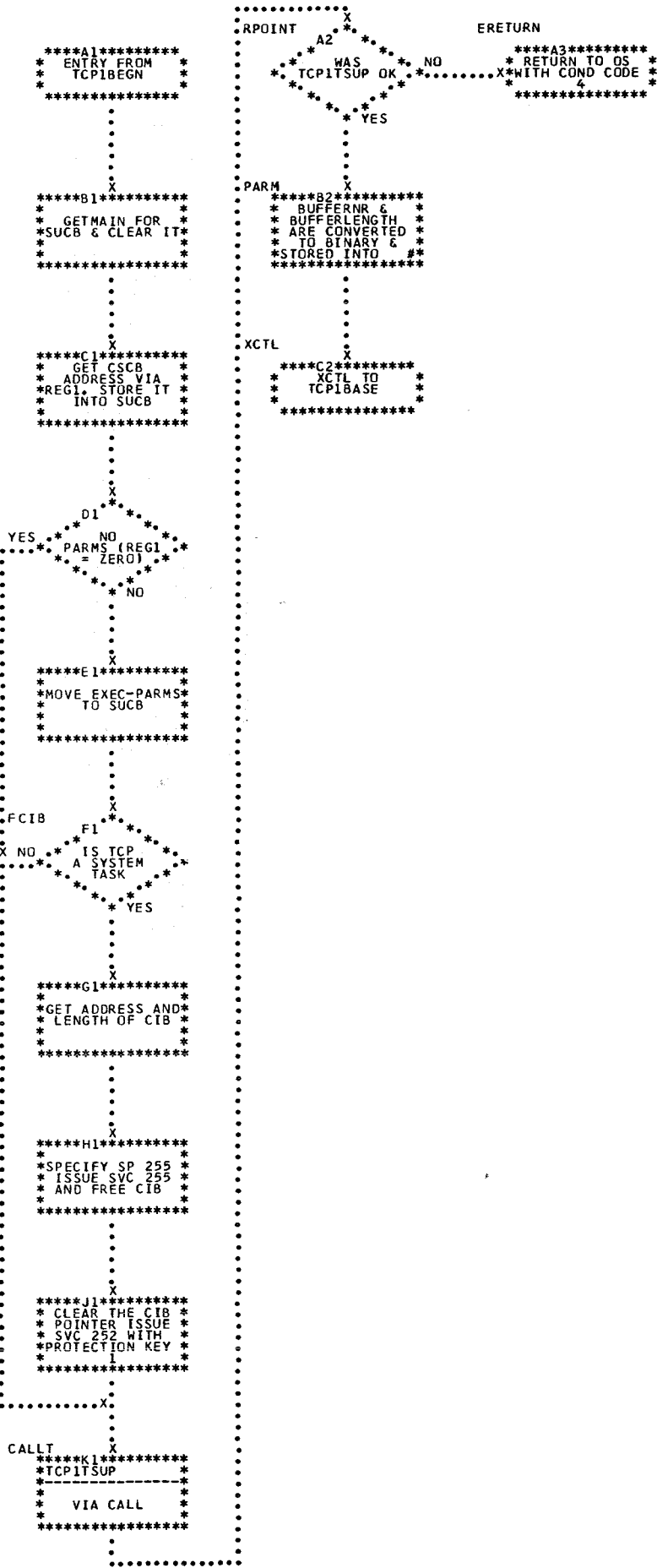
.....
LAB1 X
*****A2*****
* CLEAR ENDFCB *
*****
.
.
.
X
.
.
.
* A2 *
*****
.
.
.
*****B2*****
* WTOR ENDTCP- *
* MESSAGE *
*****
.
.
.
X
.
.
.
*****C2*****
* WAIT FOR *
* ENDTCP- MESSAGE *
* OR TASKCB POST *
*****
.
.
.
X
.
.
.
NO * IS * TCP *
. * ENDTCP *
. * MESSAGE *
. * YES
.
.
.
X
.
.
.
* F2 *
*****
.
.
.
X
.
.
.
NO * IS * TCP *
. * ENDTCP *
. * MESSAGE *
. * CORRECT *
. * YES
.
.
.
* A2 *
* F2 *
*****
.
.
.
LAB2 X
*****F2*****
* DETACH TCB OF *
* ATTACHED TASK *
* TCPINIT *
*****
.
.
.
.
.
.
X
.
.
.
*****G2*****
* IGC0025C *
* SVC 253 STOP *
* TCPWTR *
*****
.
.
.
.
.
.
X
.
.
.
*****H2*****
* RETURN TO OS *
*****
.
.
.
.
.
.

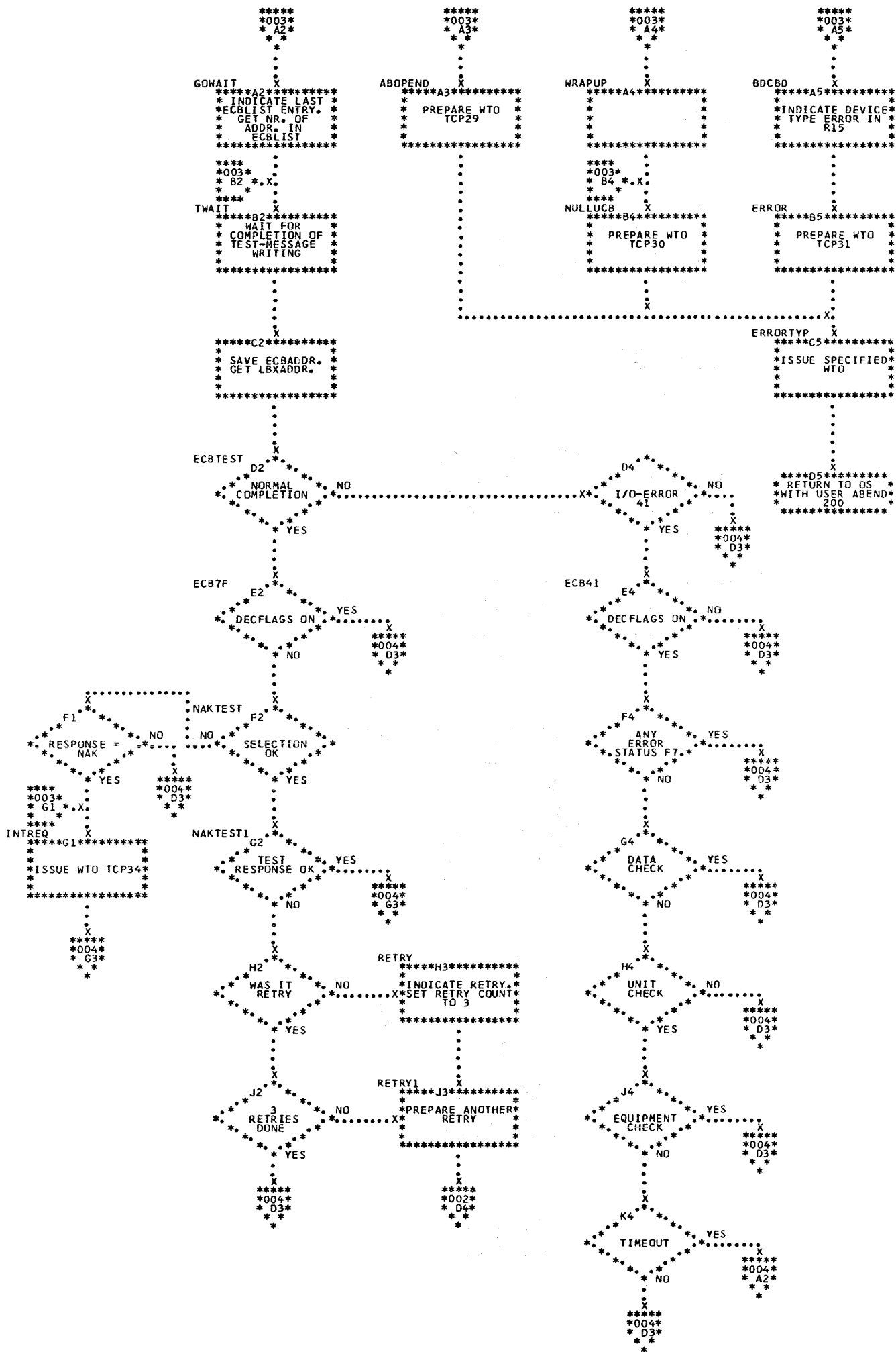
```

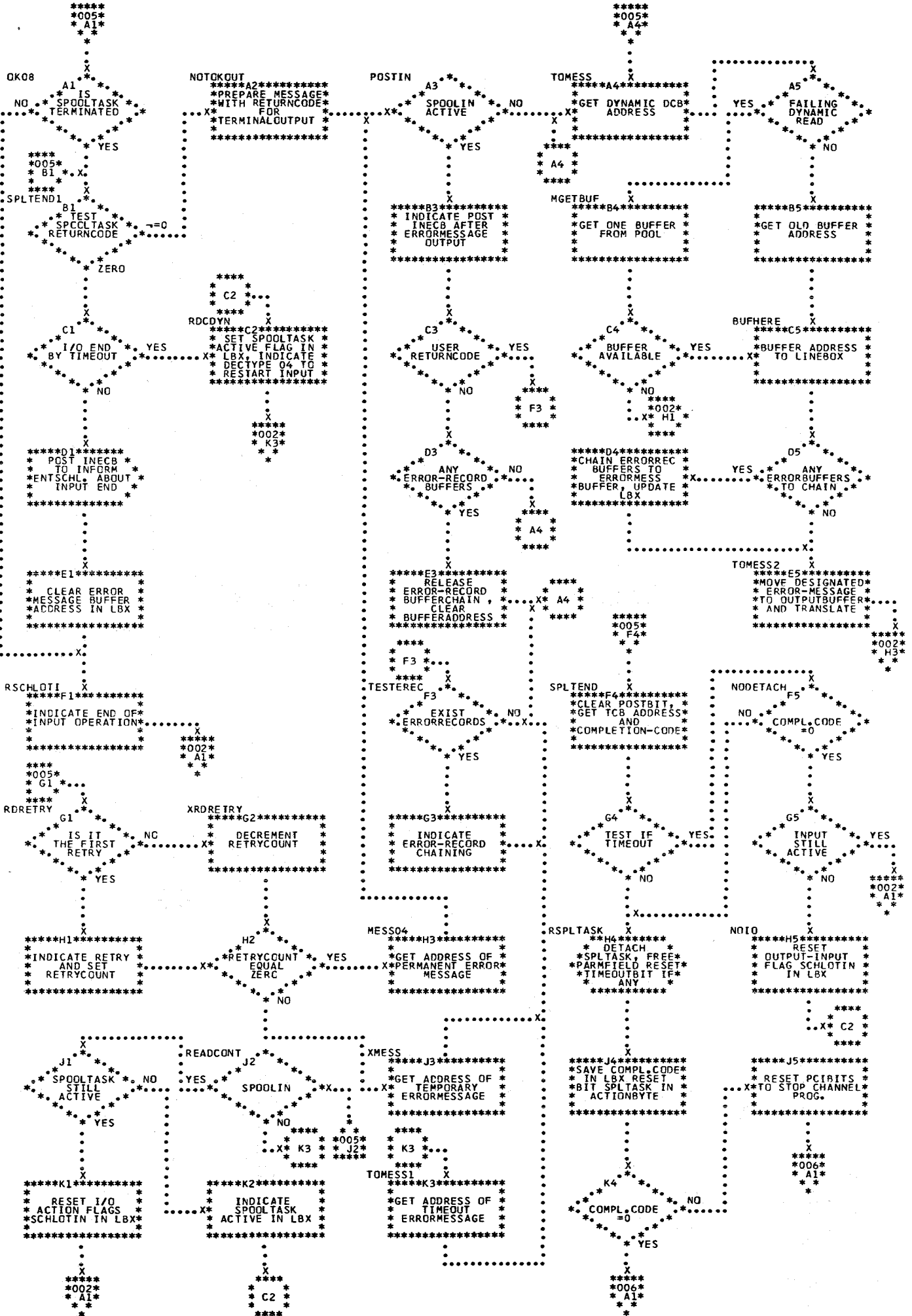
```

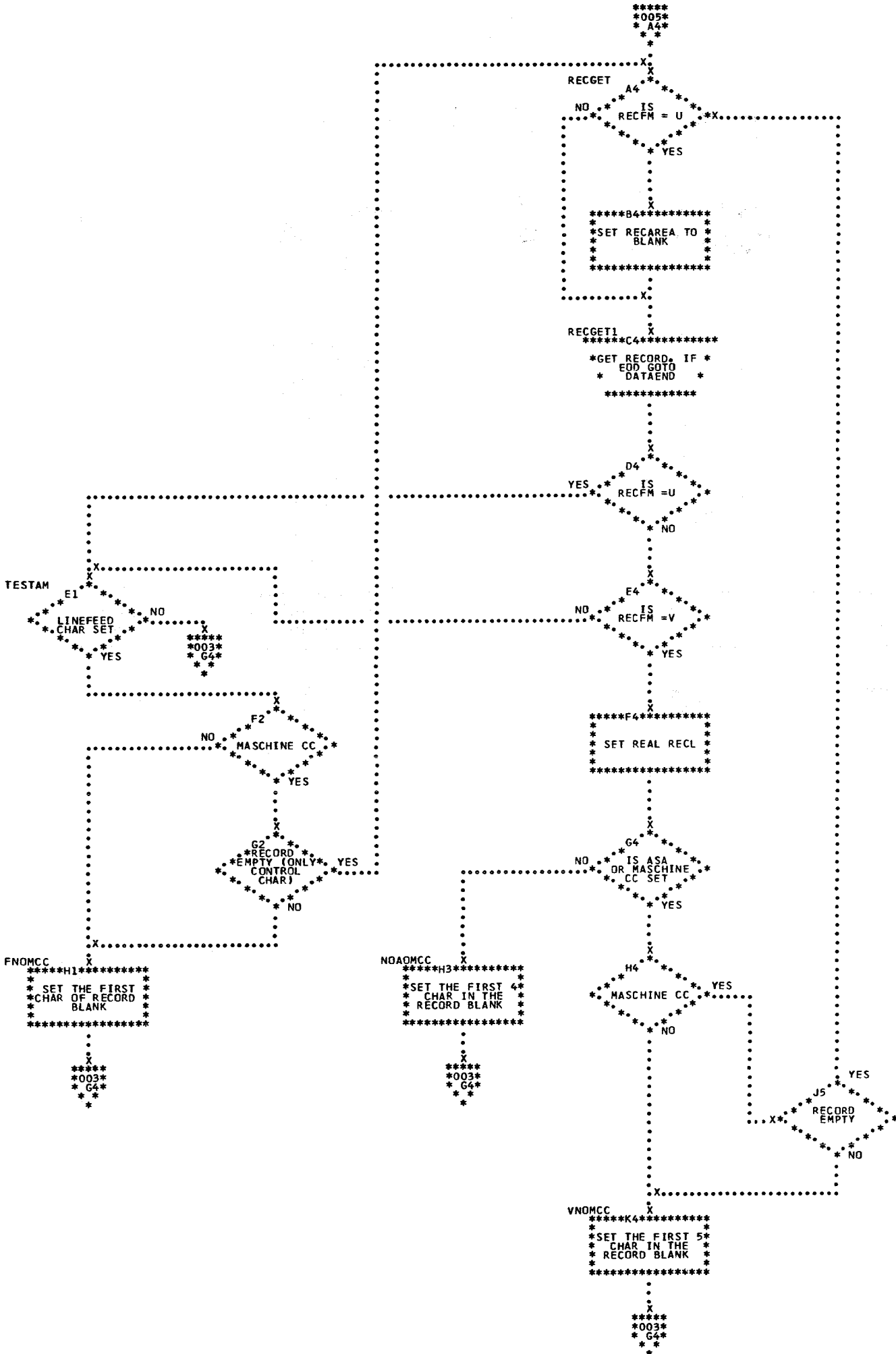
*****A5*****
* ENTRY FROM OS *
* VIA ATTACH *
*****
.
.
.
*****B5*****
* FREE CIB. CLEAR *
* CIB-POINTER *
*****
.
.
.
X
.
.
.
REPEAT X
*****C5*****
* WTOR LCSTCP- *
* MESSAGE *
*****
.
.
.
X
.
.
.
*****D5*****
* WAIT FOR *
* LCSTCP- MESSAGE *
*****
.
.
.
X
.
.
.
NO * IS * TCP *
. * LCSTCP- *
. * MESSAGE *
. * CORRECT *
. * YES
.
.
.
*****F5*****
* RETURN TO OS *
*****

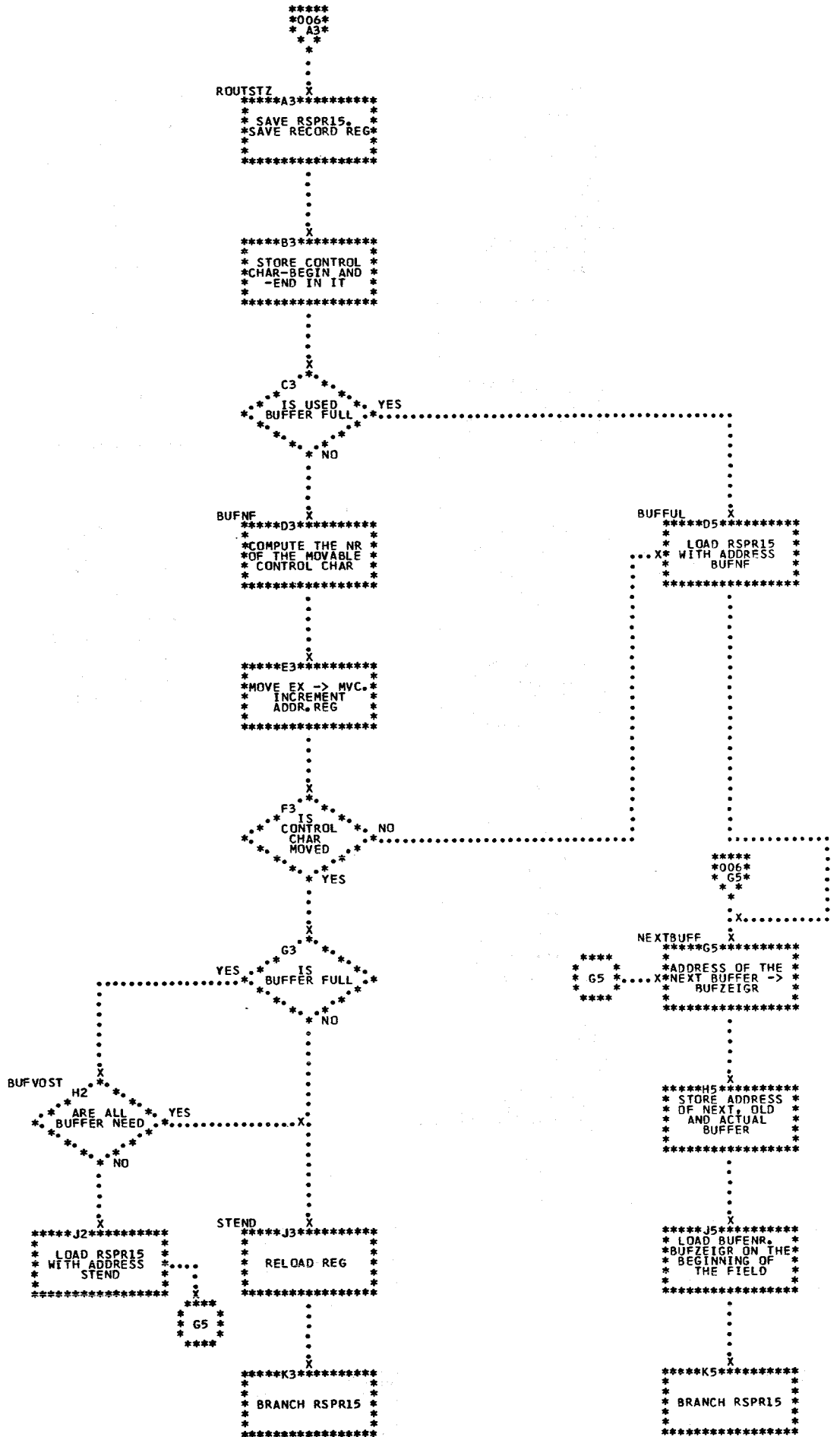
```

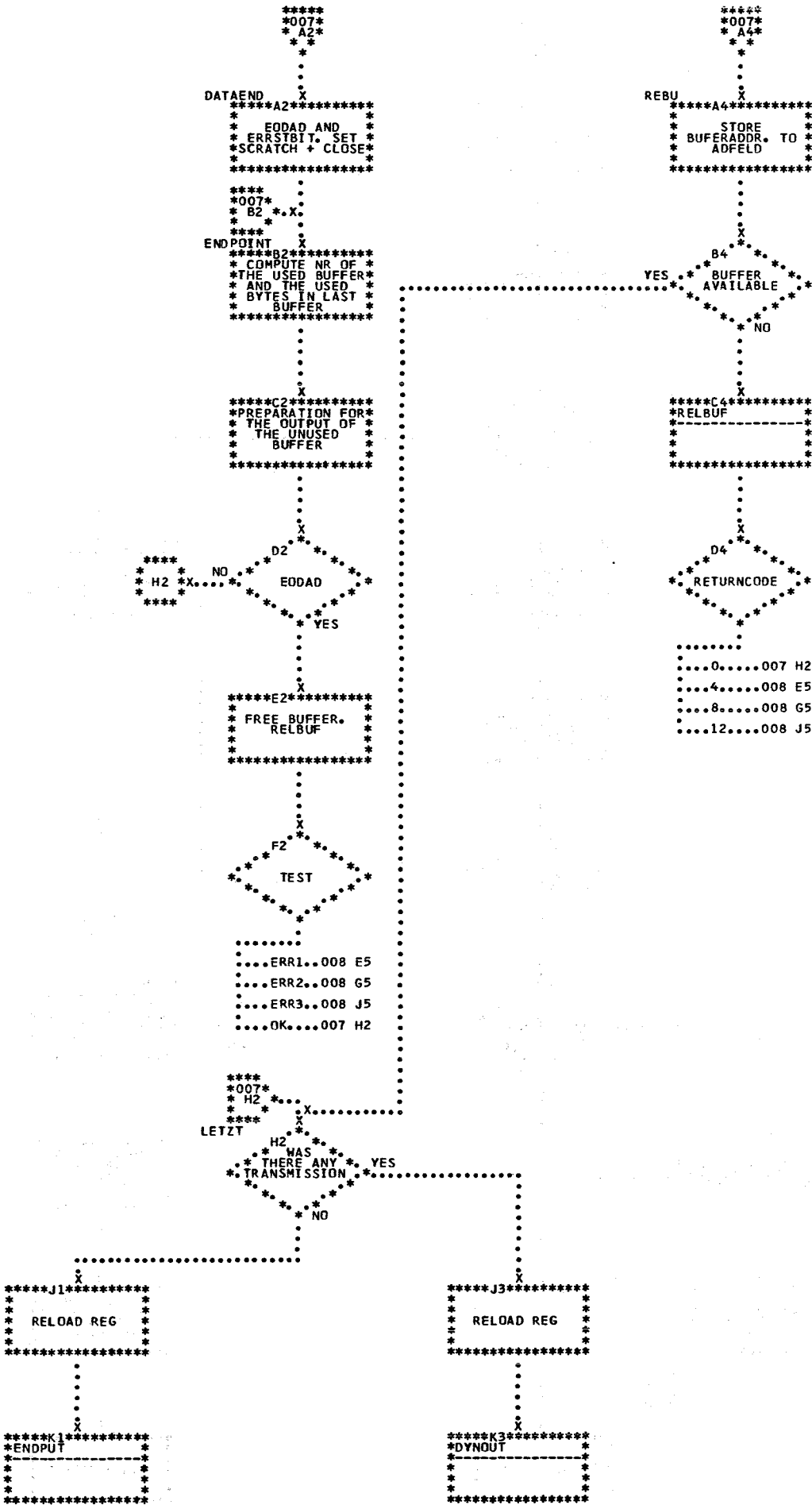




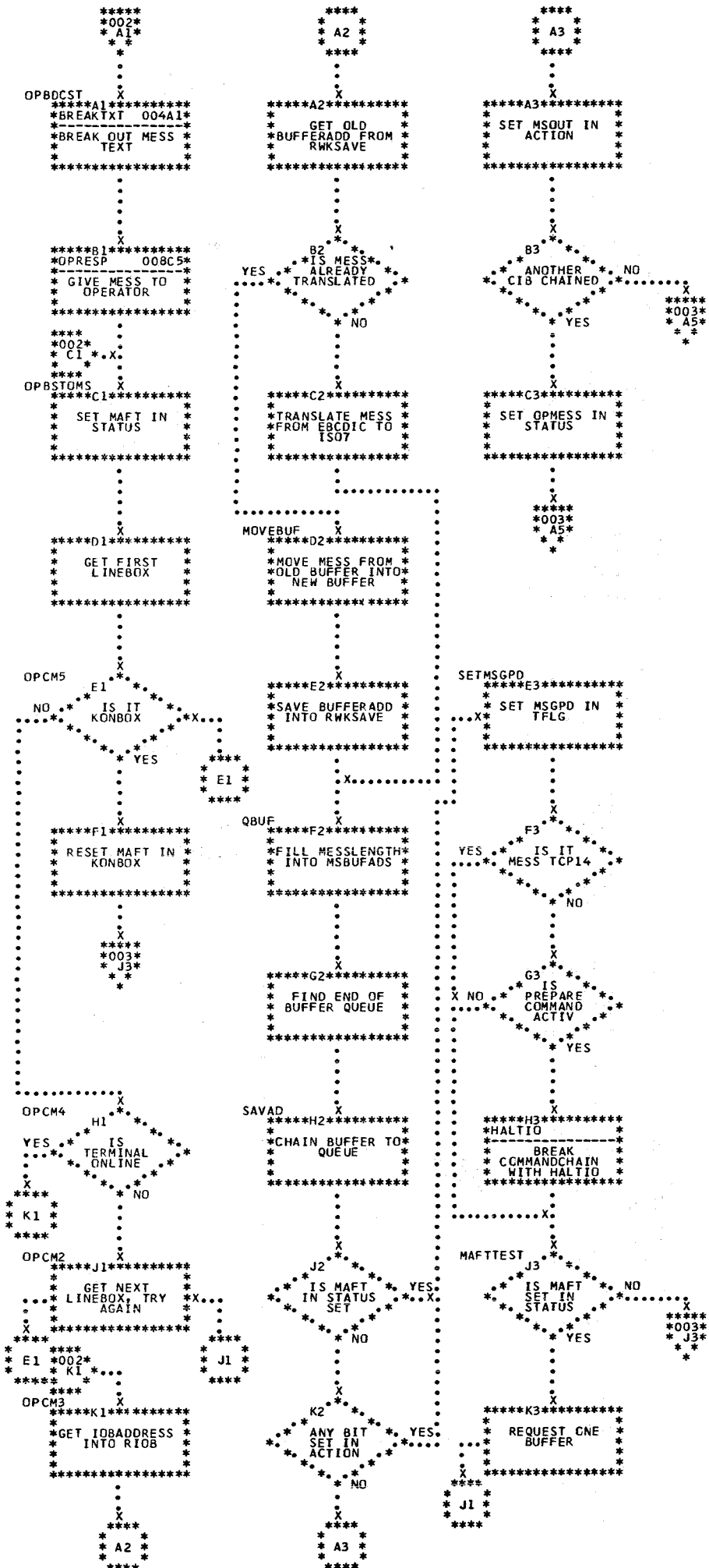








CSECT TCP10PCP IN MODULE TCP1BASE
ENTRY FROM BASE, EXIT TO BASE
ACTIONROUTINES:OPALL,OPBDCST,OPWIM,OPID WITH SUBROUTINES



