

INTERNSCHRIFT Nr. 4

THEMA:

Sequenzen und parallele Prozesse in ALGOL 60 am TR 4

VERFASSER:

DATUM:

Logally

11.6.1969

FORM DER ABFASSUNG

SACHLICHE VERBINDLICHKEIT

ENTWURF

ALLGEMEINE INFORMATION

☒ AUSARBEITUNG

DISKUSSIONSGRUNDLAGE

ENDFORM

ERARBEITETER VORSCHLAG

☒ VERBINDLICHE MITTEILUNG

VERALTET

ÄNDERUNGSZUSTAND

BEZUG AUF BISHERIGE INTERNSCHRIFTEN

Vorkenntnisse aus:

Erweiterung von:

Ersatz für:

BEZUG AUF KÜNFTIGE INTERNSCHRIFTEN

Vorkenntnisse zu:

Erweiterung in:

Ersetzt durch:

ANDERWEITIGE LITERATUR

Semaphores und parallele Prozesse in ALGOL 60 am TR 4

1. Einführung

Es besteht die Möglichkeit, auf der Ebene von ALGOL 60 am TR 4 mit "Cooperating Sequential Processes" [1,2] zu experimentieren. Diesem Zweck dienen die Code-Prozeduren PARALLEL, P,V und SEMSET, die die Parallelarbeit mehrerer Prozesse innerhalb der Hauptstufe und ihre wechselseitige Synchronisation organisieren. Prozesse sind organisiert als Abläufe von ALGOL 60-Prozeduren, die sich über eine Liste gemeinsamer Parameter verständigen, die in einem Rahmenprogramm deklariert sind. Da die Standard-Hilfsprogramme [3] des ALGOL TR4 (2) nicht eingriffsinvariant sind, muß dafür gesorgt werden, daß jeder Prozeß seine eigenen Exemplare bekommt; dies wird dadurch erreicht, daß die Prozesse getrennt übersetzt werden (diese Bedingung wird abgeprüft). Der freie Arbeitsspeicher wird unter die parallelen Prozesse gleichmäßig aufgeteilt; am Anfang jedes Teilstückes steht ein dem Prozeß zugeordneter Leitblock, der Zustandinformation, Hilfszellen für Semaphore-Warteschlangen und die Parameterversorgung enthält. Die Leitblöcke sind zyklisch zu einer Regieliste verkettet; nach Ablauf eines Zeitquantums geht die Regie an den nächsten rechenwilligen Prozeß in der Liste weiter.

2. Einzelbeschreibungen

2.1. Prozesse

Allgemeine Form:

procedure name (par1, ..., parn); code;

Auf Parameterpositionen stehen alle gemeinsamen Größen und Semaphores der parallelen Prozesse in beliebiger, aber bei allen Prozessen gleicher Reihenfolge. Kollisionen beim Zugriff auf gemeinsame Größen oder Unterprogramme müssen die Prozesse durch geeignete Synchronisation selbst behandeln. Blockierung sämtlicher Prozesse wird abgefangen.

2.2. Semaphores

Semaphores werden durch im Rahmenprogramm als integer vereinbarte Größen realisiert (Elemente eines integer array sind zugelassen). Sie können erst verwendet werden, nachdem sie mittels SEMSET vorbereitet und mit dem Wert Null initialisiert worden sind. Sie dürfen nur mittels P und V verändert werden; Erniedrigen unter Null im Rahmenprogramm ist sinnlos und führt zum Abbruch des Programms.

2.3. P

procedure P(s); integer s; code

Wirkung bei Aufruf:

Wenn s nicht initialisiert ist, Abbruch des Programmlaufes mit Fehlerdruck; sonst Erniedrigen des Wertes von s um 1. Wird der Wert dabei negativ, so wird der Prozeß, in dem P aufgerufen wurde, blockiert. Ist anschließend kein rechenfähiger Prozeß mehr vorhanden oder sollte das Rahmenprogramm blockiert werden, so wird der Programmlauf mit Fehlerdruck abgebrochen. Parallelaufrufe von P bzw. V werden nacheinander abgearbeitet!

2.4. V

procedure V (s); integer s; code

Wirkung bei Aufruf:

Wenn s nicht initialisiert ist, Abbruch des Programmlaufes mit Fehlerdruck; sonst Erhöhen des Wertes von s um 1. War der Wert vorher negativ, so wird einer der durch s blockierten Prozesse wieder rechenfähig gemacht. Parallelaufrufe von V bzw. P werden nacheinander abgearbeitet!