```

*****
*003*
* A1
* *
* *
* *
* *
OPALL
*****A1*****
* ENTRY FOR ALL *
* USERS          *
* *
* *
* *
* *
*****B1*****
*BREAKTXT 004A1*
*-----*
*BREAK OUT MESS *
* TEXT          *
* *
* *
*****C1*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* GIVE MESS TO *
* OPERATOR      *
* *
* *
*****D1*****
* *
* GET MAIN     *
* STORAGE FOR  *
* WORKAREA    *
* *
* *
*****E1*****
* *
* SET MAFT IN  *
* STATUS       *
* *
* *
*****F1*****
* *
* INSERT ID=QQQ *
* FOR DATA SET *
* QQQ          *
* *
* *
* *
* *
* *
*****
*005*
* H1
* *

```

```

*****
*003*
* A2
* *
* *
* *
OPWIM
*****A2*****
* ENTRY FOR ONE *
* USER WITHOUT *
* RESP          *
* *
* *
*****B2*****
*BREAKID 004A3*
*-----*
*BREAK OUT USER *
* ID            *
* *
* *
*****C2*****
*BREAKTXT 004A1*
*-----*
*BREAK OUT MESS *
* TEXT          *
* *
* *

```

```

*****
*003*
* A3
* *
* *
* *
OPID
*****A3*****
* ENTRY FOR ONE *
* USER          *
* *
* *
*****B3*****
*BREAKID 004A3*
*-----*
*BREAK OUT USER *
* ID            *
* *
* *
*****C3*****
*BREAKTXT 004A1*
*-----*
*BREAK OUT MESS *
* TEXT          *
* *
* *
*****D3*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* GIVE MESS TO *
* OPERATOR      *
* *
* *

```

```

*****E3*****
* *
* GET MAIN     *
* STORAGE FOR  *
* WORKAREA    *
* *
* *
*****
*005*
* A1
* *
* *
*****
*003*
* G3
* *
* *
OUTZA
*****G3*****
* *
* FREE MAIN    *
* STORAGE FOR  *
* WORKAREA    *
* *
* *

```

```

*****
*003*
* J3
* *
* *
*****
*002*
* C1
* *
* *
*****
*001*
* F1
* *

```

```

*****
*003*
* F1
* *
* *

```

```

*****
*003*
* A5
* *
* *
* *
BRODYNOUT
*****A5*****
* *
* LOAD BRANCH *
* ADDRESS     *
* *
* *
*****B5*****
* *
* LOAD BASEREG *
* FOR TCPWAIT *
* *
* *
*****C5*****
* *
* BRANCH TO   *
* DYNOUT      *
* *
* *
*****
*003*
* F5
* *
* *
*****F5*****
* *
* LOAD ENTRYPOINT*
* AND BASEREG FOR*
* TCPWAIT        *
* *
* *
*****
*003*
* F5
* *
* *
*****G5*****
* *
* BRANCH TO     *
* TCPWAIT       *
* *
* *

```

H3 IS THERE MAFT SET IN STATUS

YES NO

OUT2 J3

RELEASE LAST BUFFER

OUT2B K3 MORE CIB CHAINED

NO YES

*****001*F1*

BREAKTXT

```

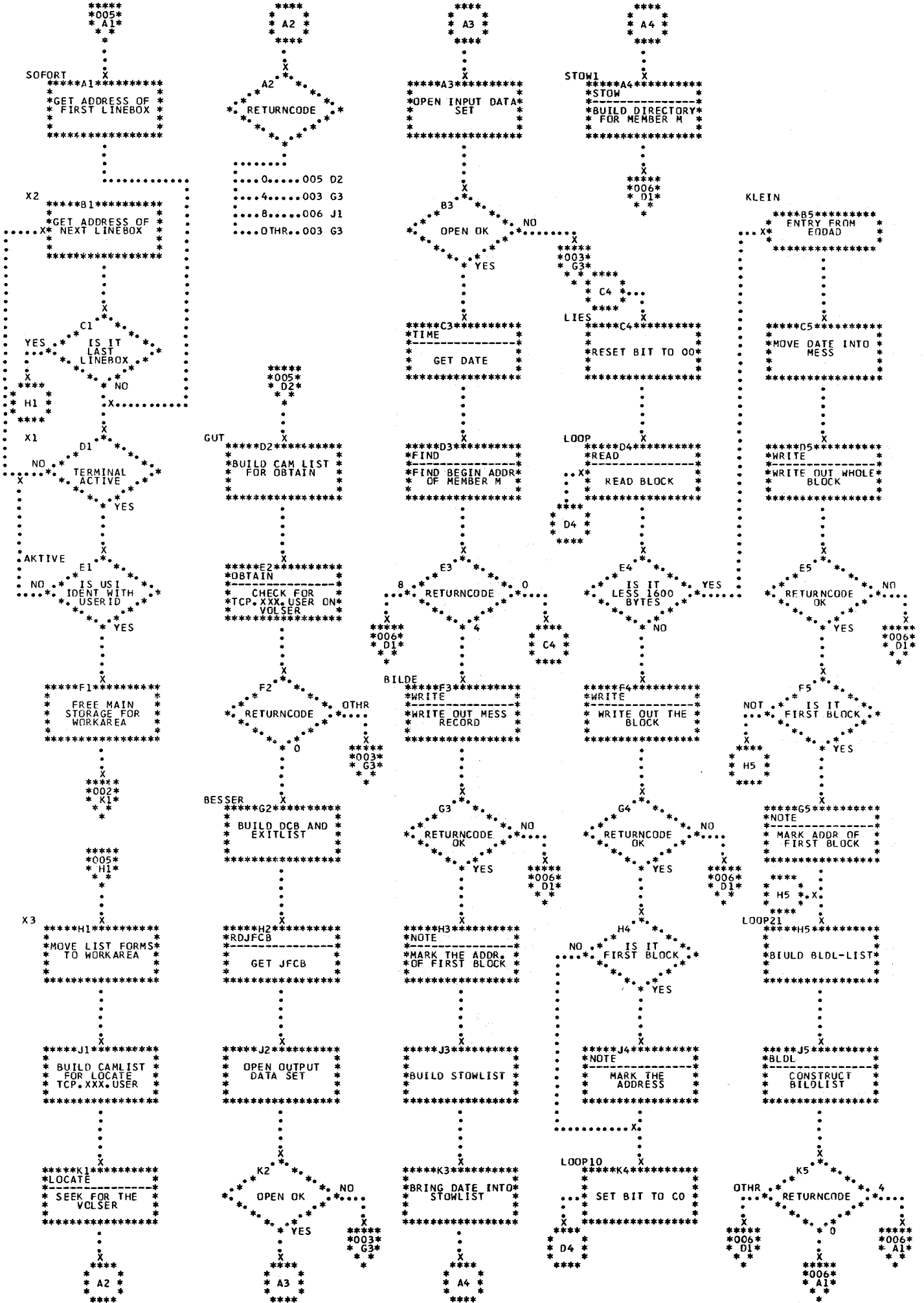
*****A1*****
* ENTRY *
*****
.
.
.
*****B1*****
* FIND MESSAGE *
*****
.
.
.
C1
* FIRST *
* CHAR EQU *
YES *
.
.
.
NO
.
.
.
X
*****D1*****
* FEHLERNACHRICHT *
*****
.
.
.
X
DELIM1 E1
* LAST *
* CHAR EQU *
NO *
.
.
.
YES
.
.
.
*****F1*****
* CLOSE TXT WITH *
* LFCRSYN *
*****
.
.
.
X
*****G1*****
* FILL BUFFER *
* WITH SYN *
*****
.
.
.
X
*****H1*****
* MESSLENGTH INTO *
* 1.BYTE *
*****
.
.
.
*****J1*****
* RETURN *
*****
    
```

BREAKID

```

*****A3*****
* ENTRY *
*****
.
.
.
LOOPID
*****B3*****
* SEEK FOR = *X
*****
.
.
.
C3
* FOUND *
YES *
.
.
.
NO
.
.
.
X
D3
* IS IT *
* ALREADY END *
* OF MESS *
NO *
.
.
.
YES
.
.
.
X
DELIMEQU E3
* IS ID 3 *
* CHAR LONG *
NO *
.
.
.
YES
.
.
.
X
*****F3*****
* MOVE USERID *
* INTO US1 *
*****
.
.
.
X
*****G3*****
* RETURN *
*****
.
.
.
X
FALUSIM
*****H3*****
*OPRESP 008C5*
* GIVE MESS TO *
* OPERATOR *
*****
.
.
.
X
*003*
* J5*
*
    
```

ACTIONROUTINES:OPALL,GPBDCST,OPWIM,OPID WITH SUBROUTINES

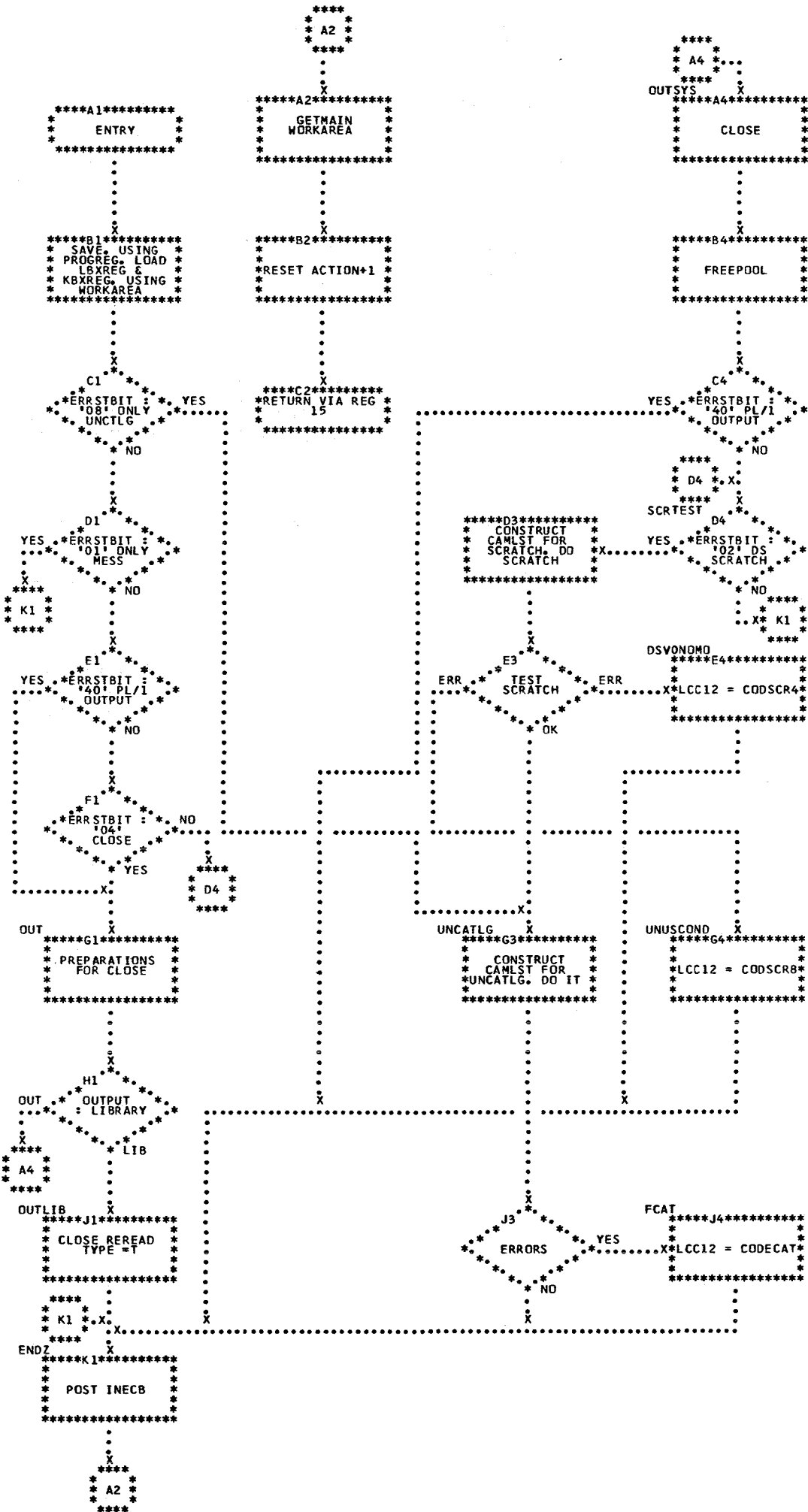


OTHER ACTIONROUTINS: OPLOGIN, OPNOLOG, OPHOLD, OPRELEASE, OPEIN, OPUSERS, OPD, OPSHUTDN

```

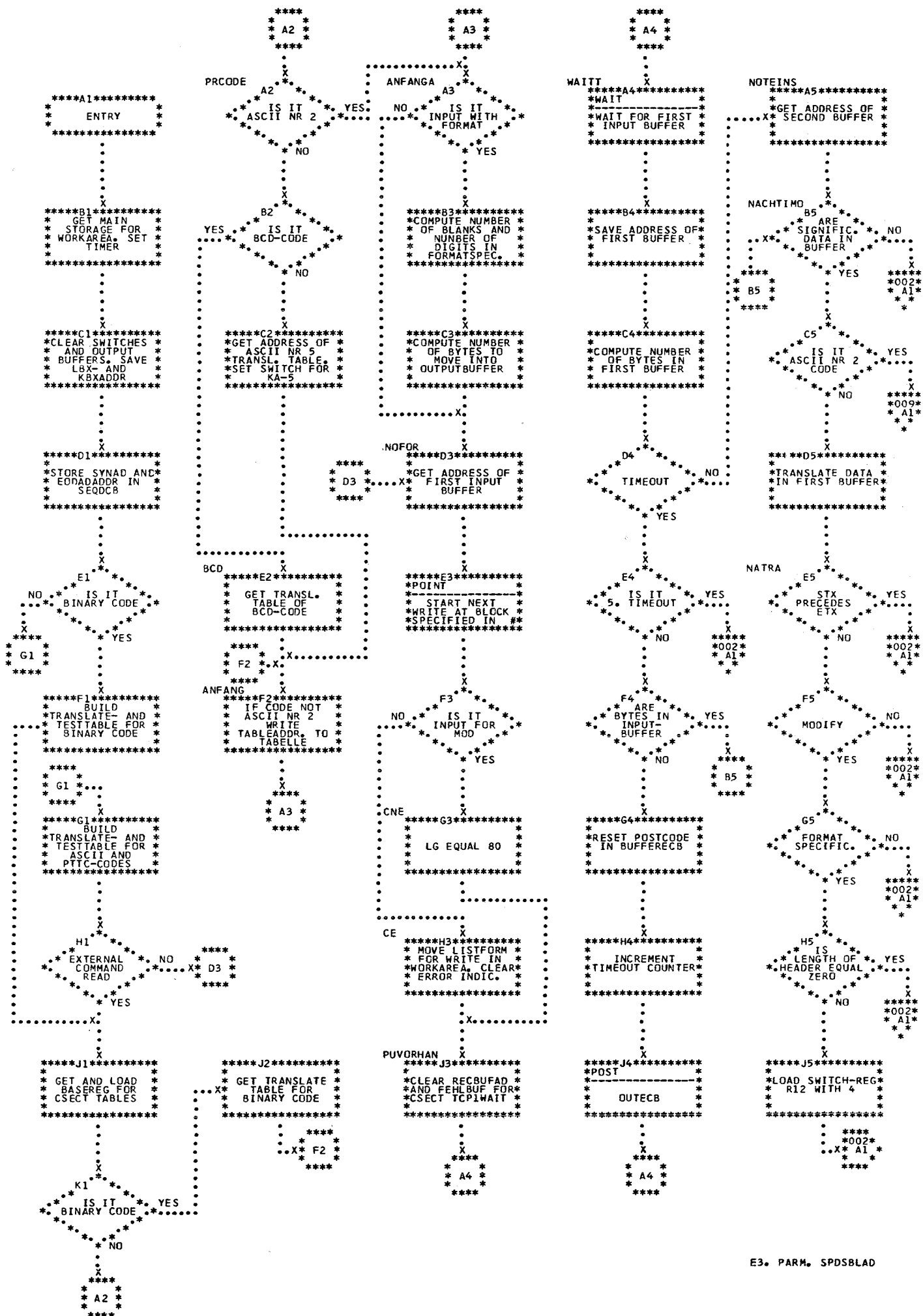
*****
*008*
*A1*
*
*
OPUSERS
*****A1*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* GIVE MESS TO *
* OPERATOR *
*-----*
*
*
*****B1*****
*
*LOAD POINTER OF*
* NO USER ACTIV*
*-----*
*
*
*****C1*****
*
* GET ADDR OF *
* FIRST TERMINAL *
*-----*
*
*
IFACT
DL
YES * IS IT *
* * ACTIV *
* * * *
* * NO *
* * * *
X
J1
*****
NXTLBX
*****E1*****
*
* GET ADDR OF *
* NEXT LINEBOX *
*-----*
*
*
F1
IS IT
KONBOX
YES
NO
*****G1*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* GIVE LAST MESS *
* TO OPERATOR *
*-----*
*
*
*****
*003*
* J3 *
*
*
*****
* J1 *
*
*
TERMACT
*****J1*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* SEND USER ID AND *
* TERMINALADDR TO *
* OPERATOR *
*-----*
*
*
*****K1*****
*
*LOAD POINTER OF*
* USER END MESS *
*-----*
*
*
*****
*008*
*A3*
*
*
OPD
*****A3*****
*
* PRODUCE DUMP *
*-----*
*
*
*****B3*****
*
* END TCP *
*-----*
*
*
*****
*008*
*A4*
*
*
OPSHUTDN
*****A4*****
*
* SET SHUTDOWN IN *
* STATUS *
*-----*
*
*
*****B4*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* GIVE MESS TO *
* OPERATOR *
*-----*
*
*
*****C4*****
*
* POST INECB FOR *
* SHUTDOWN *
*-----*
*
*
*****
*003*
* J3 *
*
*
*****
*008*
*A5*
*
*
ERRIM
*****A5*****
*OPRESP 008C5*
*-----*
* GIVE MESS TO *
* OPERATOR *
*-----*
*
*
*****
*003*
* J3 *
*
*
OPRESP
*****C5*****
*
* ENTRY *
*-----*
*
*
*****D5*****
*WTO-----*
* WRITE MESS TO *
* OPERATOR *
*-----*
*
*
*****E5*****
*
* RETURN *
*-----*
*
*

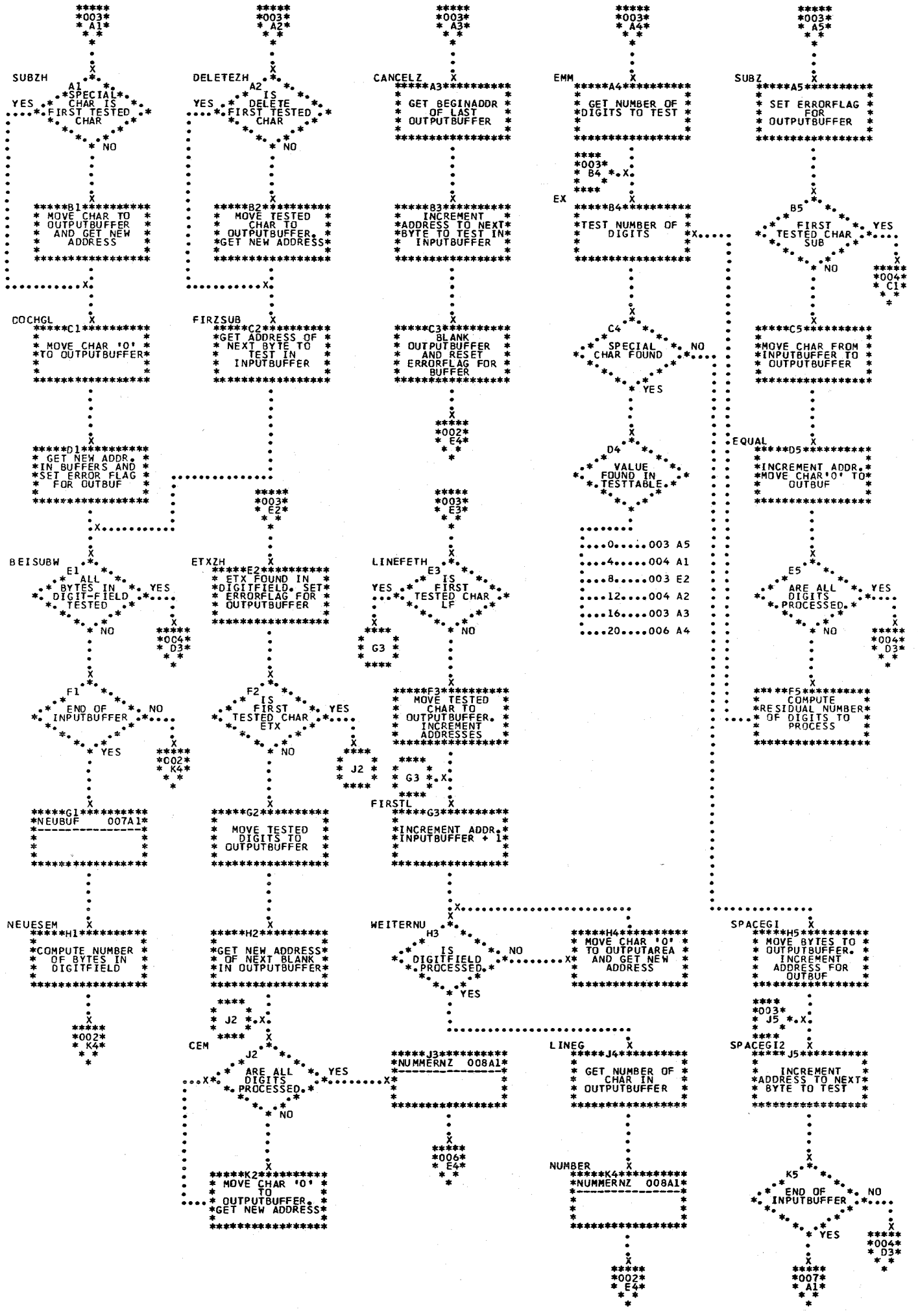
```

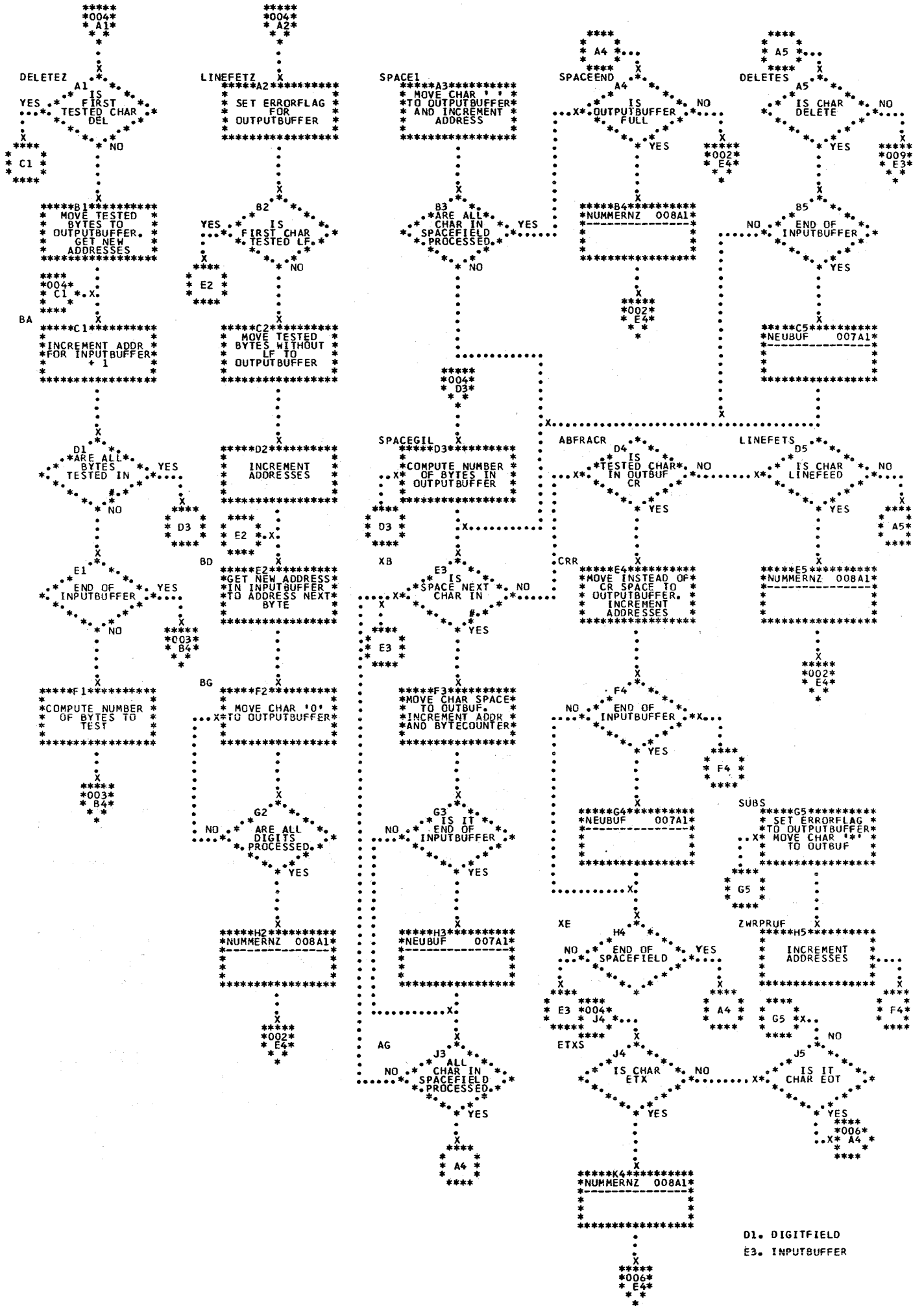


TCP1HALT

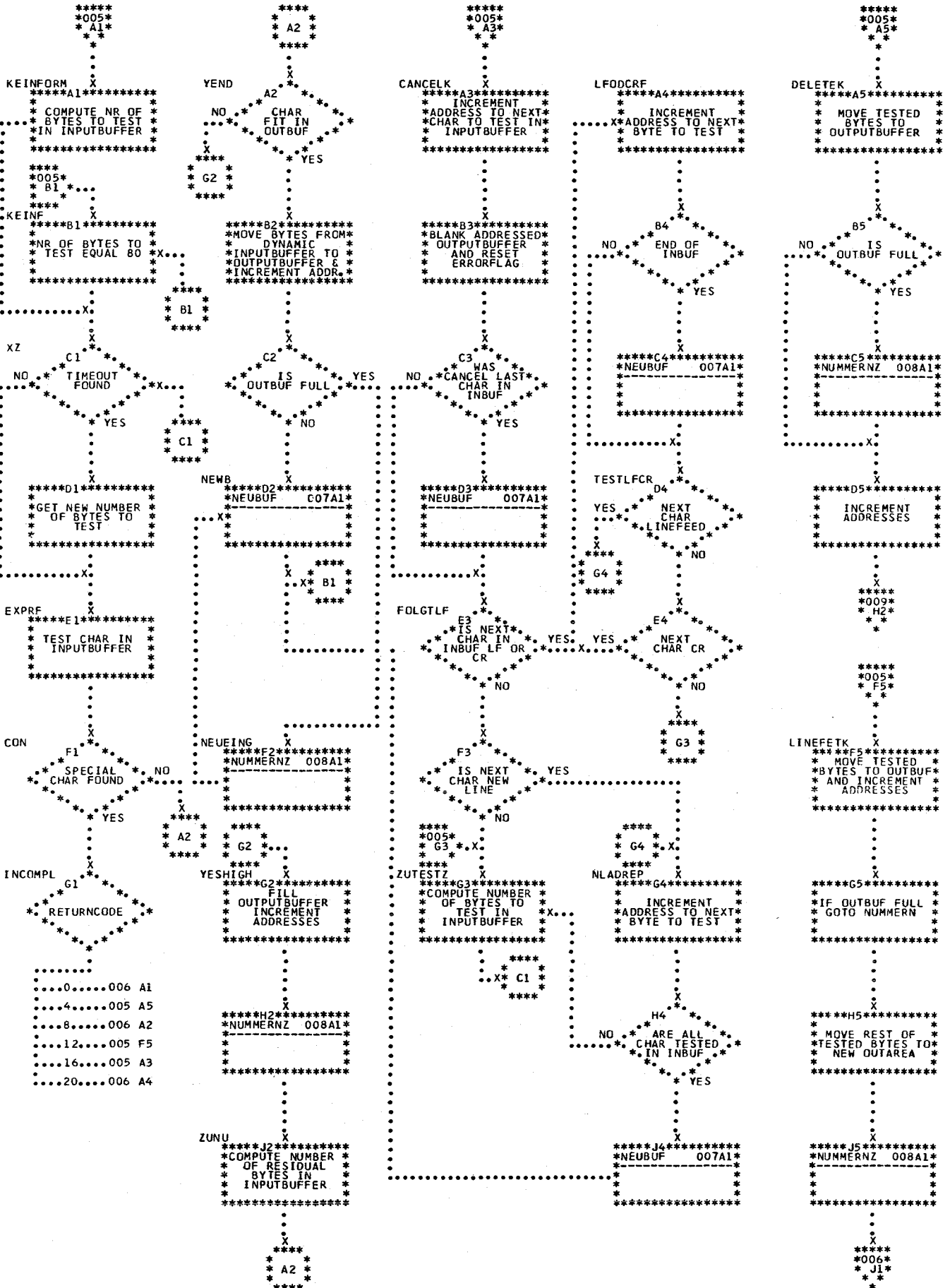
```
*****A1*****  
*ENTRY FROM OPCP*  
* VIA BR *  
*  
*****  
.  
.  
.  
.  
.  
X  
*****B1*****  
* GET UCB INDEX *  
* FROM IOB (R3 *  
* POINTS ON IOB *  
* ON ENTRY) *  
*  
*****  
.  
.  
.  
.  
.  
X  
*****C1*****  
* LCAD REG. 1 *  
* UCBADDRESS *  
*  
*****  
.  
.  
.  
.  
.  
X  
*****D1*****  
* INITIALIZE *  
* DCBIFLGS=00 *  
* IOBFLAG1=C2 *  
* ICBFLAG2=00 *  
*  
*****  
.  
.  
.  
.  
.  
X  
*****E1*****  
*  
* SVC 33 *  
*  
*****  
.  
.  
.  
.  
.  
X  
*****F1*****  
* RETURN TO *  
* CALLER *  
*  
*****
```

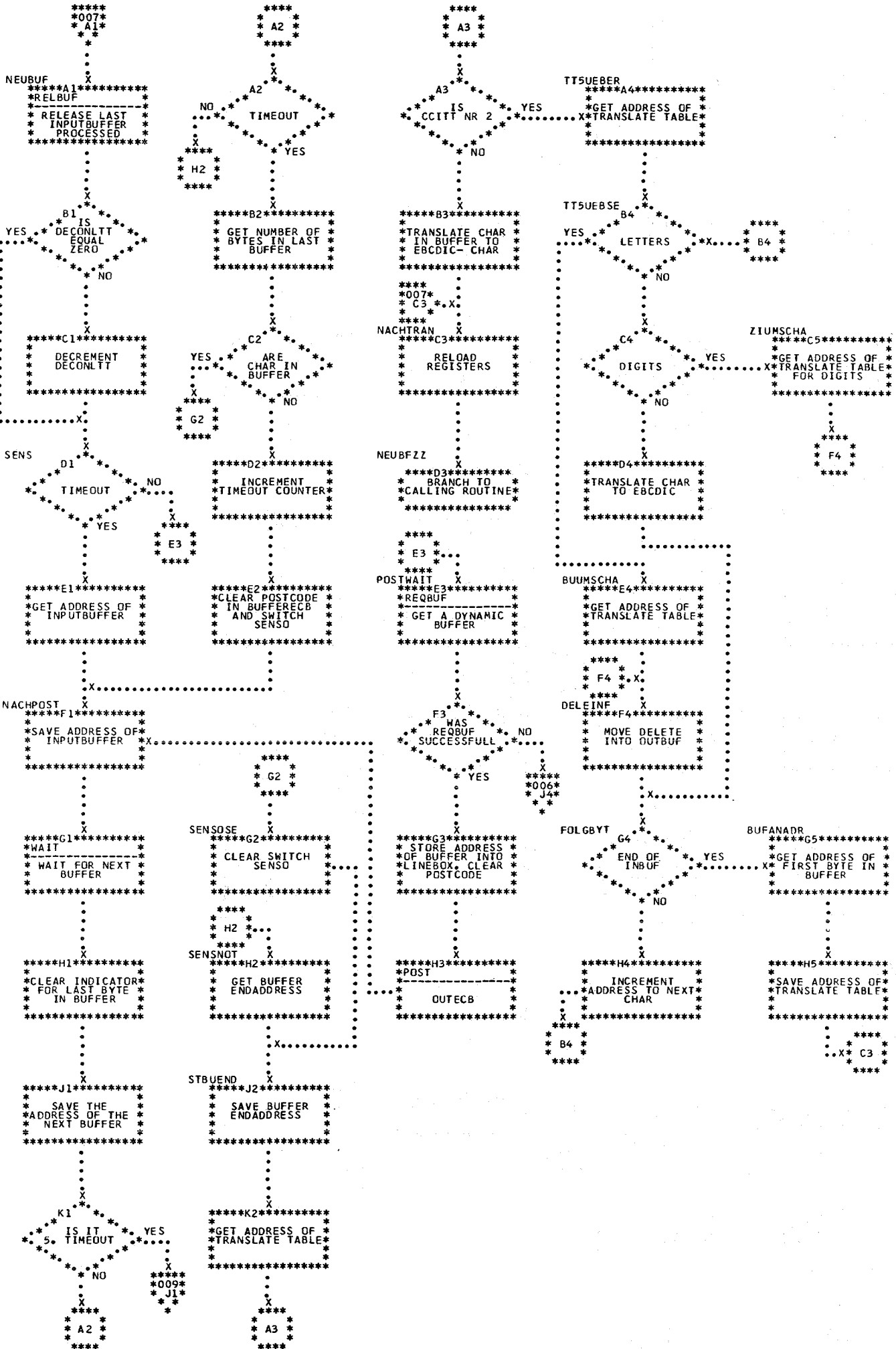




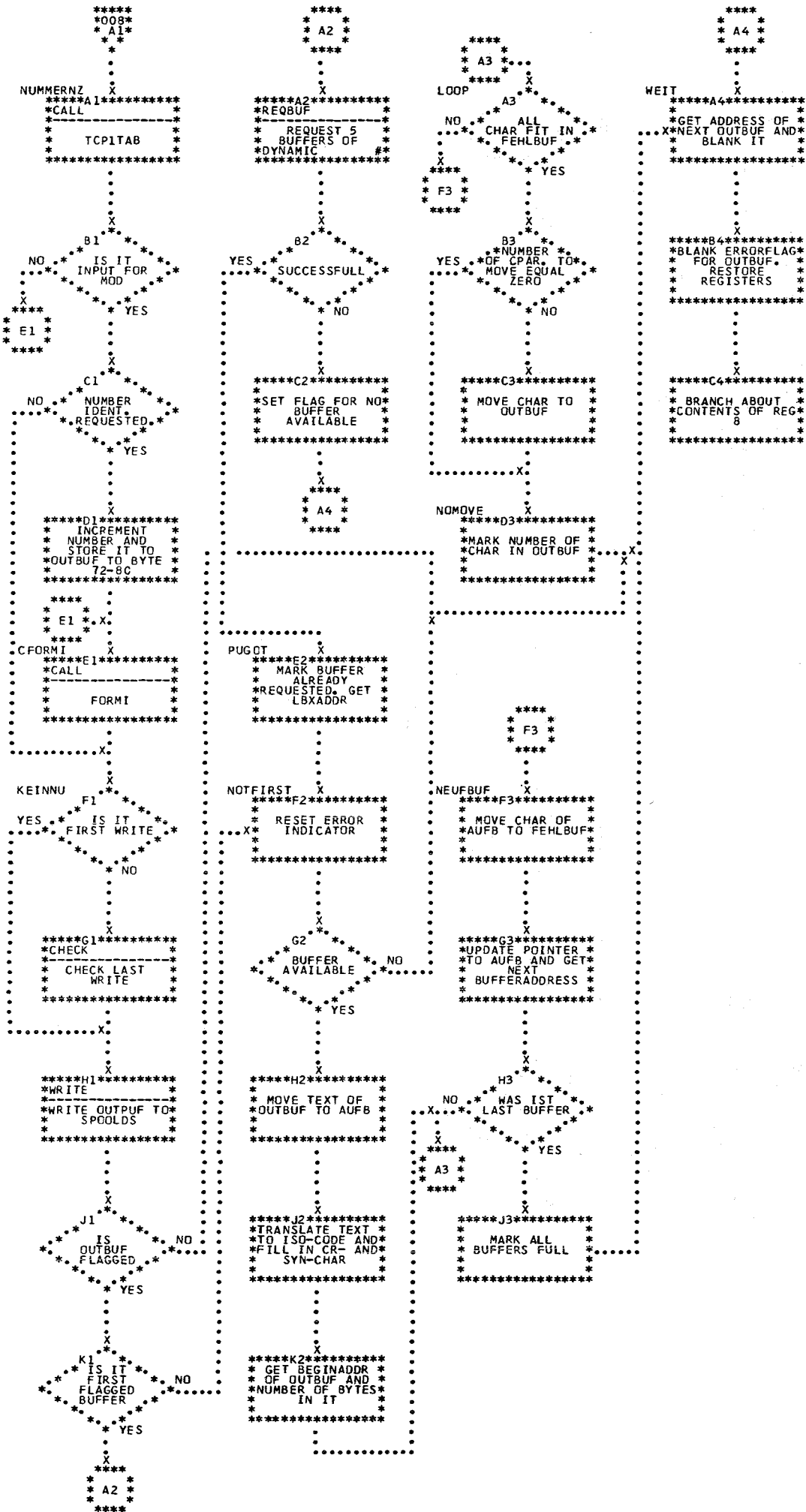


MODULE TCP1SPOL
ENTRY FROM TCP1WAIT WITH ATTACH
INPUT: LINEBOX- AND KONBOX-REGISTER

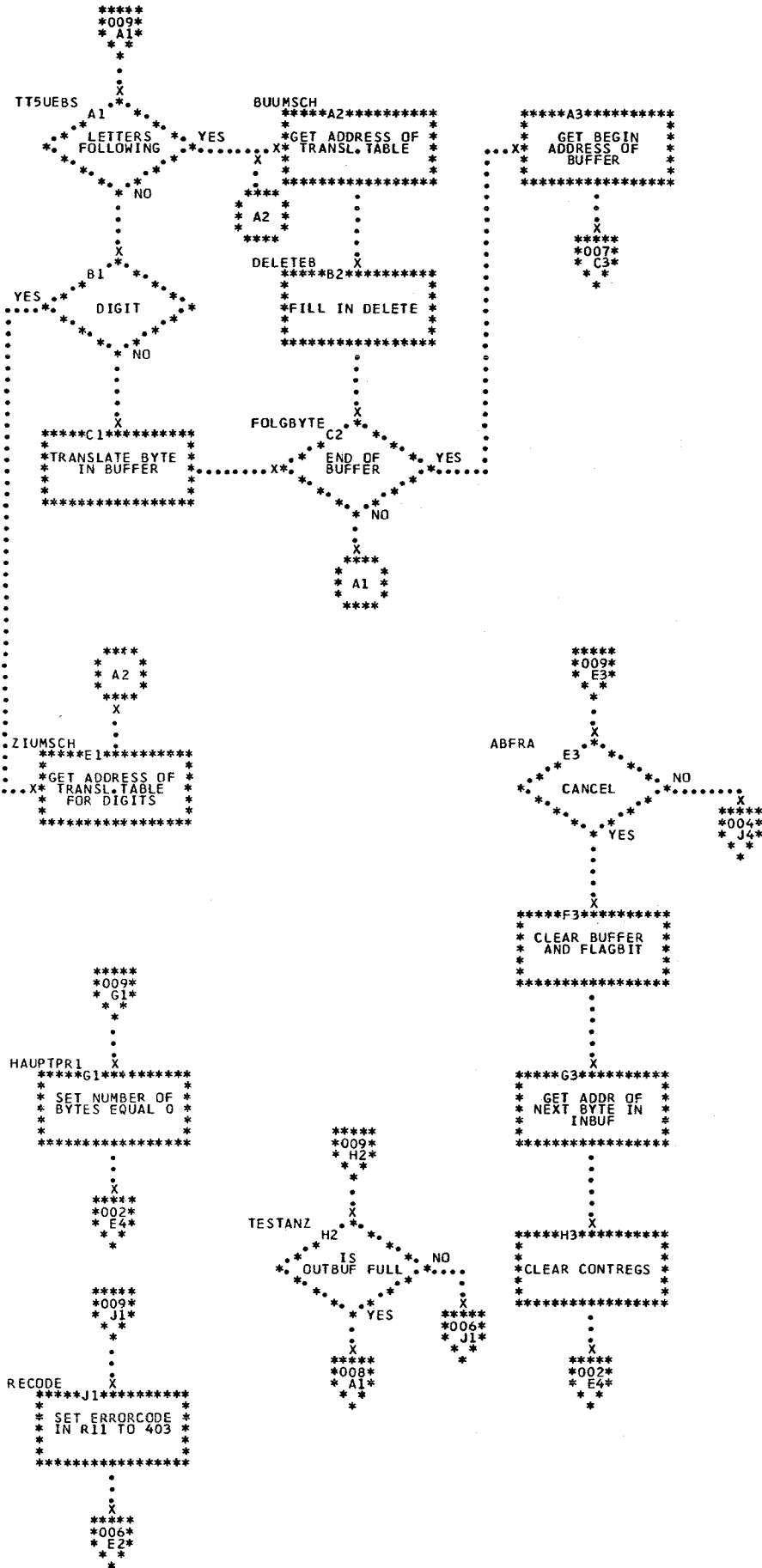


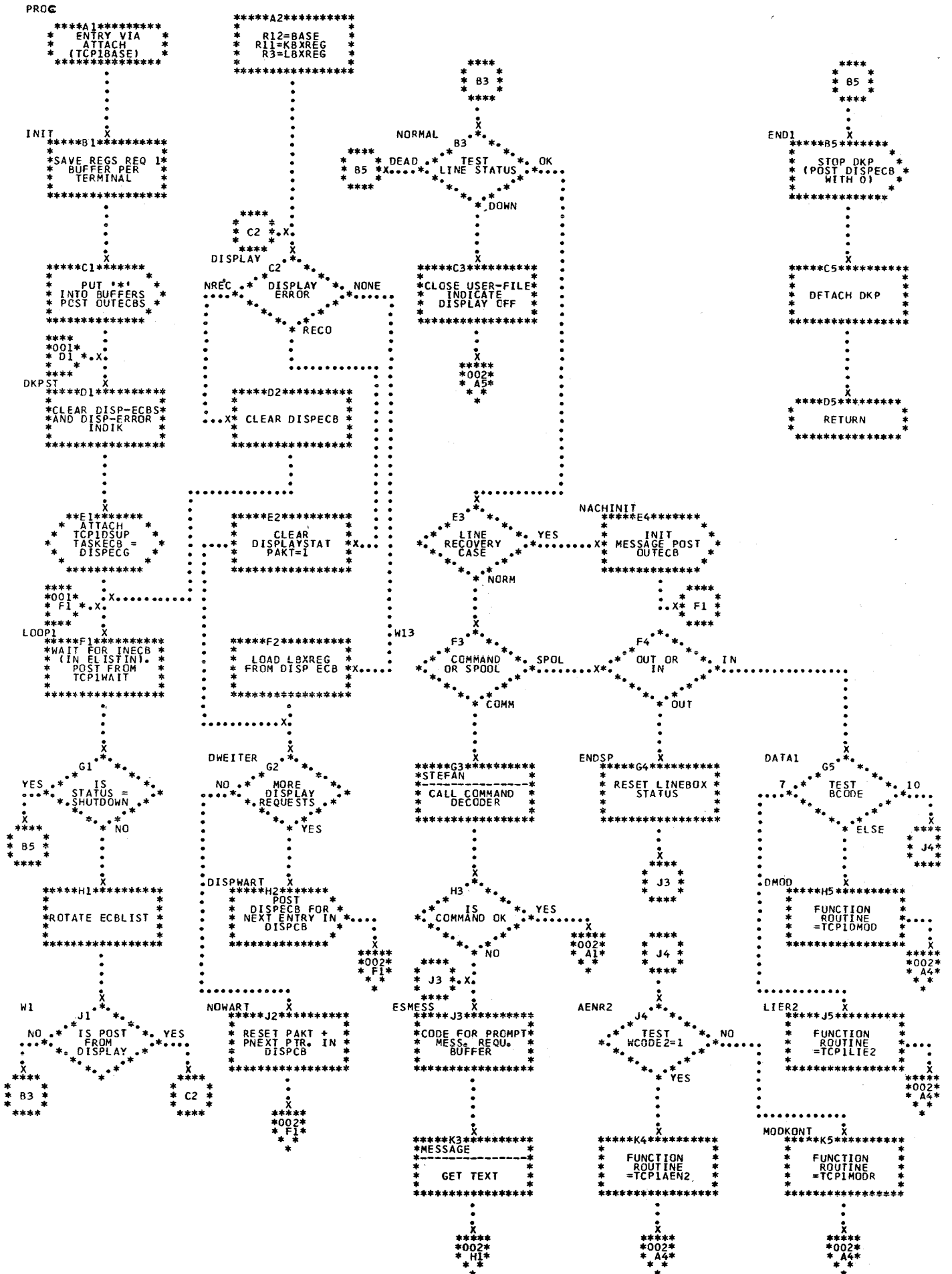


MODULE TCPISPOL
ENTRY FROM TCPWAIT WITH ATTACH
INPUT: LINEBOX- AND KONBOX-REGISTER



MODULE TCP1SPOL
ENTRY FROM TCP1WAIT WITH ATTACH
INPUT: LINEBOX- AND KONBOX-REGISTER





```
*****  
*002*  
* A1*  
* *  
PROCESS X  
* X  
* A1 TEST FUNCTION *  
* * FUNCTION CODE *  
* * (BCOD) *  
* * *  
.....  
*002* E1  
*5* D3  
*9* F3  
*11* H3  
*GR21* A5  
*ELSE* A4
```

```
*****  
*002*  
* A4*  
* *  
ATT X  
*****A4*****  
* * INSERT FUNCTION *  
* * ROUTINE NAME *  
* * *  
*****  
* X  
* *B4*****  
* * ATTACH *  
* * FUNCTION *  
* * ROUTINE *  
* * *  
*****  
* X  
* *001*  
* * F1*  
* * *
```

```
*****  
*002*  
* A5*  
* *  
ZEIR X  
* X  
* A5 IS DISPCB *  
* * (D_QUEUE) *  
* * EMPTY *  
* * *  
YES * * NO  
* * *  
* X  
* NOTACT *  
* *B5*****  
* * ENTER REQUEST *  
* * (LBXADR) IN *  
* * DISPCB *  
* * *  
***** X  
* *001*  
* * F1*  
* * *  
ACT *****C5*****  
* * POST DISPCB *  
* * FOR NEW REQUEST *  
* * *  
*****  
* X  
* *001*  
* * F1*  
* * *
```

```
*****  
*002*  
* E1*  
* *  
LNK X  
*****E1*****  
*TCP1ACNT *  
* *-----*  
* LINK LOGON / *  
* LOGOFF R *  
* * *  
*****  
* *002* *X.....*  
* * F1 * *  
* * *  
*****  
GC0N X  
*****F1*****  
*MESSAGE *  
* *-----*  
* COMPLETION *X.....*  
*MESSAGE (UNLESS *  
* ACT OK) *  
* * *  
*****
```

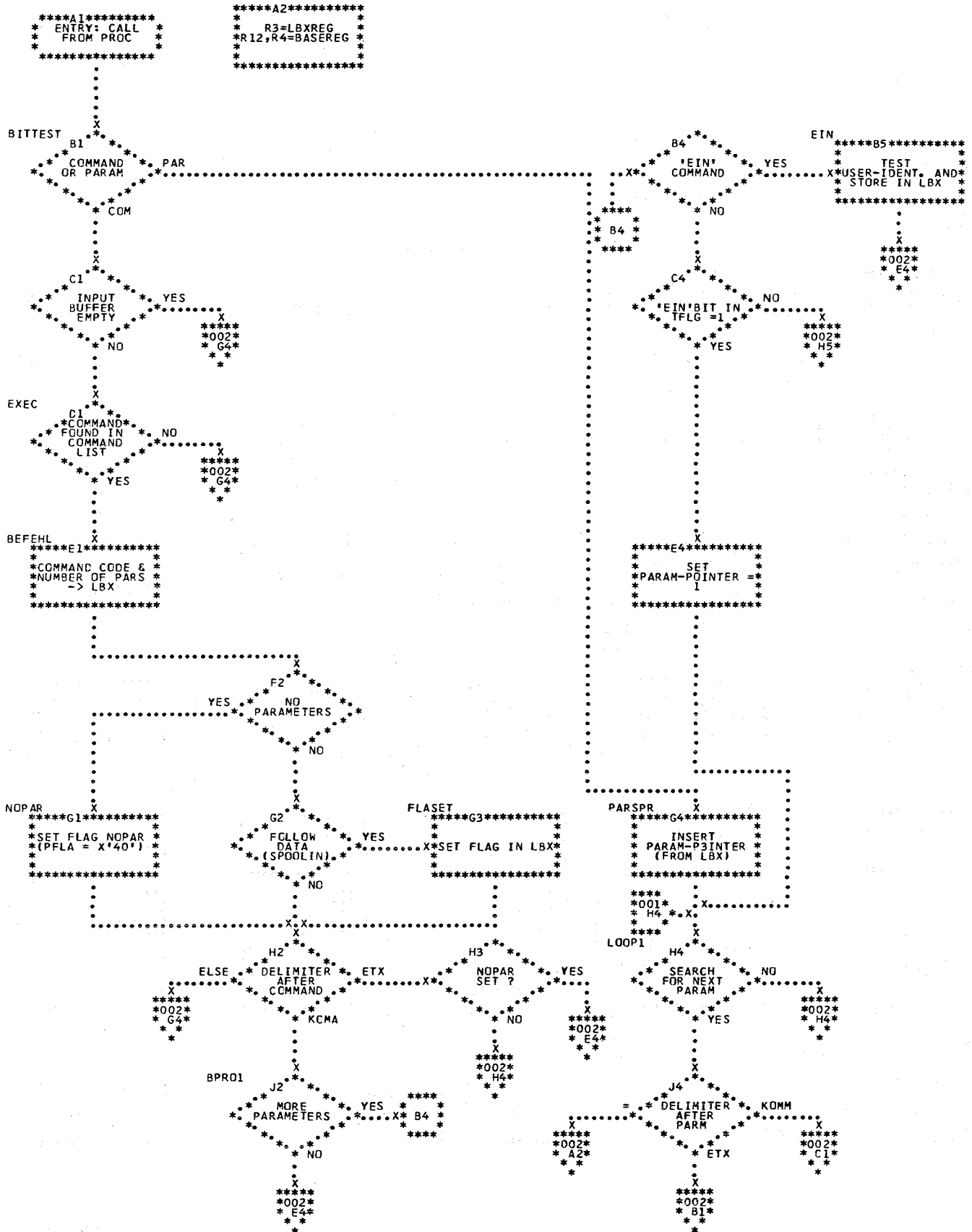
```
*****  
*002*  
* D3*  
* *  
UMSR *****D3*****  
* * INVERT *  
* * PAPERTAPEBIT *  
* * (BFLG X'80') *  
* * *  
*****  
* *002*  
* * F3*  
* * *  
*****  
DMODROUT X  
*****F3*****  
* * MODIFY *  
* * DISPL-FIELDS IN*  
* * LBX *  
* * *  
*****
```

```
*****G1*****  
* * CLEAR LBX ENTER *  
* * COMM. MODE *  
* * *  
*****  
* *002*  
* * H1 *X.....*  
* * *  
*****  
POSTEND X  
*****H1*****  
* * POST OUTECB *  
* * (TCP1WAIT) *  
* * *  
*****
```

```
*****  
*002*  
* H3*  
* *  
LOER X  
* X  
* H3 *  
* * TEST *  
* * WCODE2 & *  
* * #NAME *  
* * *  
*****  
* *001*  
* * F1*  
* * *  
*****  
* *001*  
* * F1*  
* * *  
*****  
* *001*  
* * F1*  
* * *  
*****  
* *001*  
* * F1*  
* * *  
*****  
* *001*  
* * F1*  
* * *  
*****
```

```
*****J1*****  
* * HAS * YES  
* * DISPLAY OK *  
* * *  
* * NO *  
* * *  
*****  
*****K1*****  
* * *  
* * DETACH TCP1DSUP *  
* * *  
*****  
* *001*  
* * D1*  
* * *
```

```
*****J3*****  
* * INSERT NAME OF *  
* * RIGHT DELETE *  
* * ROUTINE *  
* * *  
*****
```




```
*****A1*****
* ENTRY *
*****
.
.
.
*****B1*****
* SAVE REGS AND *
* ALLOC. *
* WORKSPACE *
*****
.
.
.
C1
* CC=6 *
* (ACNT OK) *
* YES *
* .....X* H2 *
* NO *
* NO *
.
.
.
*****D1*****
* CC TO R10 *
* MESS. LIST TO *
* R11 *
*****
.
.
.
SUCHEN
E1
* COMPARE *
* CODE *
* OK *
* .....X*
* NO *
.
.
.
*****F1*****
* UPDATE R11 *
* (LIST POINTER) *
*****
.
.
.
*****E2*****
* MATCH OR EOLIST *
* MOVE MESS INTO *
* BUFFER *
*****
.
.
.
*****F2*****
* TRANSLATE TO *
* ISO. LENTH TO *
* BUFADS *
*****
.
.
.
WEITER
*****G2*****
* FREE WORKSPACE *
*****
.
.
.
* H2 *
* .....X*
* ..... *
.
.
.
*****H2*****
* RETURN *
*****
```

ATER

*****A1*****
* ENTRY (EXIT)
* FUNCT. ROUTINE)
*

.....
X

*****B1*****
* SUBTASK TCB
* FRGM R1 MOTHER
* TCB FROM CVB
*

.....
X

*****C1*****
* KBX 8 LBXAD.
* FROM
* MOTHER-TASK
* SAVE-A
*

.....
X

*****D1*****
* DETACH SUBTASK
* REQU. BUFFER
*

.....
X

*****E1*****
* MESSAGE
*-----
* COMPLETION
* MESSAGE
*

.....
X

F1 * SFREGEN *****F2*****
* FUNCTION OK * NO * * SET LINEBOX FOR *
* * * X * CORRECTION *
* * * * ENTRY *
* * * * *****
* YES *
* * * *
* * * J1 *
* * * *
* * * *

.....
X

G1 * LIE1 *****G2*****
* SPCOLIN * YES * * SET LBX= *
* FUNCTION * * X * SPOOLIN *
* * * * *****
* NO *
* * * *
* * * *
* * * *

.....
X

FL1 *****H1*****
* RESET LINEBOX
*

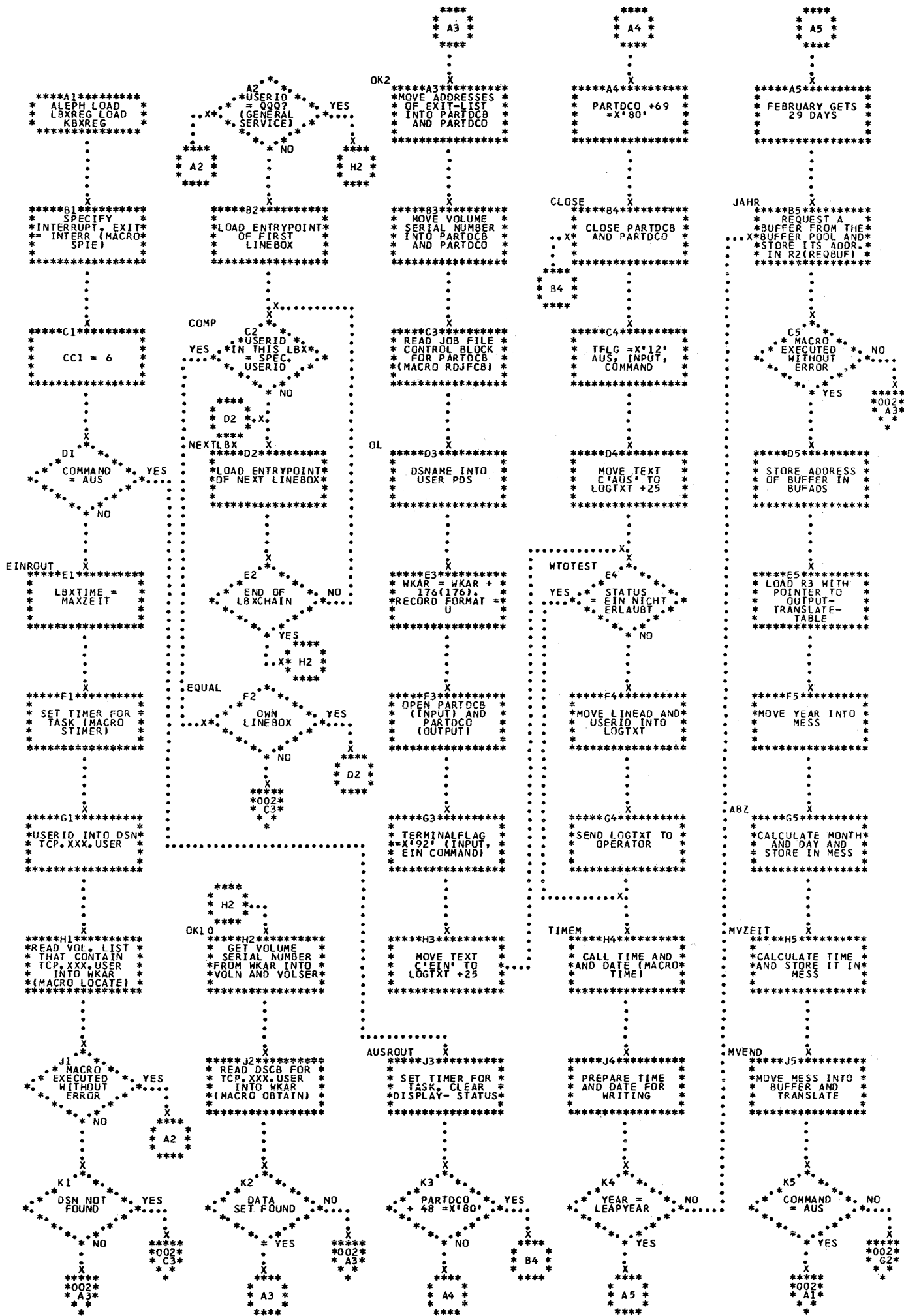
.....
X

*****J1*****
* POST QUTECB *
* (TCP1WAIT) *
*

.....
X

*****K1*****
* RETURN
*

.....



*****A1*****
* ENTRY FROM *
* TCPOPROC VIA *
* ATTACH *

*****B1*****
* CHAIN SAVE *
* AREA SET *
* INTERVAL TIMER *

*****C1*****
* LOAD *
* KONBOX-REGISTER *

*****D1*****
* CHANGE DCB *
* OPEN THE DATA *
* SET *

*****E1*****
* BUILD A *
* MEMBERNAME WITH *
* WCCDEI *

*****F1*****
* MOVE THE *
* MEMBERNAME INTO *
* RELEVANT FIELD *
* OF LBX *

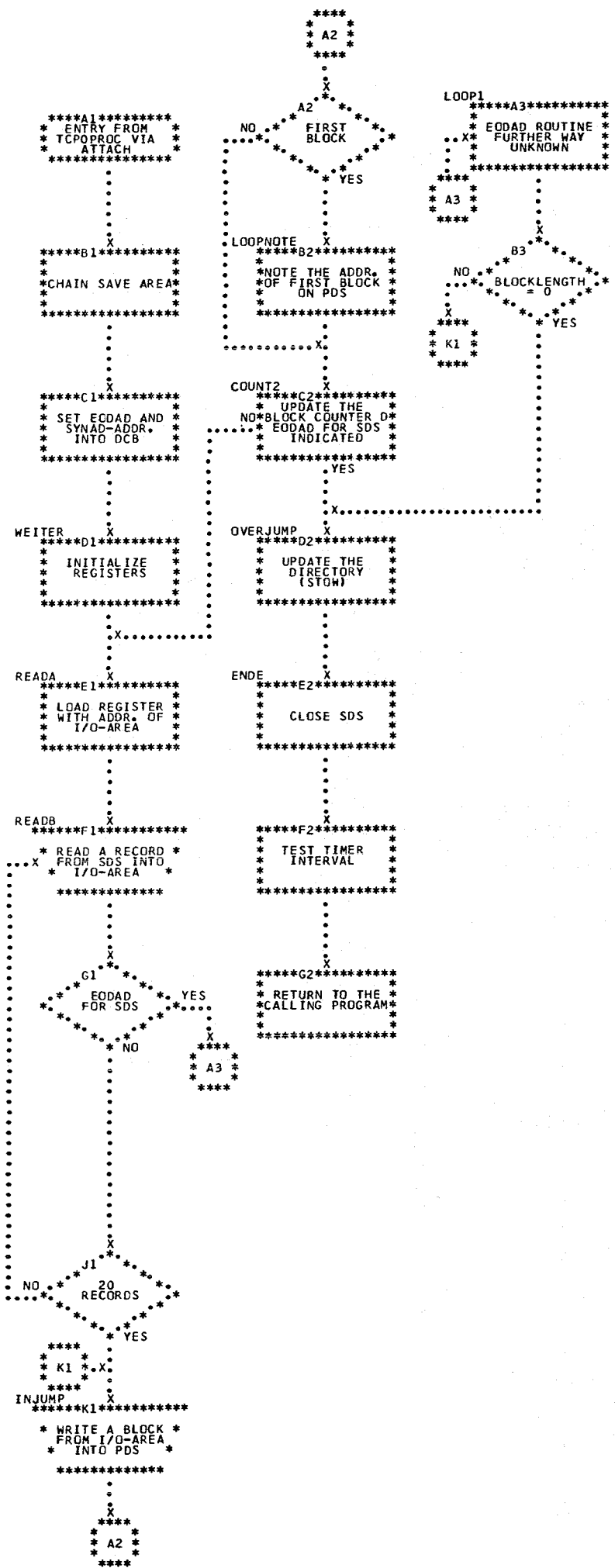
*****G1*****
* LINK TCPLSCH TO *
* PUT OUT THE *
* MEMBER *

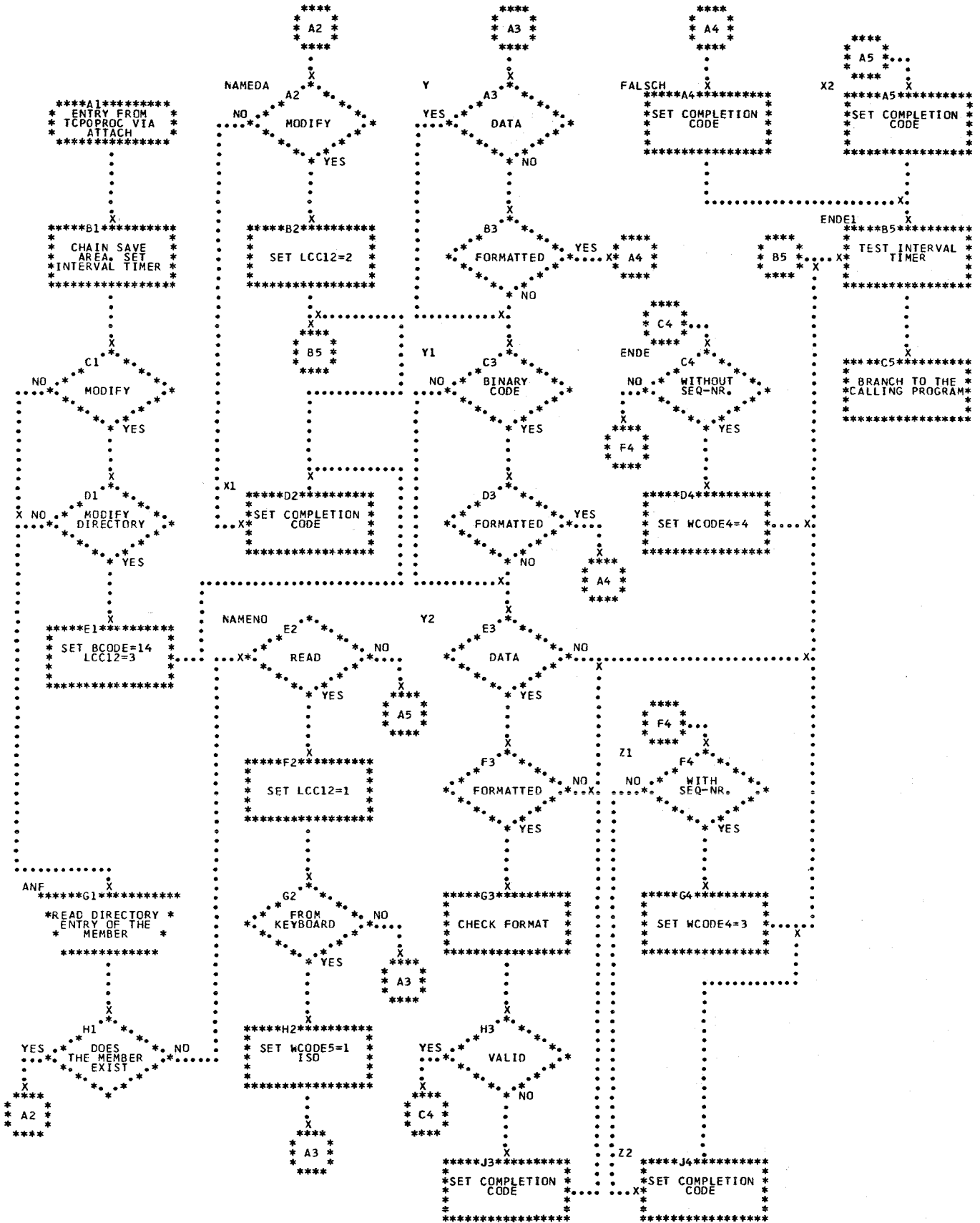
*****H1*****
* CLOSE THE DATA *
* SET *

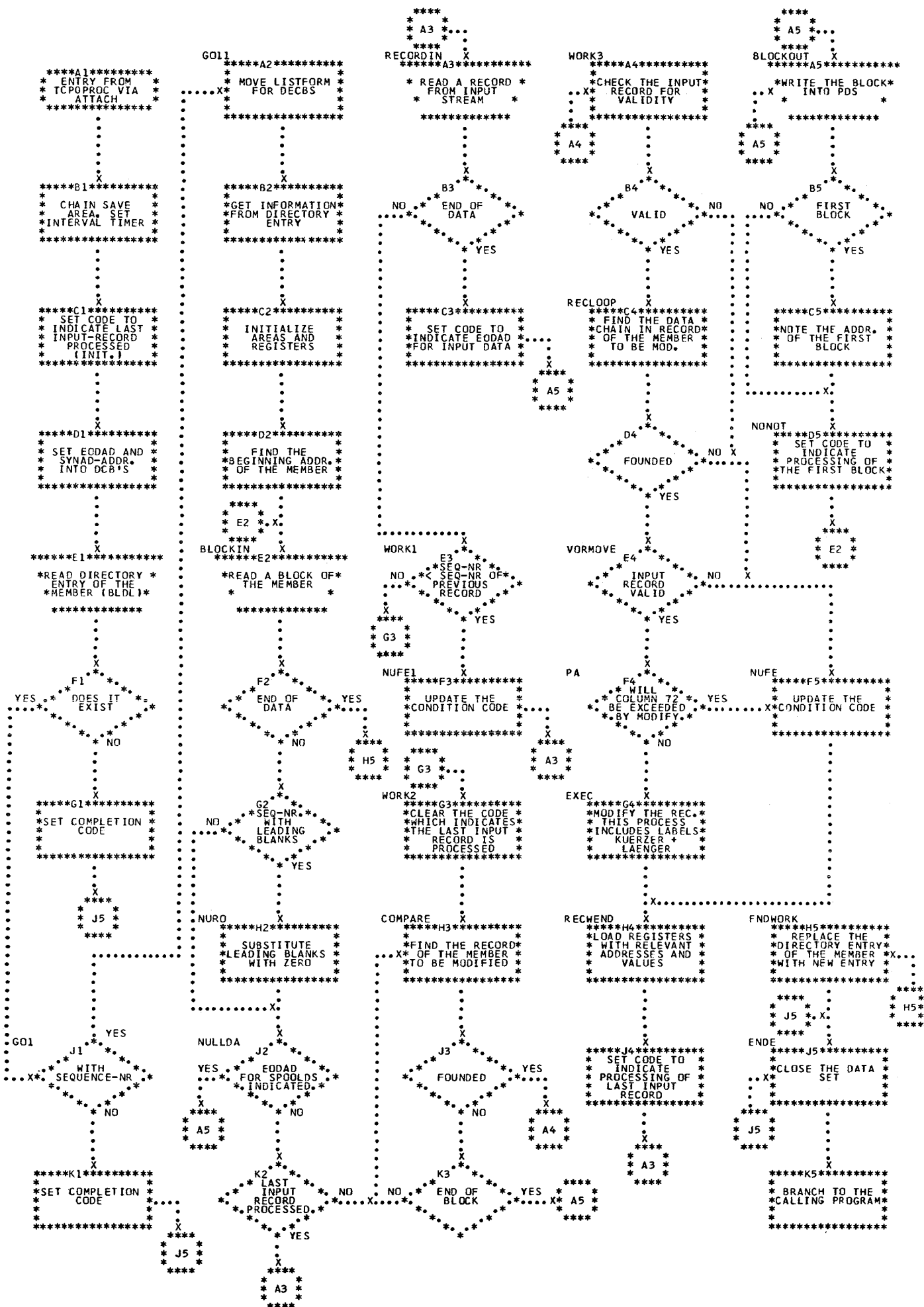
*****J1*****
* CHANGE THE DCB *

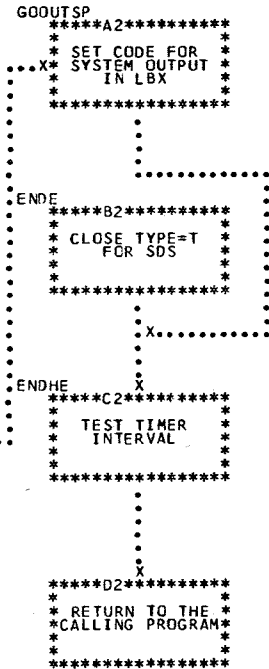
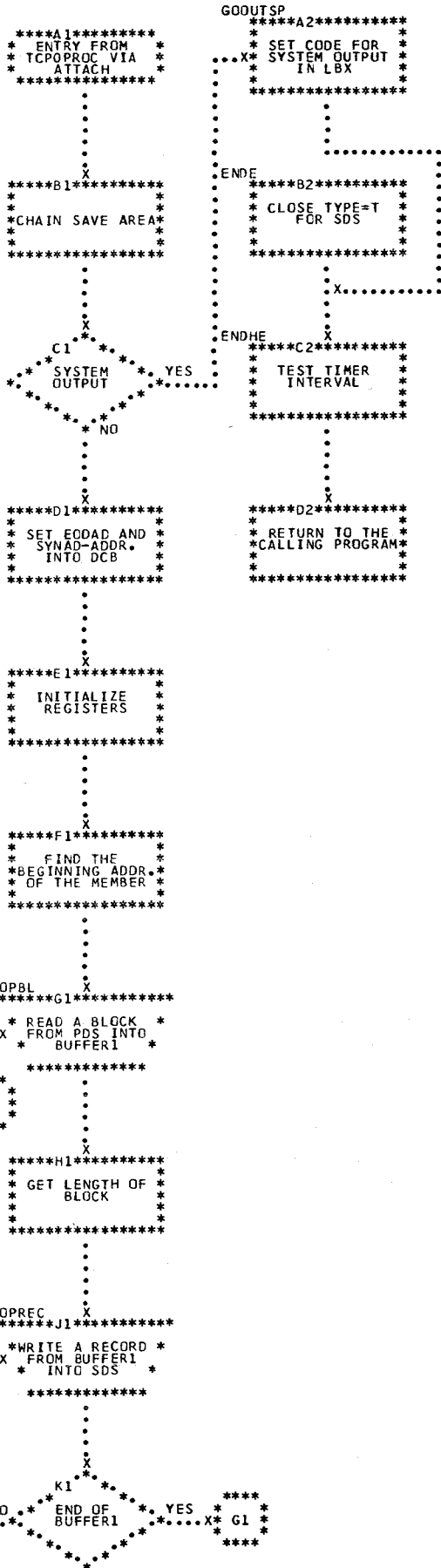
*****K1*****
* TEST INTERVAL *
* TIMER *

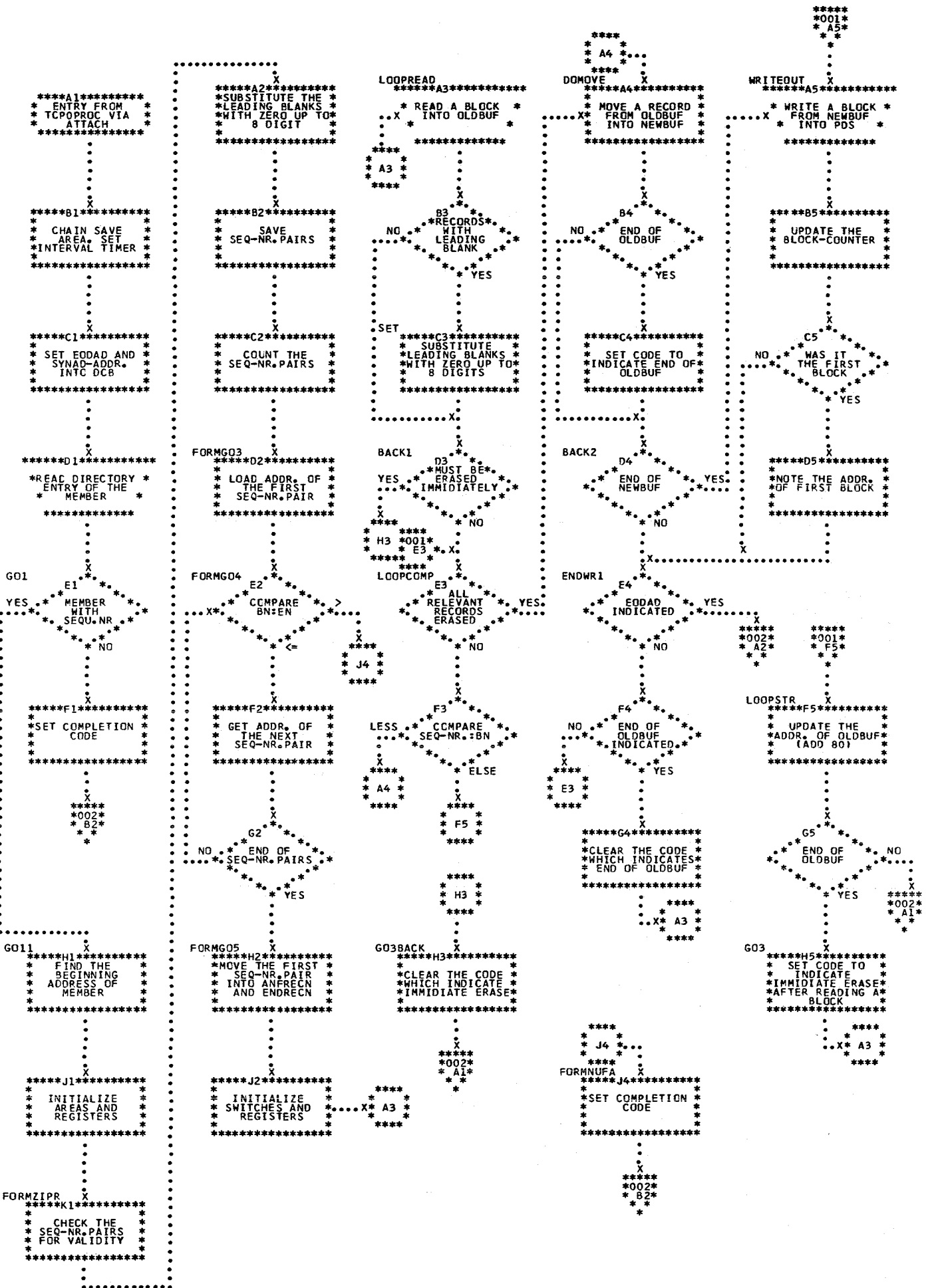
.....
X
*****A2*****
* BRANCH TO THE *
* CALLING PROGRAM *
* *



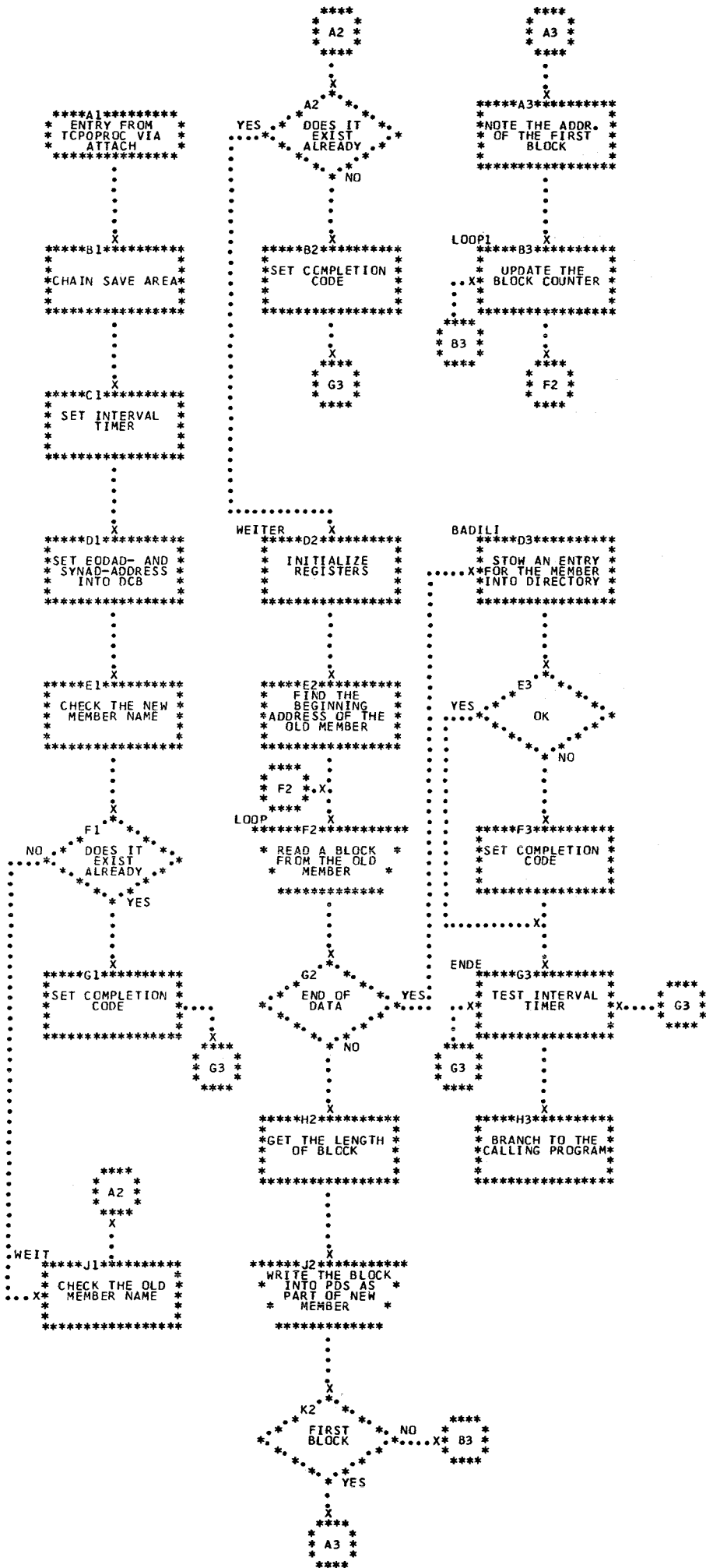


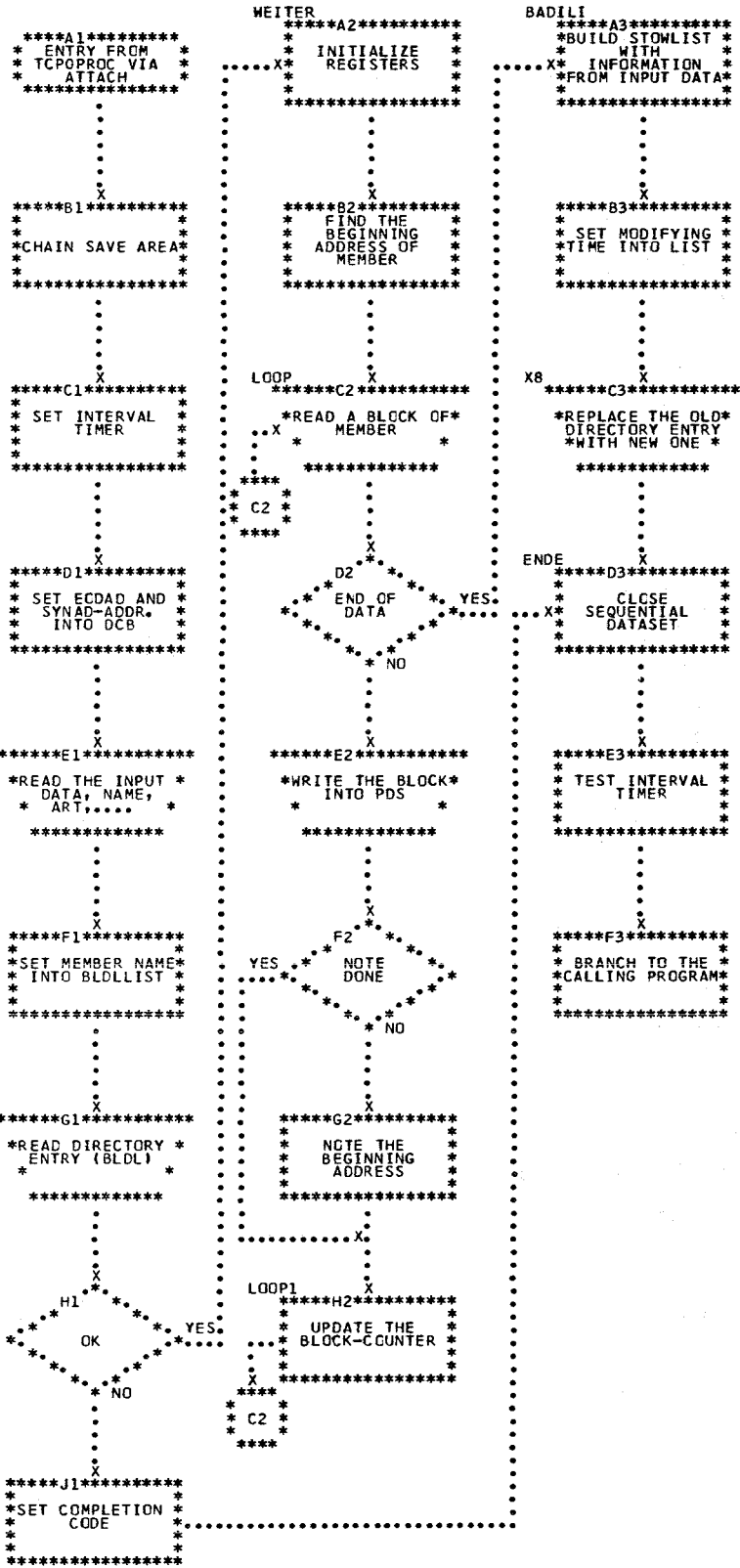


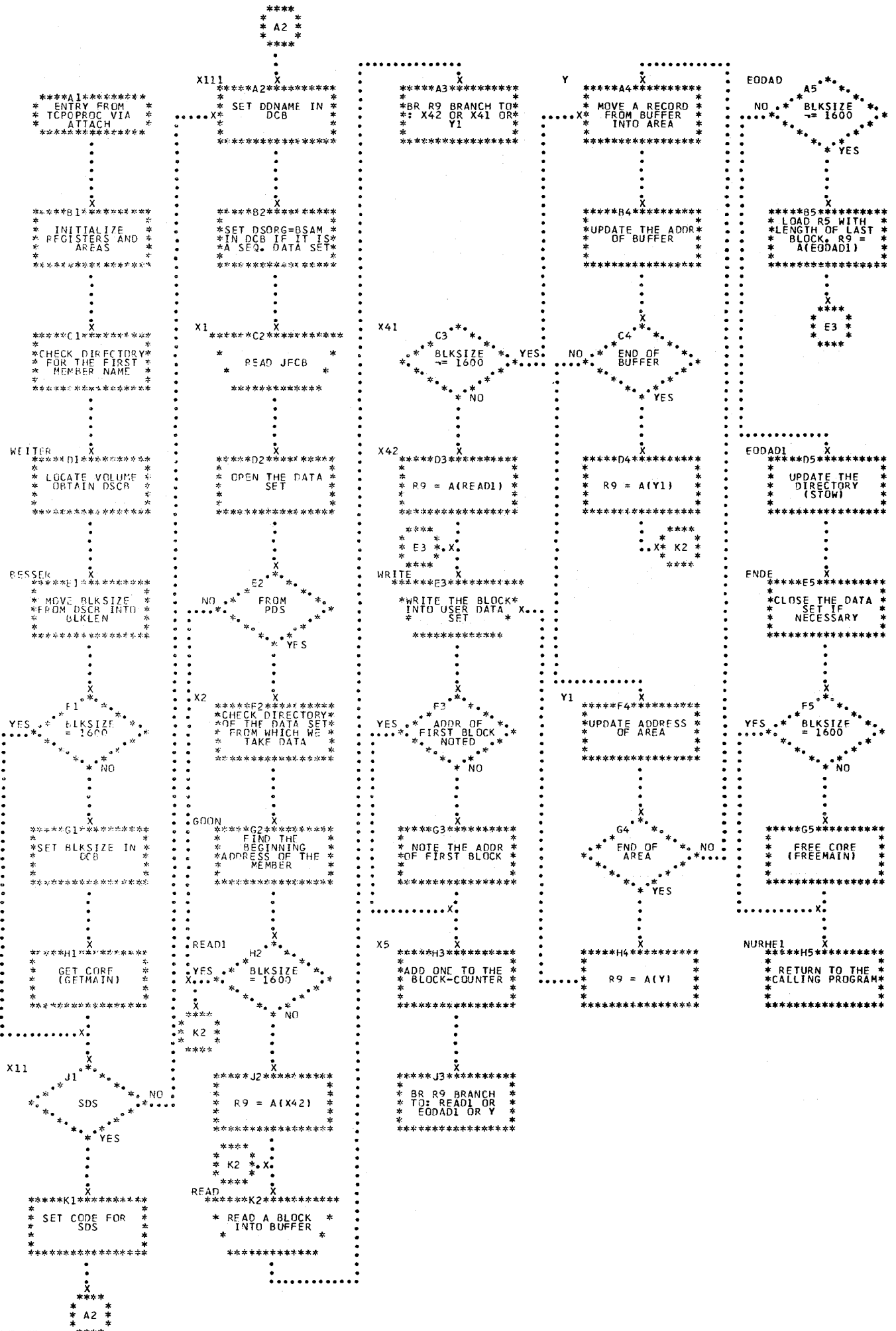


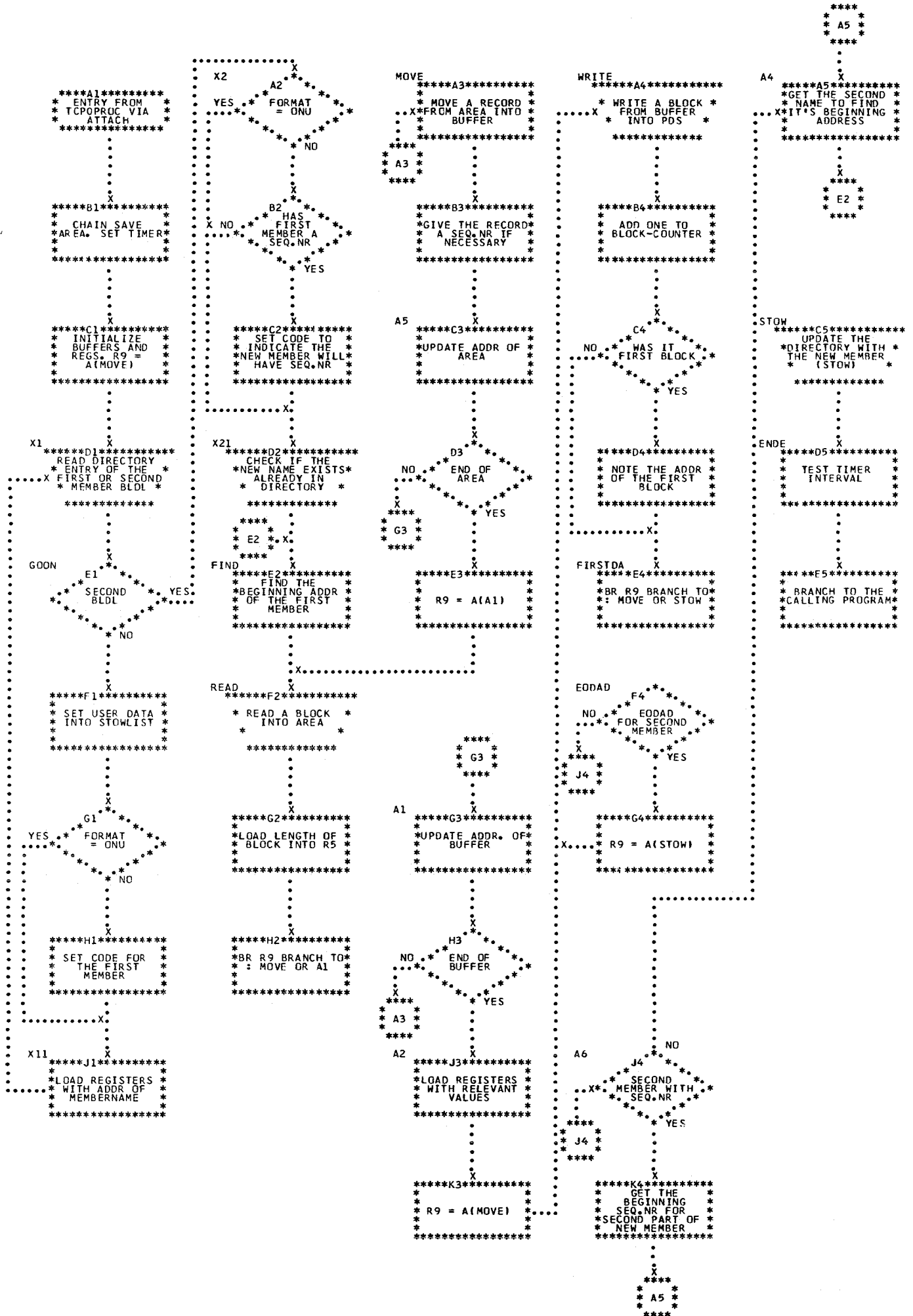


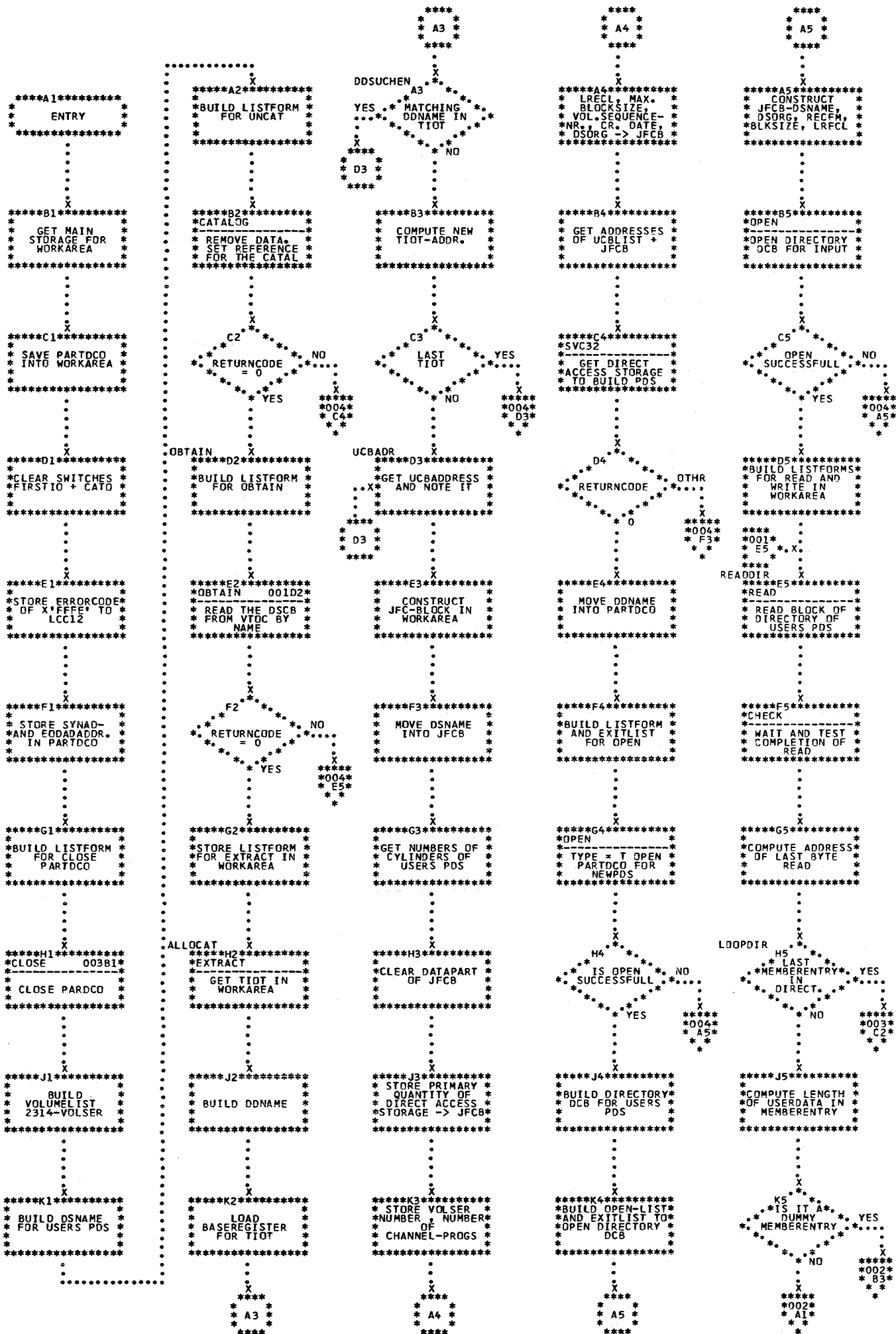

```
*****  
* A2 *  
*****  
X  
GOSCRATC X  
*****A2*****  
* SCRATCH THE *  
* DATASET *  
*****  
X  
GOUNCATL X  
*****B2*****  
* UNCATALOG THE *  
* DATASET *  
X  
*****  
* B2 *  
*****  
X  
NEXTNAME X  
*****C2*****  
* GET THE NEXT *  
* DATASET NAME TO *  
* BE SCRATCHED *  
*****  
* C2 *  
*****  
X  
D2  
NO * LAST *  
* DATASET *  
YES  
X  
ENDE *****E2*****  
* TEST INTERVAL *  
* TIMER *  
*****  
X  
*****F1*****  
* MOVE RELEVANT *  
* INFORMATIONS *  
* INTO AREA *  
* OSNAME *  
*****  
X  
LCELGP X  
*****G1*****  
* FIND THE SERIAL *  
* NUMBER OF THE *  
* VOLUME (LOCATE) *  
*****  
X  
H1  
NO * * * * *  
* * * * * C2 *  
* * * * *  
OK * * * * *  
* * * * *  
YES  
X  
GOOBTAIN X  
*****J1*****  
* READ THE DSCB *  
* FROM VTOC *  
* (OBTAIN) *  
*****  
X  
K1  
NO * * * * *  
* * * * * B2 *  
* * * * *  
DOES * * * * *  
* DSCB EXIST * * * * *  
* * * * *  
YES  
X  
*****  
* A2 *  
*****
```

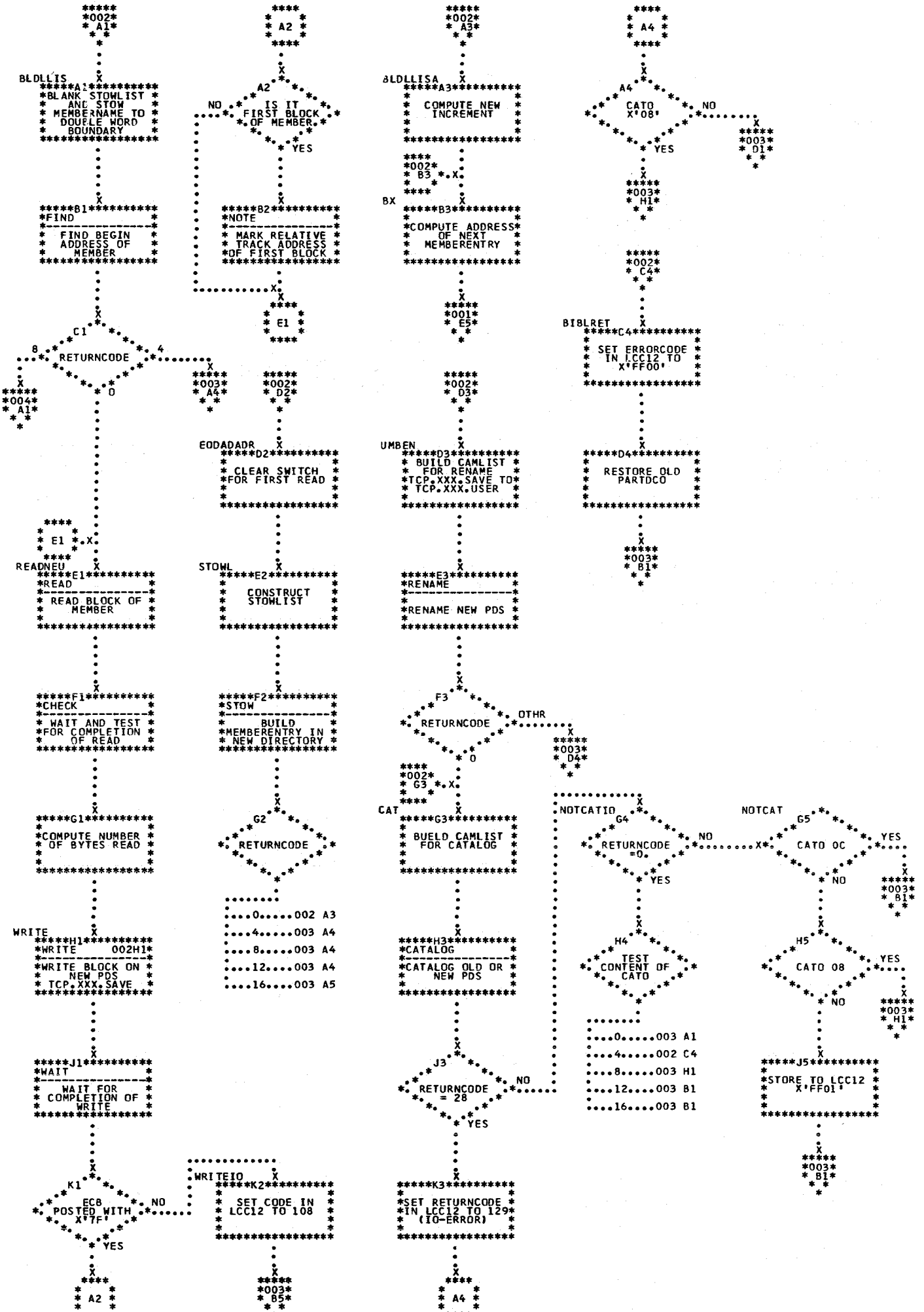


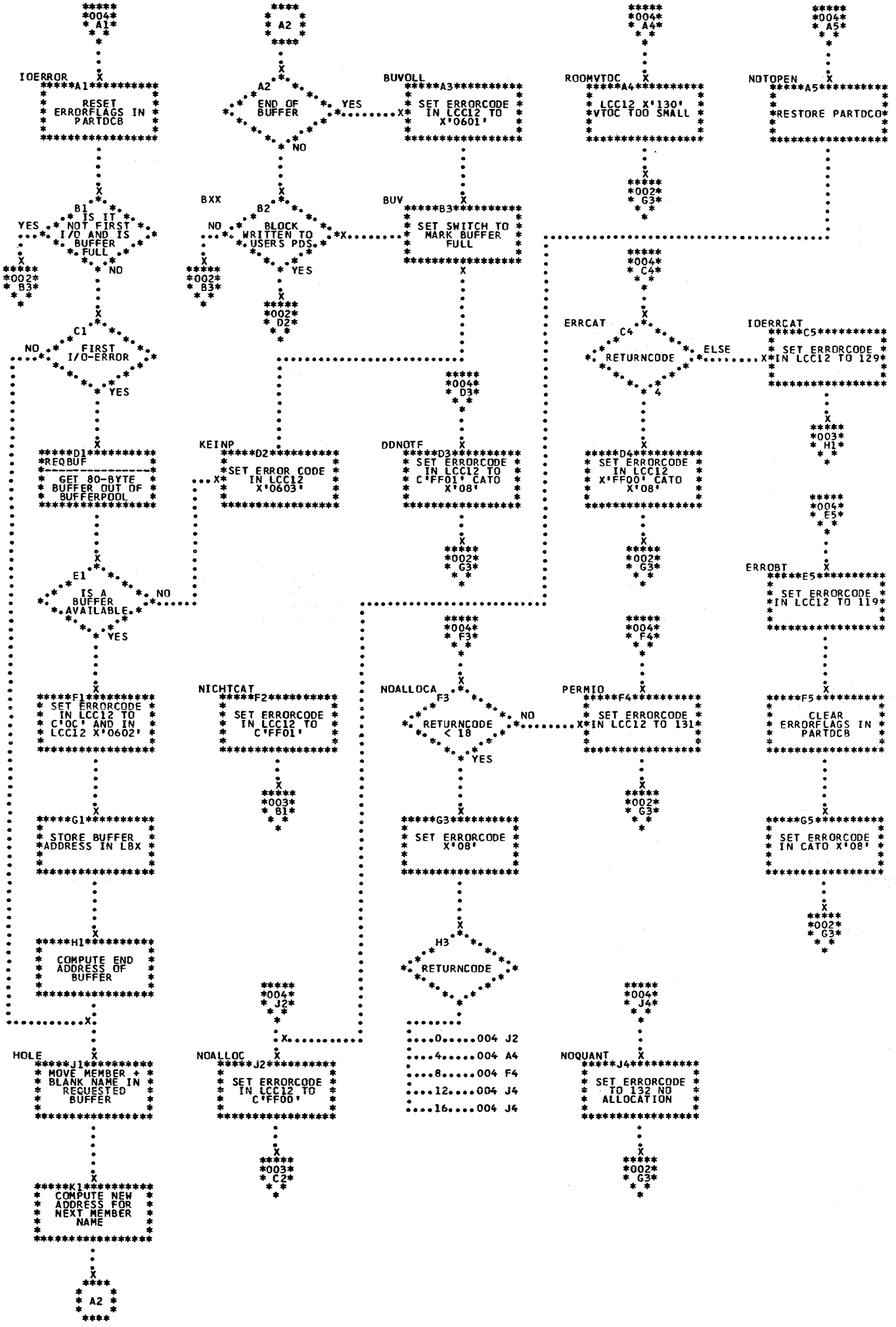












```

*****A1*****
* ENTPY VIA *
* ATTACH FROM *
* TCOPROG *
*****
X
*****B1*****
* EXTRACT *
* GET ADDRESS *
* TIOF *
*****
X
FTERM C1
X
* END OF *
* TIOF *
X
* YES *
* DD-STATEMENTS *
* FOR DISPLAY *
*****C2*****
* MSG41: NO *
* DD-STATEMENTS *
* FOR DISPLAY *
*****
* NO *
* C1 *
*****
X
D1
* DIS *
* DDNAME *
X
* NO *
* GET ADDRESS OF *
* NEXT TIOF *
* ELEMENT *
*****D2*****
* YES *
* C1 *
*****
X
*****E1*****
* GET DEVICE-TYPE *
*****
X
F1
* DEVICE-TYPE *
* ERROR OR *
* DUMMY DD *
X
* YES *
* MSG42: DD-ERRR *
*****F2*****
* NO *
*****
* F3 *
*****
CUCBS
*****G1*****
* GET NUMBER OF *
* CONTROL UNITS *
* (CU) *
*****
X
*****H1*****
*A54 001A5*
* GET AND CLEAR *
* CORE FOR FIRST *
* DBX *
*****
* J1 *
*****
DBXINIT
*****J1*****
* SET KEY=0 *
* INDICATE SP=252 *
*****
X
*****K1*****
* GET CORE FOR *
* DEB OPEN DEB *
*****

```

```

*****A3*****
* RESET KEY *
*****
X
*****B3*****
* OPEN IOB AND *
* DCB IN DBX *
*****
X
C3
* WAS IT *
* THE LAST *
* DBX *
X
* YES *
*****D3*****
* LOAD TCPIDTAB *
*****
X
*****E3*****
* UPDATE LBX'S *
* WITH NUMBER OF *
* CU AND NUMBER *
* OF DISPLAY *
*****
X
F3
* ANY *
* ERRR *
* RECOVERED *
X
* YES *
*****F4*****
* MSG40: ERROR IN *
* TCPIDTAB *
*****
* NO *
*****
* F3 *
*****
TABEND
*****G3*****
*A54 001A5*
* GET AND CLEAR *
* CORE FOR *
* ECB-LIST *
*****
X
*****H3*****
* UPDATE ECB-LIST *
*****
X
*****J3*****
* GET DATA FOR *
* DISPLAY-OUTPUT *
*****
X
*****K3*****
* SAVE *
* AREA-ADDRESS, *
* CONTROLBYTE AND *
* COUNT *
*****
* J1 *
*****
* A1 *
*****

```

```

A54
*****A5*****
* ENTER *
*****
X
*****B5*****
* GETMAIN *
* GET CORE IN *
* SUBPOOL 1 *
*****
X
A58
*****C5*****
* RESET IT TO *
* ZERO *
*****
X
*****D5*****
* RETURN *
*****

```

```

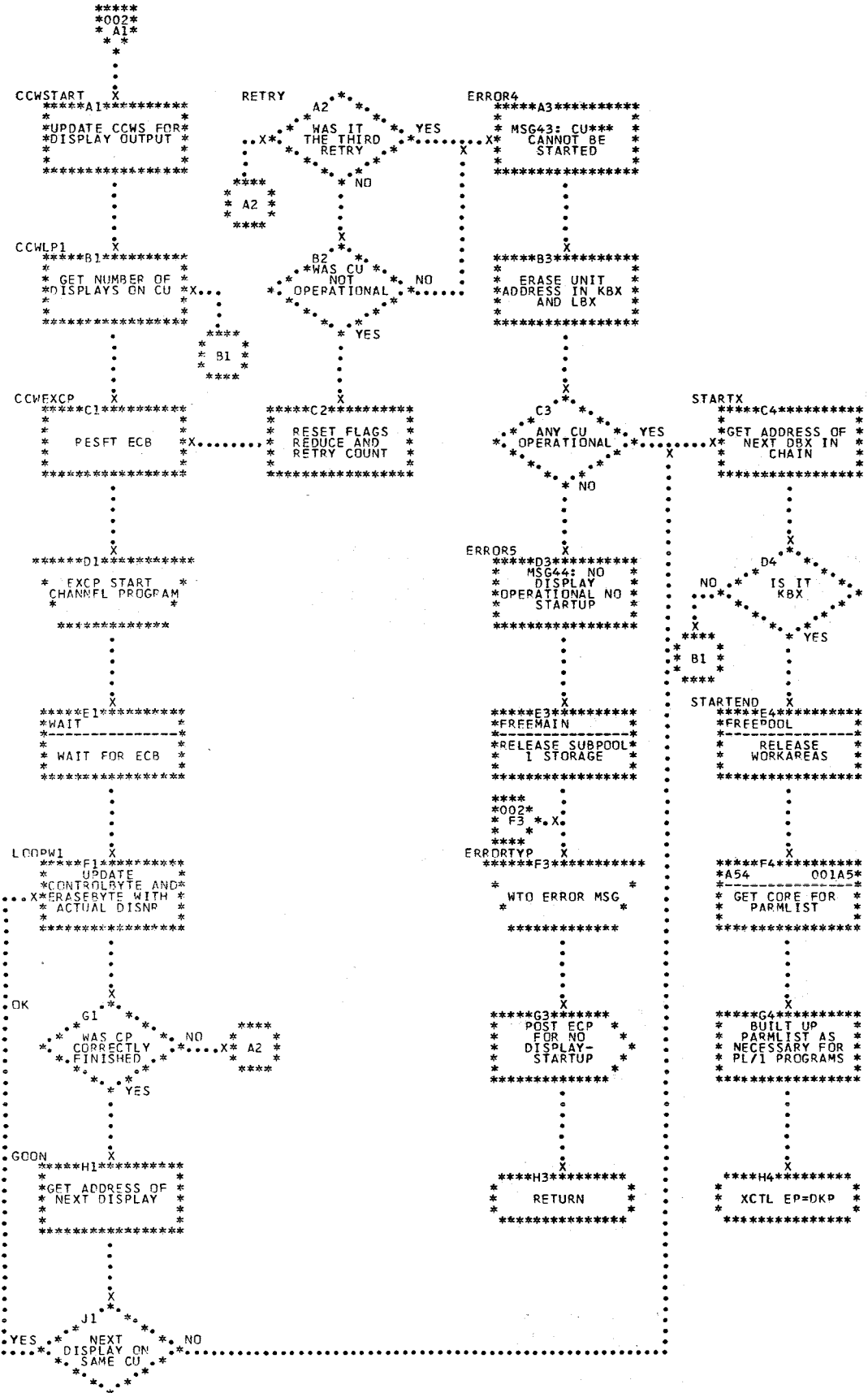
*****C4*****
* SET POINTER FOR *
* NEXT DBX *
*****
X
*****D4*****
*A54 001A5*
* GET AND CLEAR *
* CORE FOR NEXT *
* DBX *
*****
* J1 *
*****

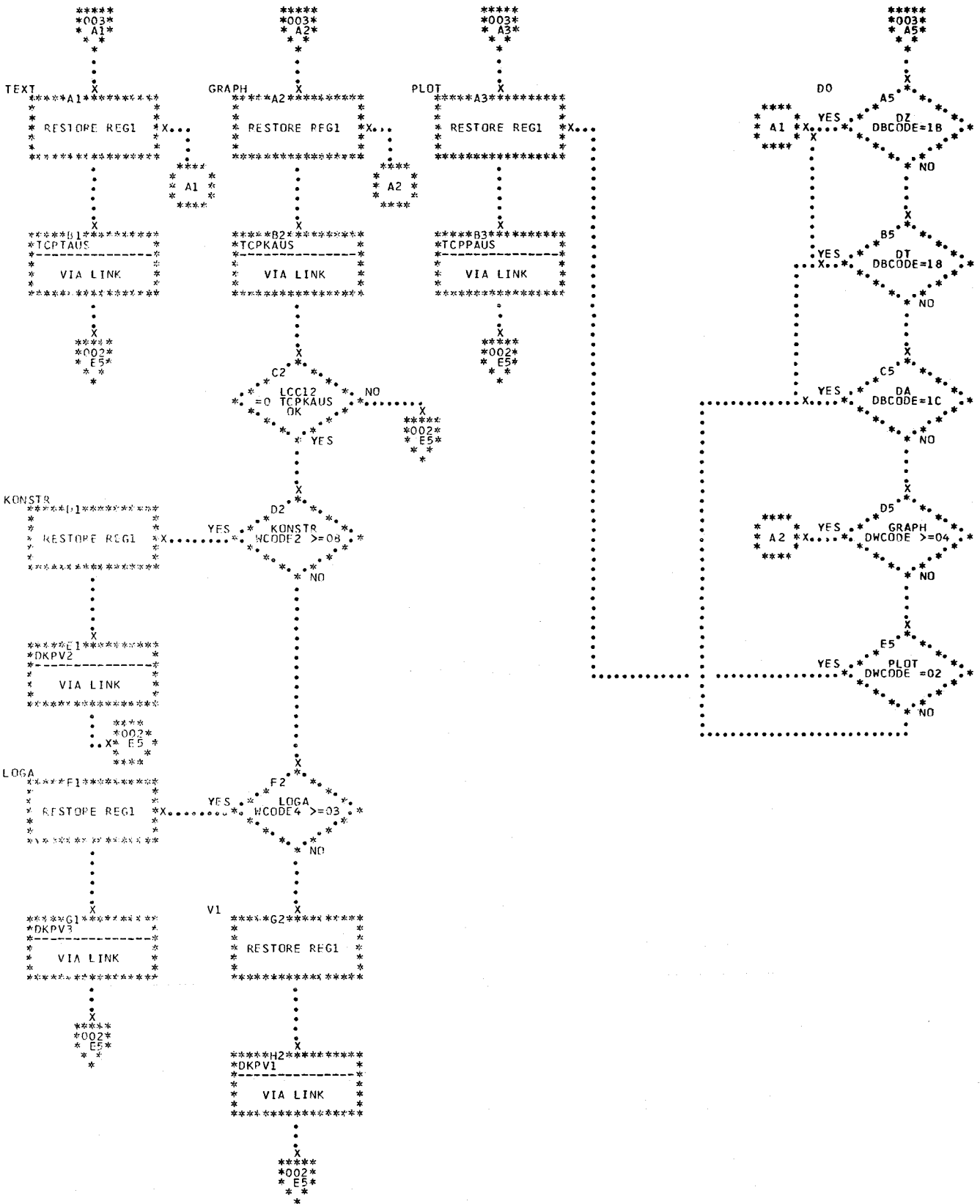
```

```

*****F4*****
* MSG40: ERROR IN *
* TCPIDTAB *
*****
* F3 *
*****

```





```
*****A1*****  
* ENTRY VIA LINK *  
* FROM DKP *  
*****  
X  
*****B1*****  
* CHAIN SAVE *  
* INITIALIZE *  
* REGISTERS AND *  
* DCB *  
*****  
X  
C1  
NO * DA *  
* YES *  
X  
*****D1*****  
* ERASE THE *  
* SCREEN *  
*****  
X  
TESTAM  
E1  
NC * BCODE *  
* =X'15' OR *  
* X'1D' *  
* YES *  
X  
*****F1*****  
* ERASE THE *  
* SCREEN *  
*****  
X  
A0  
G1  
* CHECK *  
* BCODE *  
*****  
X  
1D.....002 A3  
19.....002 D2  
1A.....002 H2  
1B.....002 G1  
0THR..001 K1  
X  
*****A2*****  
* A2 *  
*****  
X  
*****A2*****  
* COMPUTE THE *  
* LENGTH OF DATA *  
*****  
X  
*****B2*****  
* PREPARE THE *  
* DATA FOR *  
* DISPLAY *  
*****  
X  
*****C2*****  
* DISPLAY. BR *  
* CALL *  
*****  
X  
D2  
KLAMMER  
D2  
PDS * CHECK *  
* DSNAME *  
* SDS *  
* OTHR *  
X  
E3  
GO  
*****E2*****  
* FIND THE MEMBER *  
* OF OWN DATA SET *  
*****  
X  
F2  
NO * MUST *  
* PAGE-NR BE *  
* COMPUTED *  
* YES *  
X  
NR  
*****G2*****  
* COMPUTE THE *  
* NUMBER *  
*****  
X  
*****H2*****  
* BR R9 *  
*****  
X  
LR5  
*****J2*****  
* LOAD REGISTERS *  
*****  
X  
READ  
*****K2*****  
* READ A BLOCK *  
* FROM OWN DATA *  
* SET *  
*****  
X  
*****A3*****  
* A3 *  
*****  
X  
*****A3*****  
* TRANSLAT *  
* TRANSLATE THE *  
* DATA *  
*****  
X  
*****B3*****  
* DISPLAY. BR *  
* CALL *  
*****  
X  
SDS  
*****D3*****  
* SET CODE FOR *  
* SDS. LOAD *  
* DSNAME *  
*****  
X  
E3  
PDS  
*****E3*****  
* LOAD DSNAME AND *  
* MEMBERNAME FOR *  
* PDS *  
*****  
X  
GOLOC  
*****F3*****  
* LOCATE THE *  
* VOLUME. OBTAIN *  
* THE DSCB *  
*****  
X  
G3  
IS IT A *  
* PDS *  
* YES *  
* NO *  
X  
PDS1  
*****H3*****  
* COMPLETE DCB. *  
* SET CODE FOR *  
* PDS *  
*****  
X  
MVINP  
*****K3*****  
* COMPLETE DCB *  
* FOR TCP-DS. *  
* READ JFCB. OPEN *  
* THE DS *  
*****  
X  
*****A4*****  
* A4 *  
*****  
X  
*****A4*****  
* BR R9 *  
*****  
X  
CLIB  
*****B4*****  
* IF NEEDED *  
* BRANCH TO NR TO *  
* COMPUTE THE *  
* PAGE-NR *  
*****  
X  
C4  
* FIND THE *  
* BEGINNING ADDR *  
* OF THE MEMBER *  
*****  
X  
D4  
* BRANCH TO READ *  
*****  
X  
SDS1  
*****F4*****  
* COMPLETE THE *  
* DCB FOR SDS *  
*****  
X  
G4  
* BRANCH TO MVINP *  
* TO READ JFCB *  
* AND TO OPEN THE *  
* DATA SET *  
*****  
X  
H4  
* IF NEEDED GOTO *  
* NR TO COMPUTE *  
* THE PAGE-NR *  
*****  
X  
RECHNE  
*****J4*****  
* COMPUTE THE *  
* NUMBER OF *  
* RECORDS TO BE *  
* IGNORED *  
*****  
X  
G5  
GET  
*****K4*****  
* GET DATA FROM *  
* SEQ. DATA SET *  
*****  
X  
*****A5*****  
* A5 *  
*****  
X  
*****A5*****  
* TRANSLATE THE *  
* DATA *  
*****  
X  
*****B5*****  
* DISPLAY *  
*****  
X  
GETSHOW  
*****D5*****  
* GET RECORDS *  
* FROM SHOWDATA *  
*****  
X  
*****E5*****  
* DISPLAY *  
*****  
X  
*****G5*****  
* COMPLETE DCB. *  
* AND RETURN RD *  
* THE NEXT *  
* INSTRUCTION *  
*****  
X  
*****H5*****  
* BRANCH TO MVINP *  
* AND RETURN RD *  
* THE NEXT *  
* INSTRUCTION *  
*****  
X  
*****J5*****  
* IF NEEDED GOTO *  
* NR TO COMPUTE *  
* THE PAGE-NR *  
*****  
X  
*****K5*****  
* FIND THE *  
* BEGINNING *  
* ADDRESS OF THE *  
* MEMBER *  
*****  
X  
*****A1*****  
* A1 *  
*****
```

```

*****
*002*
*  A1*
*   *
*   *
X
*****A1*****
*   *
* CLEAR THE   *
* I/O-AREA   *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****B1*****
* COMPUTE THE NR*
* OF RECORDS TO *
* BE IGNORED FOR *
* VARIOUS LRECL *
*   *
*****
*   *
*   *
X
R20 *****C1*****
* READ RECORDS IN*
* I/O-AREA      *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****D1*****
* TRANSLATE THE *
* DATA         *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****E1*****
*   *
* DISPLAY     *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****
*002*
*  G1*
*   *
*   *
X
ZUSTAND *****G1*****
*   *
* SET PAGE-NR = 0*
*   *
*****
*   *
*   *
X
ZUS1 *****H1*****
*   *
* SET CODE FOR  *
* ZUSTAND      *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****J1*****
* CALL TCP1ZUS TO*
* GET DIRECTORY *
* DATA         *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****K1*****
* IGNORE DATA IF *
* INDICATED      *
*   *
*****

```

```

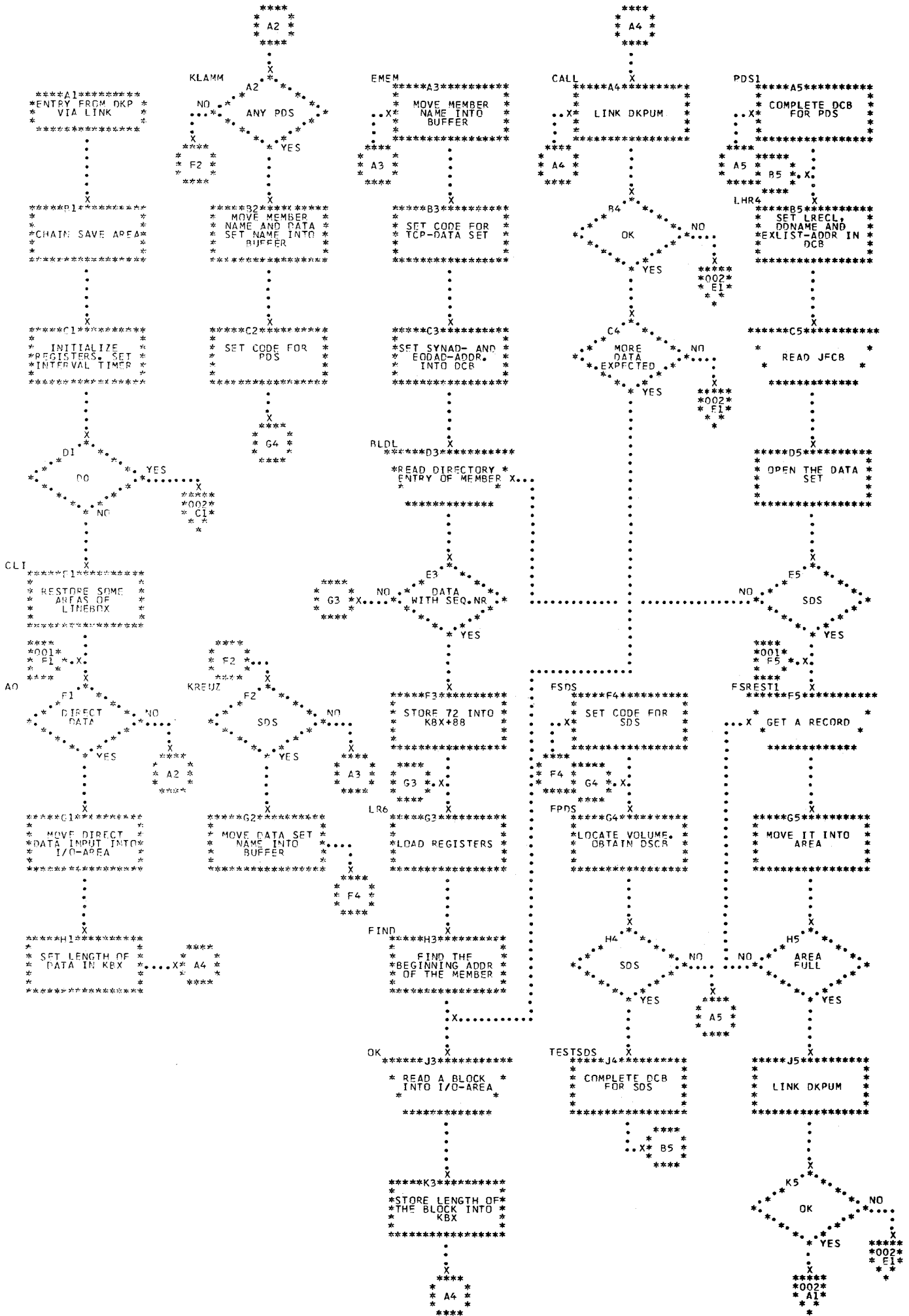
*****
X
*****A2*****
* BRANCH TO *
* TRANSLAT AND *
* TRANSLATE THE *
* DATA       *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****B2*****
*   *
* DISPLAY *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****
*002*
*  D2*
*   *
*   *
X
VOR *****D2*****
* CHECK BFLG TO *
* FIND THE *
* PREVIOUS *
* DISPLAY-INSTR. *
* ON TCP *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****E2*****
* ADD ONE TO THE *
* PREVIOUS *
* PAGE-NR *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****F2*****
* BRANCH TO *
* PROPER ROUTINE *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****
*002*
*  H2*
*   *
*   *
X
ZURUECK *****H2*****
* CHECK BFLG TO *
* FIND THE *
* PREVIOUS *
* DISPLAY-INSTR. *
* ON TCP *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****J2*****
* SUBTRACT ONE *
* FROM PREVIOUS *
* PAGE-NR *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****K2*****
* BRANCH TO *
* PROPER ROUTINE *
*   *
*****

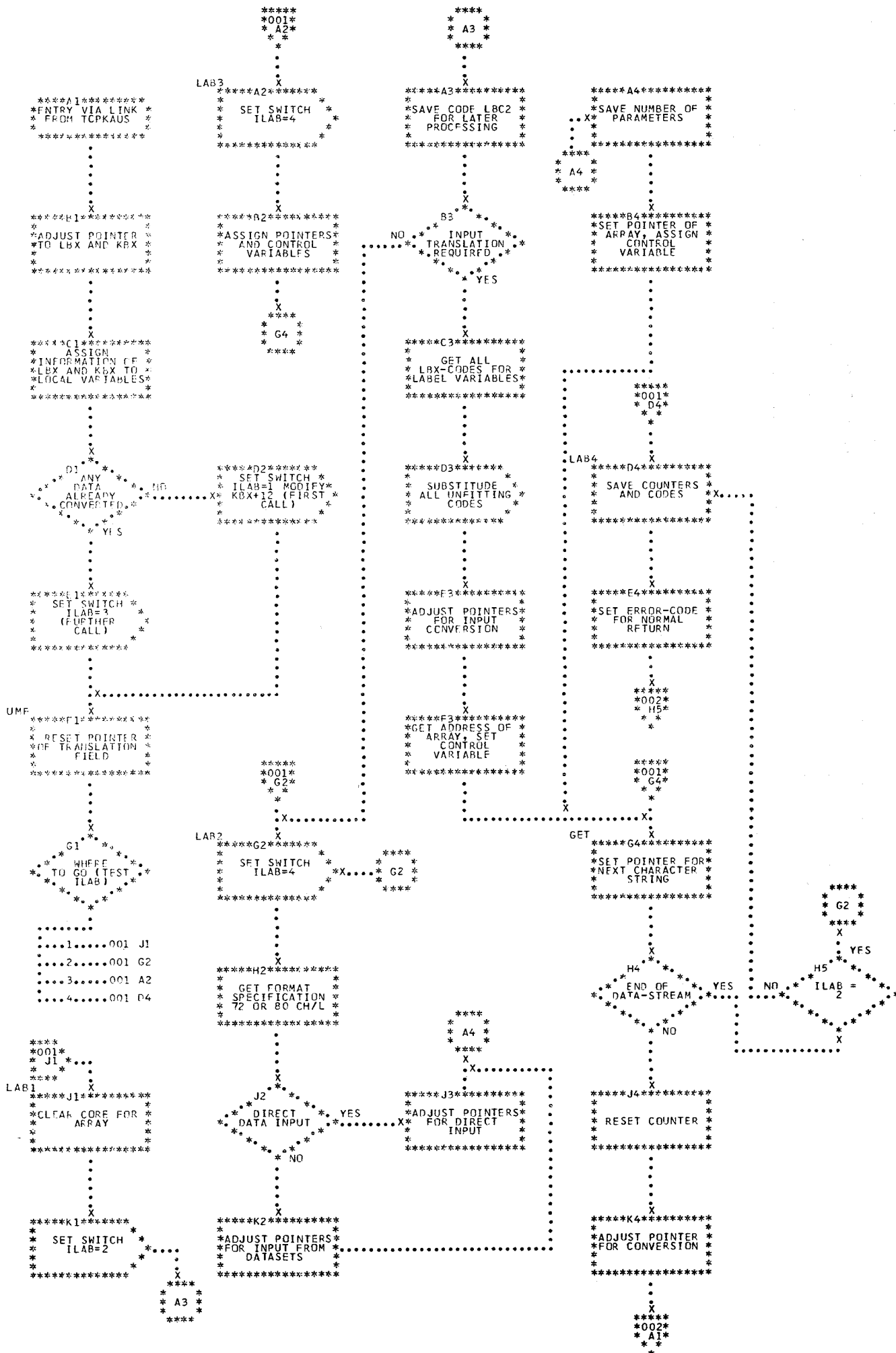
```

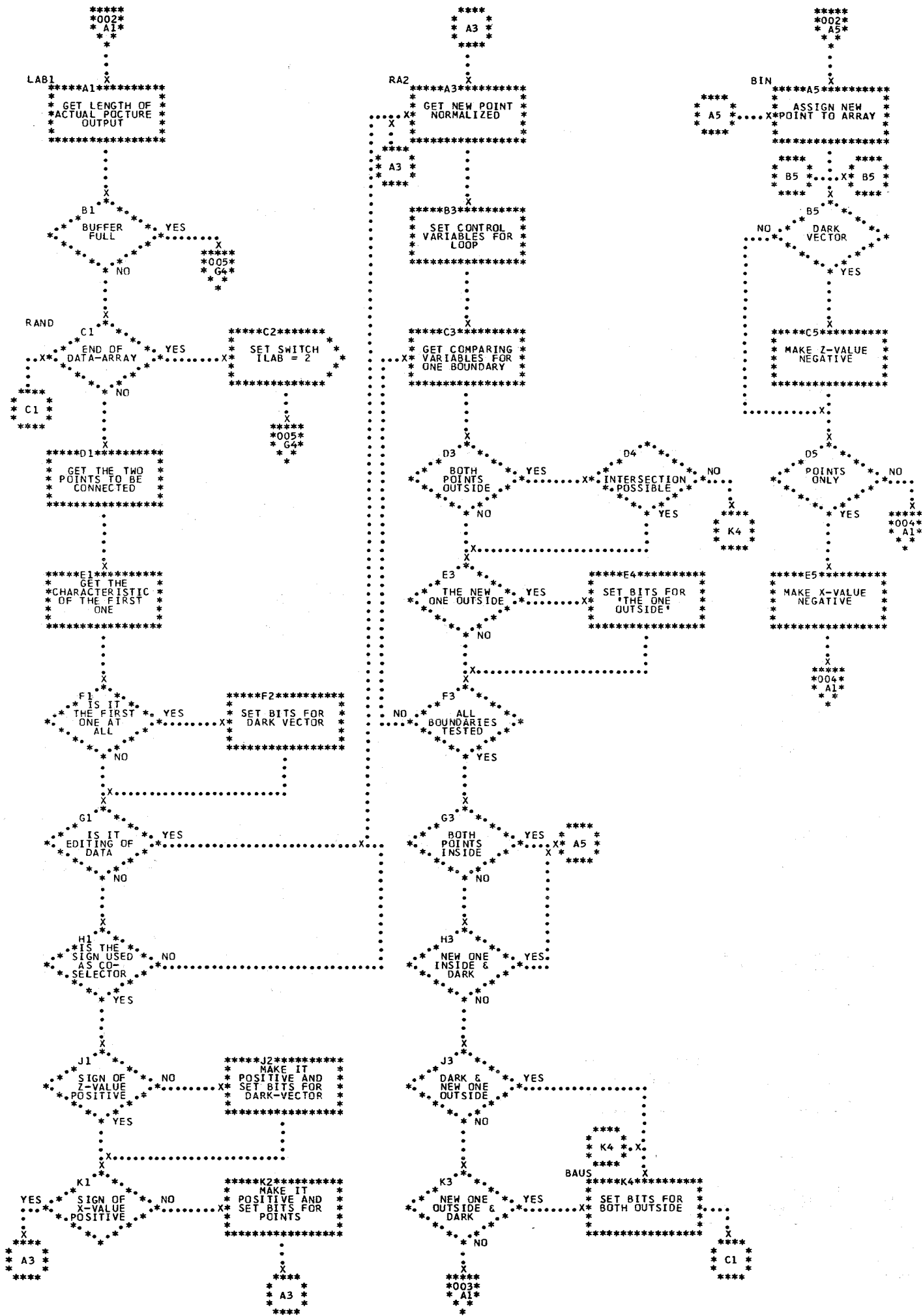
```

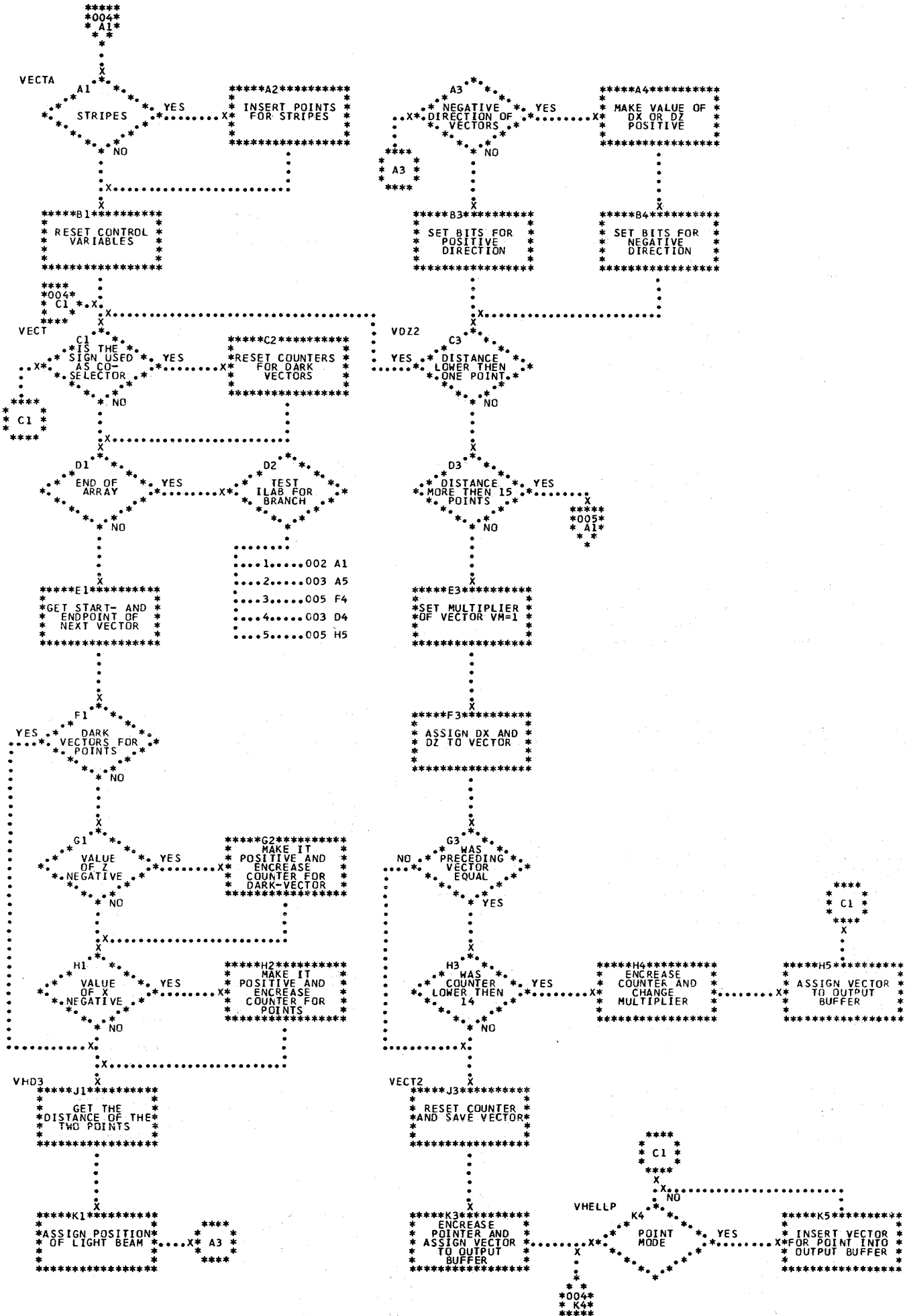
*****
*002*
*  A3*
*   *
*   *
X
DO *****A3*****
* CHECK BFLG TO *
* FIND THE *
* PREVIOUS *
* DISPLAY-INSTR. *
* ON TCP *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****B3*****
* LET THE PAGE-NR *
* UNCHANGED *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****C3*****
* BRANCH TO *
* PROPER ROUTINE *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****
*002*
*  D3*
*   *
*   *
X
ENDE *****E3*****
* CLCSE THE DATA *
* SET IF IT HAS *
* BEEN OPENED *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****F3*****
* TEST INTERVAL *
* TIMER *
*   *
*****
*   *
*   *
X
*****G3*****
* RETURN TO THE *
* CALLING PROGRAM*
*   *
*****

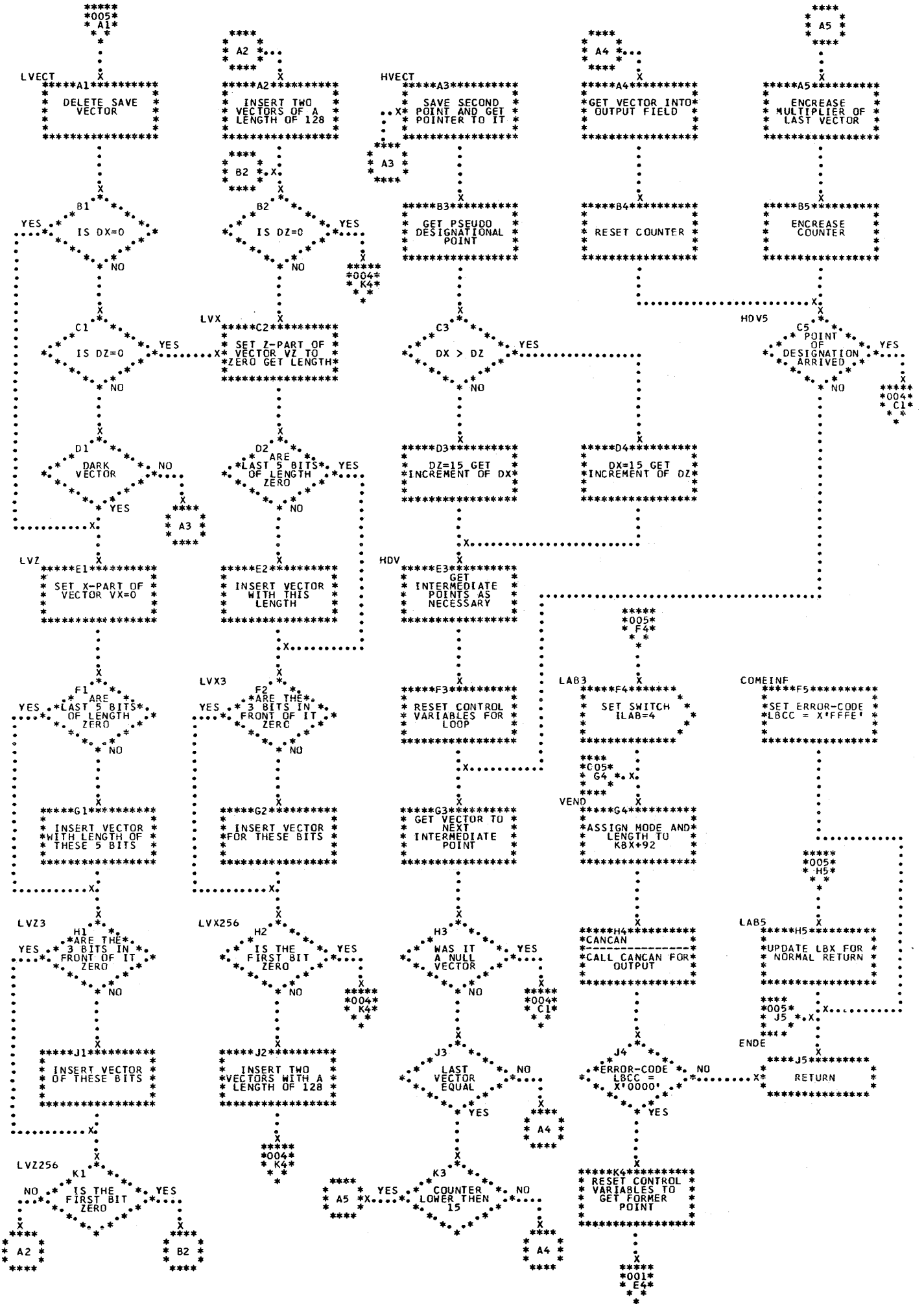
```











```
*****A1*****
*ENTRY VIA CALL *
* FROM PL/I *
* PROGRAMS *
*****

*****E1*****
* GET PAMETERS *
*****

GETUA
X
*****C1*****
* GET DISPLAYBOX *
* FOR ACTUAL *
* LINEBOX *
*****

D1
X
* NO *
* DISPLAY- *
* BOX FOUND *
* YES *
*****

DBXFOUND
X
*****E1*****
* SET NUMBER OF *
* ACTUAL DISPLAY *
* UNIT *
*****

F1
X
* FRASE *
* ONLY *
* YES *
* ADDRESS OF *
* FRASE-CP INTO *
* IOB *
* NO *
*****

*****G1*****
* ADDRESS OF *
* OUTPUT-CP INTO *
* IOB *
*****

H1
X
* TEXT *
* OUTPUT *
* NO *
* YES *
*****

J1
X
* EXTENDED *
* MODE *
* NO *
* INCREMENT IS *
* ONE *
* YES *
*****

*****K1*****
* INCREMENT IS *
* THREE *
*****

*****A3*****
* TRANSLATE *
* A3 *
* X *
* TRANSLATION *
* EBCDIC - ASCII *
*****

TR86
*****A3*****
* TRANSLATE *
* A3 *
* X *
* TRANSLATION *
* EBCDIC - ASCII *
*****

EXECUTE
*****B3*****
* B3 *
* X *
* SET RETRY COUNT *
*****

C3
X
*****

EXCP
*****C3*****
* EXCP START *
* CHANNEL *
* PROGRAM *
*****

D3
X
* RETURN-CODE *
* = 0 *
* YES *
* K4 *
* NO *
*****

E3
X
* THIRD *
* RETRY *
* YES *
* NO *
*****

*****E4*****
* MSG48: *
* INTERVENTION *
* REQUIRED ON *
* UNIT XXX *
*****

F3
X
* CU NOT *
* OPERATIONAL *
* YES *
* DECREASE RETPY *
* COUNT *
* NO *
*****

*****G3*****
* MSG49: *
* I/O-ERROR ON *
* UNIT XXX *
*****

H3
X
* WTD: ERROR_MSG *
* TO OPERATOR *
*****

*****J3*****
* DUMP *
*****

*****K3*****
* SET ERROR-CODE *
* X *
* WAIT FOR TIMER *
* X *
* CALLING PROGRAM *
*****

*****K4*****
* K4 *
*****

*****K5*****
* RETURN TO *
* CALLING PROGRAM *
*****

*****A3*****
* A3 *
*****
```

```
*****  
* A2 *  
*****  
KREUZ  
NO * A2 *  
* SDS *  
* INDICATED *  
* YES *  
*****  
*****A1*****  
* ENTRY VIA LINK *  
* FROM DKP *  
*****  
*****B1*****  
* CHAIN SAVE AREA *  
*****  
*****C1*****  
* SET INTERVAL *  
* TIMER *  
*****  
*****D1*****  
* INITIALIZE *  
* REGISTERS AND *  
* AREAS *  
*****  
E1 *  
* DO *  
* YES *  
* NO *  
*****  
PLUSMIN *  
* F1 *  
* D+ OR *  
* D- *  
* YES *  
* NO *  
*****  
F1 * G1 *  
* X *  
*****  
AO *  
* G1 *  
* PDS *  
* INDICATED *  
* NO *  
* YES *  
*****  
*****H1*****  
* MOVE DSNAME AND *  
* MEMBERNAME INTO *  
* BUFFER *  
*****  
*****J1*****  
* SET CCDE FOR *  
* PDS IN BFLG *  
* (LINEBOX) *  
*****  
*****  
* 002 *  
* B1 *  
* *  
*****  
LAPSYN  
*****K2*****  
* SET EODAD- AND *  
* SYNAD-ADDR IN *  
* DCB. INITIALIZE *  
* REGS R9=A(A6) *  
*****
```

```
*****  
* A3 *  
*****  
FIND *  
* A3 *  
* FIND THE *  
* BEGINNING ADDR *  
* OF THE MEMBER *  
*****  
* B3 *  
* X *  
*****  
OK *  
*****B3*****  
* READ A BLOCK *  
* FROM PDS INTO *  
* I/O-AREA *  
*****  
*****C3*****  
* BR R9 *  
*****  
*****E3*****  
* SEARCH THE *  
* BEGINNING OF *  
* THE RELEVANT *  
* A-BLOCK *  
*****  
E3 *  
*****  
F3 *  
* YES *  
* FOUND *  
* NO *  
*****  
J3 *  
*****  
G3 *  
* YES *  
* ANY DATA *  
* MORE DATA *  
* TO CHECK *  
* NO *  
*****  
E3 *  
*****  
ERSTE *  
*****J3*****  
* LOCATE THE *  
* BEGINNING ADDR *  
* WITHIN I/O-AREA *  
* TO READ NEXT *  
* BLOCK *  
*****  
*****K3*****  
* R9 = A(A8) *  
*****  
* B3 *  
*****
```

```
A8 *****A4*****  
* R9 = A(M32) *  
*****  
*****B4*****  
* LINK PLOTA1 *  
*****  
*****C4*****  
* LINK PLOTA2 *  
*****  
M31 *****D4*****  
* LINK PLOTA3 *  
*****  
*****E4*****  
* BR R9 *  
*****  
M32 *****F4*****  
* BRANCH TWICE TO *  
* OK TO READ DATA *  
* INTO I/O-AREA *  
*****  
*****G4*****  
* R9 = A(M32) *  
*****  
*****J4*****  
* RESTORE SOME *  
* AREAS OF *  
* LINEBOX *  
*****  
*****K4*****  
* R9 = A(A8) *  
*****  
* B3 *  
*****
```

```
*****  
* 001 *  
* A5 *  
*****  
PARTPLOT *  
*****A5*****  
* DO THE SAME *  
* PROCEDURE LIKE *  
* GET-ROUTINE BUT *  
* WITH BPAM *  
*****  
DPLMN  
*****C5*****  
* ADD +1 OR -1 TO *  
* PAGE-NR. LOAD *  
* R7 WITH NR. *  
*****  
* C5 *  
*****  
* G1 *  
*****  
* F5 *  
*****  
ENDE *  
*****F5*****  
* CLOSE THE DATA *  
* SET. TEST TIMER *  
* INTERVAL *  
*****  
*****G5*****  
* BRANCH TO THE *  
* CALLING PROGRAM *  
*****
```


*****A1*****
* START PLCTA2 *
* VIA LINK FROM *
* TCPPAUS *

B1
* CONVERSION * YES *
* ERROR * X *
* OCCURRED * *
* NO *

C1
* OTHER * YES *
* ERROR * X *
* OCCURRED * *
* NO *

D1
* GET PARMS AND *
* ADDRESS FROM *
* R0X RFSPLX *

E1
* GET ADDS AND *
* LENGTH OF PROC *
* DATA FIELD *

F1
* ADDR *
* LENGTH > * YES *
* 7FFF4 * X *
* 17934 * *
* NO * *

G1
* SET SWITCHES *
* AND INCREMENTS *

H1
* EQUIVALENT TO *
* ROUTINE IN *
* PLCTA1 *

J1
* GET ADDRESS OF *
* GENER CHAR *
* FIELD *

K1
* FIRST * YES *
* SECTION OF *
* PLOT *

001
* A3*
* *

TEX1
* A3 *****
* GENERATE PICT *
* SIGNATURE NTEXT *

TEX2
* B3 *****
* *
* *

CHMOD
* C3 *****
* CONVERT CHAR *
* STRINGS IN CHAR *
* MODUS *

D3
* SCH= '1'B *

- 1. 001 A3
- 2. 001 B3
- 4. 001 B5
- 5. 001 K4
- 6. 001 H4
- 7. 002 K1
- NO. 001 G3

G3
* G3 * *

KOBES
* G3 *****
* SET VALUES FOR *
* NORMAL SCALE *
* MARKING *

H3
* H3 * X *

B7
* H3 *****
* GET FORMAT OF *
* NUMBER *
* REPRESENTATION *

B5
* J3 *****
* SET START *
* POINTERS AND *
* START VALUES *

A4
* NM=0 NO *
* SCALE * YES *
* MARKING IS TO * X *
* BE DONE * *
* NO *

B4
* Y-AXIS *
* SCALE *
* MARKING *
* YES *

C4
* C4 *****
* IF OVERLAPPING *
* SUPPRESS NEXT *
* NUMBER *

D4
* I-FORMAT *
* YES *
* NO *

E4
* F-FORMAT *
* YES *
* NO *

F4
* F4 *****
* SET INCREMENT *
* SWITCHES AND *
* NUMBER LENGTH *

G4
* G4 *****
* SUPPRESS IF *
* OVERLAPPING *

H4
* H4 * X *

J4
* J4 *****
* SAME AS ABOVE *
* FOR E-FORMAT *

K4
* K4 * X *

A5
* A5 * *

B5
* B5 *****
* SAME AS ABOVE *
* FOR I-FORMAT *

C5
* C5 *****
* COMPUTE POS FOR *
* SCALE NUMBERS *
* RESP X OR *
* Y-DIRECT *

D5
* D5 *****
* INCREASE SCALE *
* NUMBER RESP LOG *
* FOR NONLOG PLOT *

E5
* CHAR * NO *
* STRING > 60 * X *
* CHAR * *
* YES * *

F5
* F5 *****
* *
* *

G5
* G5 *****
* *
* *

H5
* H5 *****
* *
* *

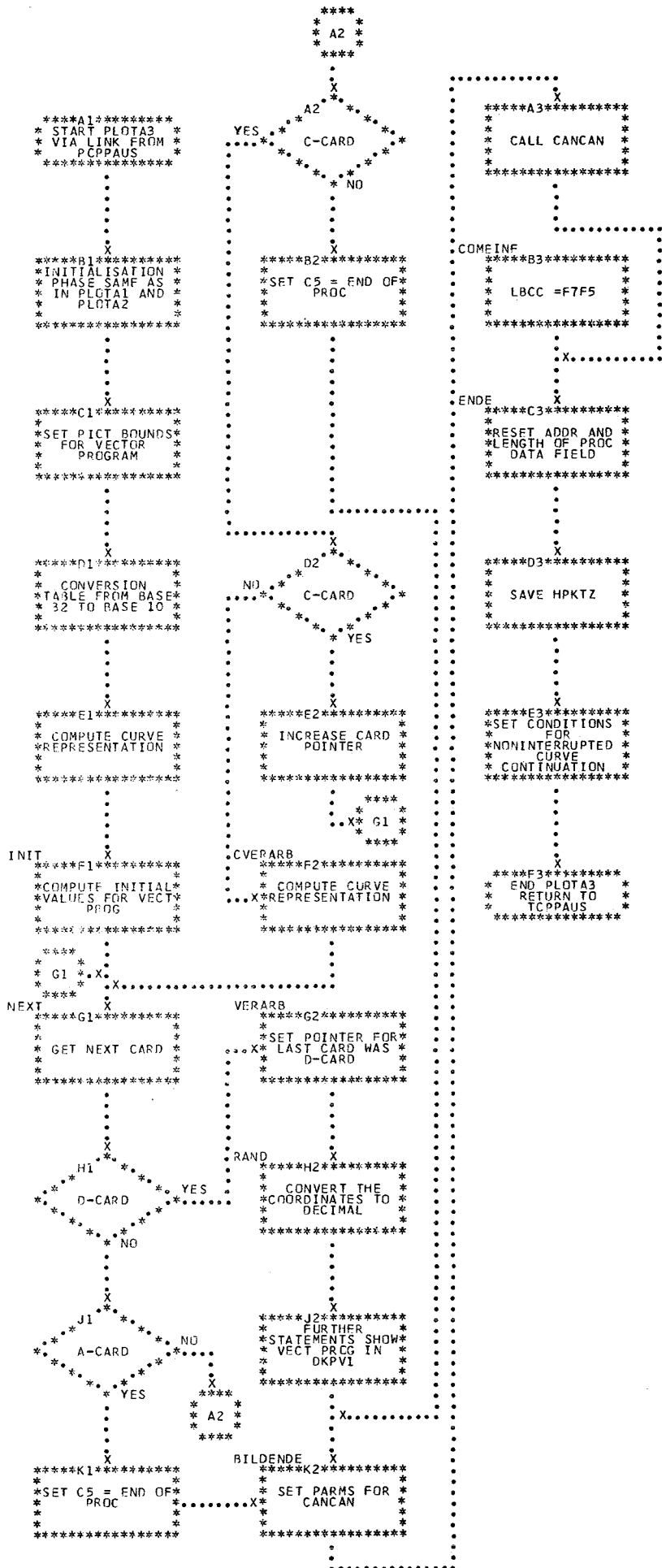
J5
* J5 *****
* *
* *

K5
* K5 *****
* *
* *

TEX4
* B5 *****

TEX5
* K4 *****

```
*****  
*002*  
* A1 *  
* *  
* X *  
B15  
A1  
YES * Y-AXIS *  
* INSIDE *  
* *  
* NO *  
* *  
* X *  
*****B1*****  
* SET SWITCH SCHR *  
* =1 *  
* *  
* *****  
* *  
* X *  
C1  
YES * Y-AXIS *  
* DONE *  
* *  
* NO *  
* *  
* X *  
*****I1*****  
* SET INCREMNTS *  
* SWITCHES *  
* POINTERS FOR *  
* Y-AXIS SCALE *  
* MARK *  
* *****  
* *  
* 001 *  
* X# H3 *  
* *  
ZUSBES  
F1  
X# SUPPL * NO *  
* TEXT *  
* RESIRED * *  
* *  
* YES *  
* *  
* F1 * X *  
* *  
* X *  
CFANF  
F1  
* TEXT * NO *  
* HORIZONTA *  
* *  
* YES *  
* *  
* X *  
G1  
* TEXT * NO *  
* INSIDE *  
* *  
* YES *  
* *  
* X *  
*****H1*****  
* GET IT AND *  
* SUPPRESS *  
* LEADING BLANKS *  
* *  
* *****  
* *  
* X *  
*****J1*****  
* COMPUTE START *  
* POSITION *  
* *  
* *****  
* 001 *  
* C3 *  
* *  
* *  
* 002 *  
* K1 *  
* *  
* *  
* X *  
TEXT  
*****K1*****  
* *  
* *  
* *  
* *  
* *****  
* *  
* X *  
* *  
* A2 *  
* *  
* *****
```



TCP1WTRA

*****A1*****
* ENTRY *

.
. .
. .
. .
. .
X

*****B1*****
* GET REQUIRED *
* MAIN CORE *

.
. .
. .
. .
X

*****C1*****
* FORMAT FOR *
* CSCB, QMPA, *
* ECB LIST, *
* DSB/SMB, *
* BUFFER, SAVEAREA *

.
. .
. .
. .
X

*****D1*****
* FREEMAIN CIB IN *
* SP255 *

.
. .
. .
. .
X

E1 * * * * * NO
* ANY AND * * * * *
* THE RIGHT * * * * *
* PARM * * * * *
* * * * *
* YES * * * * *

.
. .
. .
X

*****F1*****
* BUILD CAT, LOC *
* RENAM, UNCAT, *
* OBTAIN LISTS *

.
. .
. .
. .
X

*****G1*****
* BRANCH TO *
* TCPWAIT *

.
. .
X

002
* A1 *
*

PARERR

X

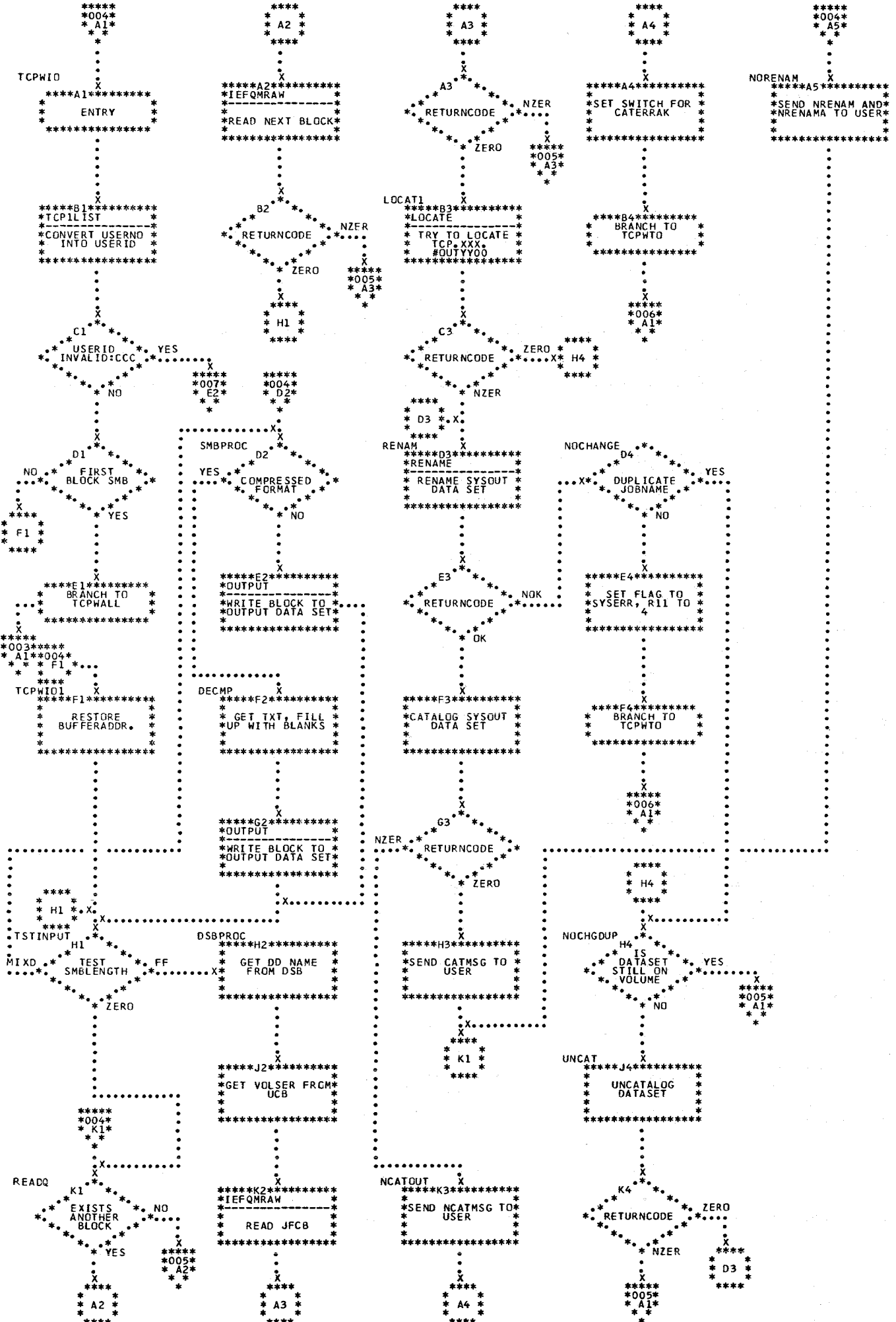
*****F2*****
* SET ERREFLAG TO *
* PARERR *

.
. .
. .
. .
X

*****G2*****
* BRANCH TO *
* TCPWTO *

.
. .
X

006
* A1 *
*



```

*****
*005*
* A1*
*
*
*
CHANGECT
* X
*
* A1
* SWITCH
* FOR
* NONCATMSG
* SET
*
* YES
*
* NO
*
*
* X
*
*****B1*****
*
* PUT
*
*
*
* X
*
*
* X
*
* C1
* DID
* SYNAD SET
* ERR FLAG
*
* YES
*
* NO
*
*
* X
*
*****D1*****
*
* RETURN
*
*****

```

```

*****
*005*
* A2*
*
*
*
* X
*
*****A2*****
*
* BRANCH TO
* TCPWEOJ
*
* X
*
*****
*007*
* A1*
*
*

```

```

*****
*005*
* A3*
*
*
*
* X
*
QMEROR
*****A3*****
*
* OUTPUT
*
* WRITE ERRMESS
* INTO OUTPUT
* DATA SET
*
*
* X
*
*****B3*****
*
* SET FLAG TO
* QMERR
*
*
*
* X
*
*****C3*****
*
* BRANCH TO
* TCPWEOJ
*
*
* X
*
*****
*007*
* A1*
*
*

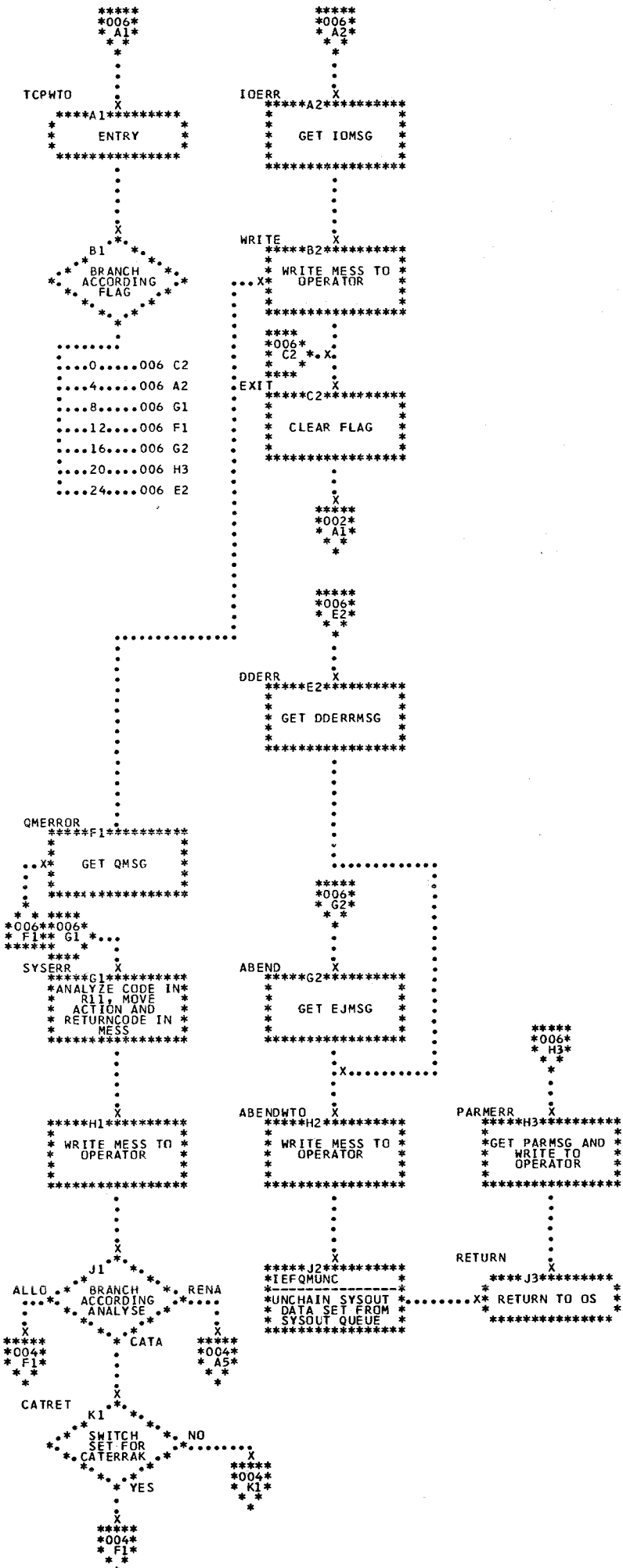
```

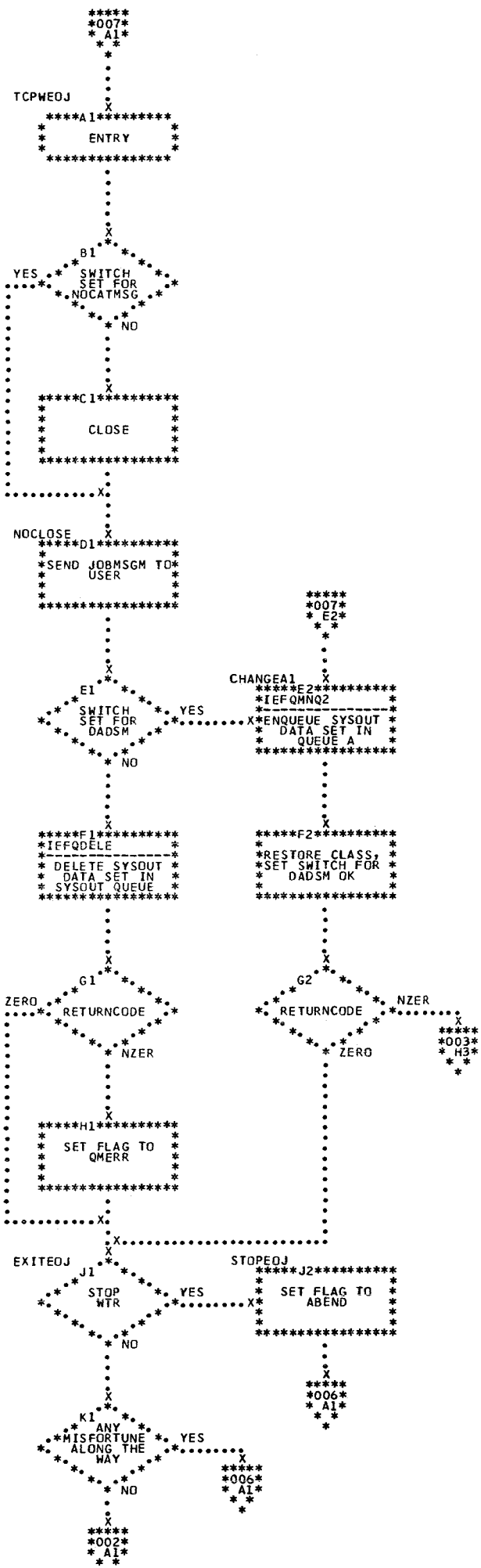
```

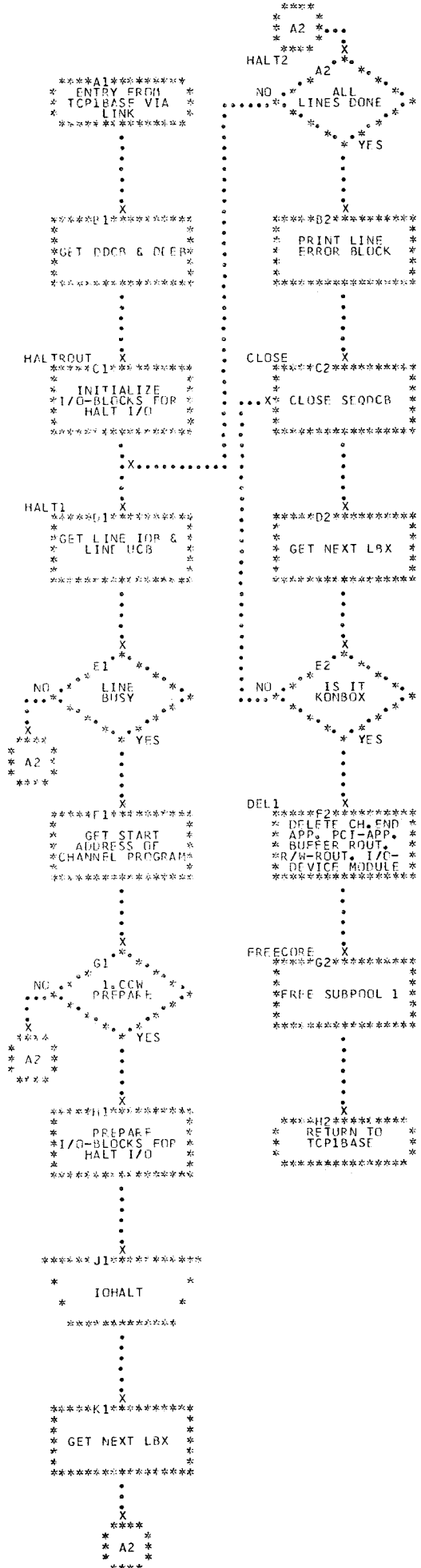
*****
*005*
* A4*
*
*
*
* X
*
SMWSYNAD
*****A4*****
*
*
* QSAM ERRDR
*
*
*
* X
*
*****B4*****
*
* RETURN TO OS
*
*

```

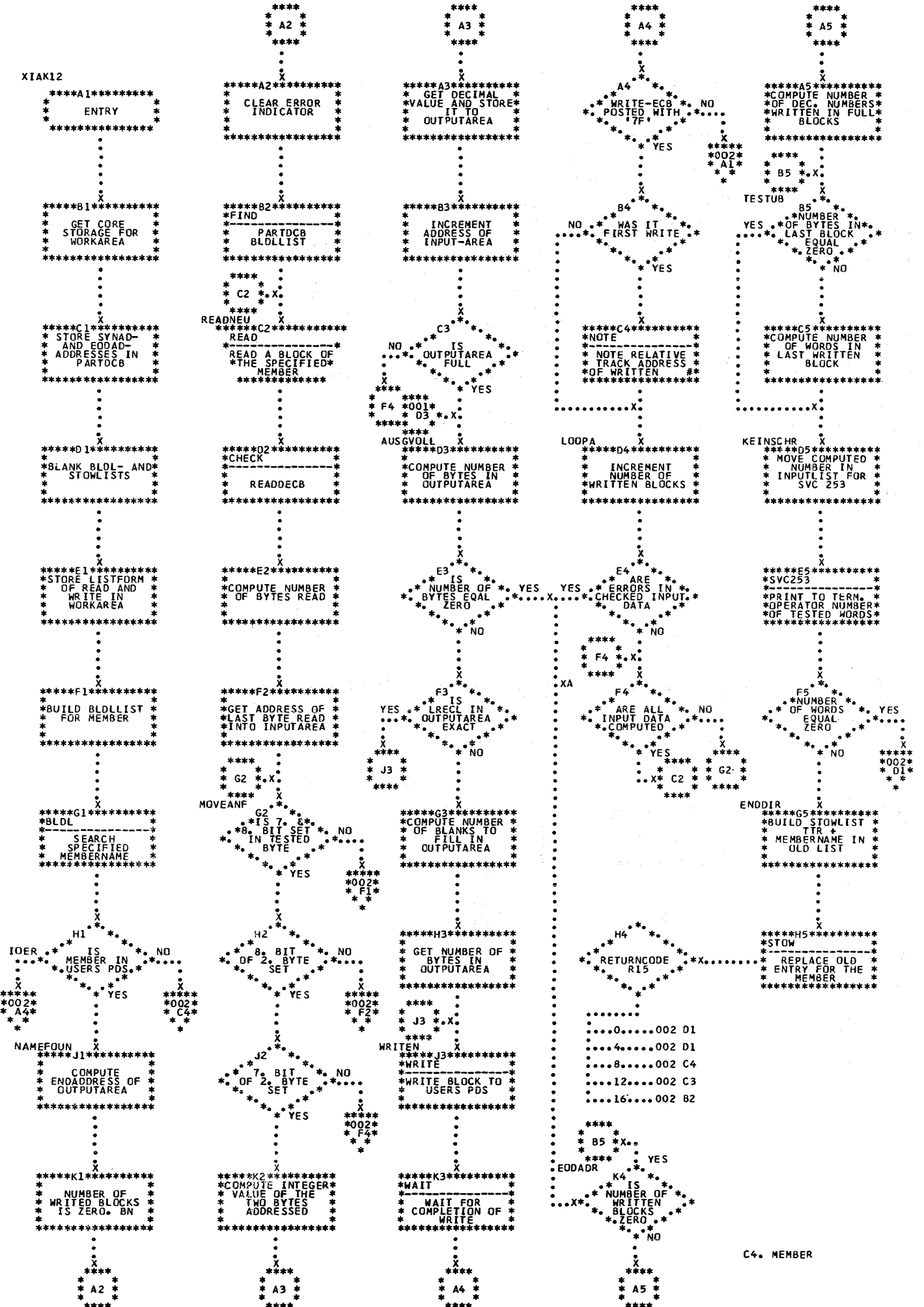
MODULE TCPWTRA ON TCP.LINKLIB
TCPWTO, ENTRY FROM ALL OTHER TCPWTR ROUTINES
INPUT: ERRCODE IN FLAG, OUTPUT: MESS TO OPERATOR, FLAG CLEA RED



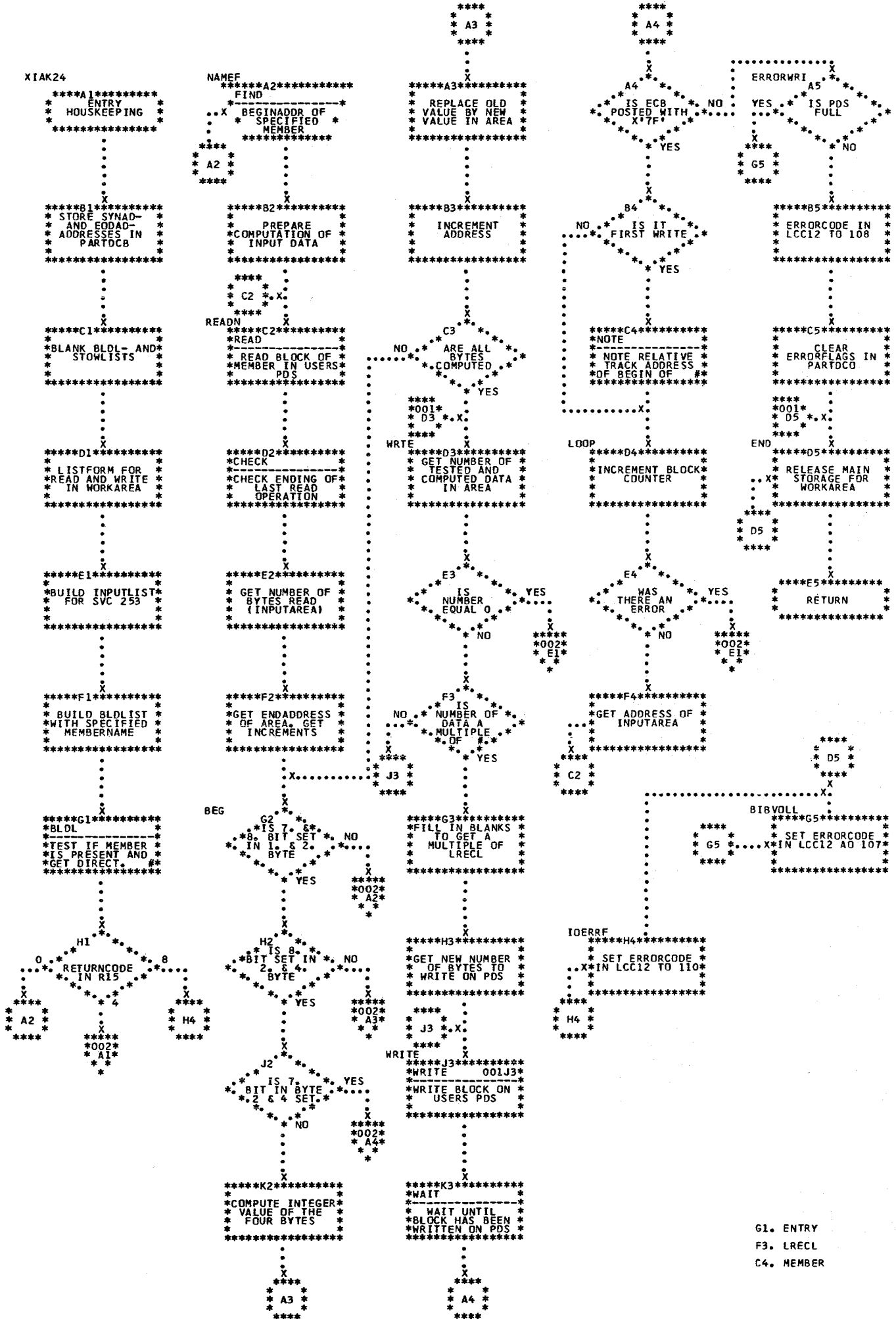




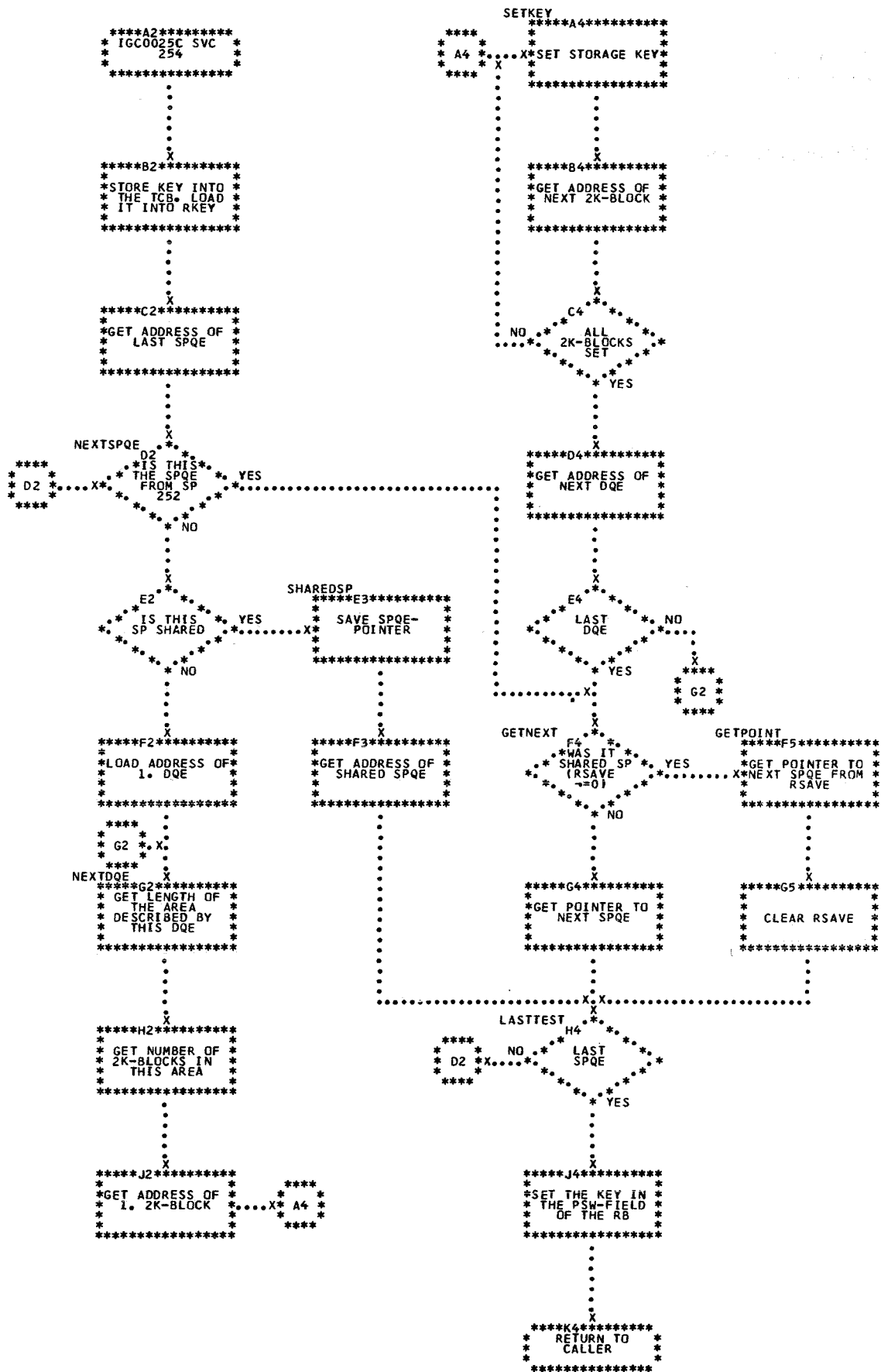
XIAK12



C4. MEMBER



G1. ENTRY
F3. LRECL
C4. MEMBER



Anhang H

Literaturstellen

Literatur:

- /1/ E. Holler
The Karlsruhe Modular Terminal System.
Proceedings of the Share European Association
Meeting (SEAS XIV)Grenoble, September 17-19, 1969
- /2/ V. Haase, E. Holler
TCP - Ein flexibles Teilnehmersystem für experimentelle
Forschungsaufgaben. 2. Intern. Kongress "Datenverarbeitung
im europäischen Raum", Baden/Wien, 29.9. - 3.10.1969
Vol. 2 (1969) S. 97-105
- /3/ IBM System/360 Operating System
Concepts and Facilities

System Reference Library
Form C 28-6535
- /4/ IBM System/360 Operating System MVT Supervisor

Program Logic Manual
Form Y 28-6659
- /5/ E. Holler
Teilnehmersysteme und Mehrrechnersysteme

Vortrag im Rahmen der "Einführung in die Datenverarbeitung"
Gesellschaft für Kernforschung Karlsruhe (Schule für Kern-
technik) Oktober 1970

- /6/ IBM System/360 Operating System
MVT Job Management

Program Logic Manual
Form Y 28-6660
- /7/ IBM System/360 Operating System
BTAM Basic Telecommunication Access Method

Program Logic Manual
Form Y 30-2001
- /8/ IBM System/360 Operating System
System Control Blocks

System Reference Library
Form C 28-6628
- /9/ SIEMENS

Siemens Transdata
Dialogstation Transdata 8525-101
Beschreibung
- /10/ IBM System/360 Operating System
BTAM Basic Telecommunication Access Method
System Reference Library
Oder No. GC 30-2004
- /11/ D. Jenet, G. Würz
MIDAS - Meßprogramm 1968
unveröffentlicht

- /12/ S. Heine
PLOTA
Ein verallgemeinertes Plot-Programm.
unveröffentlicht
- /13/ G. Fleck, R. Merkel
Hardware - und Software-Anschluß von
KFK - Sichtgeräten
Externer Bericht in Vorbereitung
- /14/ IBM System/360
Attached Support Processor System (ASP)
Version 2
System Programmers Manual
Application Program
Form GH 20-0323
- /15/ IBM System/360
Attached Support Processor System (ASP)
Version 2
System Manual
Application Program
Form Y 20-0305