2.5. SEMSET

procedure SEMSET(s); integer s; code

Wirkung bei Aufruf:

S wird als Semaphore initialisiert, d.h. s wird eine

Datenstruktur zugeordnet, die aus einer ganzen Zahl, genannt Wert von s, und einer Warteliste besteht. Nach Verlassen von SEMSET hat s den Wert Null, die Warteliste ist leer.

2.6. PARALLEL

```
procedure PARALLEL(N) Versorgung(A1,...AN) Prozesse:(P1,...PR);
value N; integer N;
procedure P1,...,PR;
comment Spezifikationen für A1,...,AN;
code
```

Wirkung bei Aufruf:

PARALLEL organisiert den quasiparallelen Ablauf der Prozesse P1,...,PR mit den gemeinsamen Größen A1,...,AN. Der aktuelle Wert von N gibt an, daß die unmittelbar folgenden <N> Parameter (von beliebigem Typ) als gemeinsame Größen der Prozesse anzusehen sind. Die restlichen Parameter müssen vom Typ procedure sein und werden als Prozesse angesehen. Die Anzahl der Prozesse ist nur durch den verfügbaren Speicher begrenzt. Es ist folgendes zu beachten:

- 1) Alle Prozesse müssen vorübersetzte Prozeduren sein
- 2) Alle Prozesse müssen verschiedene Namen haben
- 3) Aufruf von PARALLEL oder SEMSET in einem Prozeß ist verboten
- 4) Sprünge aus einem Prozeß heraus sind verboten.

PARALLEL versorgt die Prozesse P1,...,PR mit der Parameterliste (A1,...,AN) und ruft jeden Prozeß genau einmal auf. Es wird dafür gesorgt, daß auch ohne ausdrückliche Synchronisierung nach einer gewissen Zeit die Regie an einen anderen Prozeß geht; so wird vermieden, daß ein dynamischer Stop in einem Prozeß alle anderen Prozesse für unbegrenzte Zeit lahmlegt.

Rückkehr aus PARALLEL erfolgt, wenn:

- 1) alle Prozesse fertig sind
- 2) alle Prozesse blockiert sind
- 3) in einem Prozeß ein Alarm auftritt.

3. Literatur

- 1 E.W.Dijkstra, Cooperating Sequential Processes,
EWD 123, Tech.Univ.Eindhoven, 1965
- 2 E.W.Dijkstra, The Structure of the "THE"-Multipro-
gramming System, CACM 11,5 (1968), p.341-346.
- 3 Programmbeschreibung ALUOR TR4 (2),
Telefunken TR4-Programmbibliothek Nr.1.2.01,
Abschnitt 13.1.1, p.35.

```

graph TD
    P([P]) --> P1[Common-  
adressen  
belegen]
    P1 --> P2[RKV  
speichern]
    P2 --> P3{S ≤ 8}
    P3 -- ja --> P4[akt. Zustand  
im Leitblock  
abgespeichern]
    P4 --> P5[Prozess  
pario  
machen]
    P5 --> P6["(Leitadresse,  
S-1)  
nach S"]
    P6 --> P7["(Rückführung,  
WB, ) S< )  
nach BR"]
    P7 --> P8([ABGABE])
    P3 -- nein --> P9[S := S + 1]
    P9 --> P10[RKV  
freigeben]
    P10 --> P11([Rückführung])

    V([V]) --> V1[Common-  
adressen  
belegen]
    V1 --> V2[RKV  
speichern]
    V2 --> V3[S = S + 1]
    V3 --> V4{S ≤ 8}
    V4 -- ja --> V5["jüngsten  
behaltenen  
Prozess  
aktivieren"]
    V5 --> V6[S aus dem  
Leitblock  
löschen]
    V4 -- nein --> V7[←]
    V7 --> V8[RKV  
freigeben]
    V8 --> V9([Rückführung])
  
```

am 1. April 1911

positive		32	76
1		0	5

16	8	16	8	16
1	0	2	5	5

Leitadenom jüngster
blockierter Prozess.

Aufbau des Leitblocks

TK		8	16	3	16
Leitadresse		TK	LA vorige Prozeß	TK	LA nächste Prozeß
LINK = 0					
REG = 2		OP	AM	OPR	AMR
4		YE	BA	WT	BA
6					AC
8					MS
10					MO
12					HR
14		0	EA V-Adresse	WS	ML
INDEX = 16		1	Index 0	0	Index 1
SEM = 18		1	LA'	0	S'
STACK = 20		3	<<WB>>	0	<<WB>+1>
Rückspringstelle					
CALL = 36		2	Ansprache Prozeß	0	n LI
58		2	Wahllogik 1. Parameter	ABA	W.Z. Parameter
		2	Wahllogik Parameter	S	AUFGABE
Freispeicher für Prozeß					

TK = 1 Alter
3 blockiert
0 frei

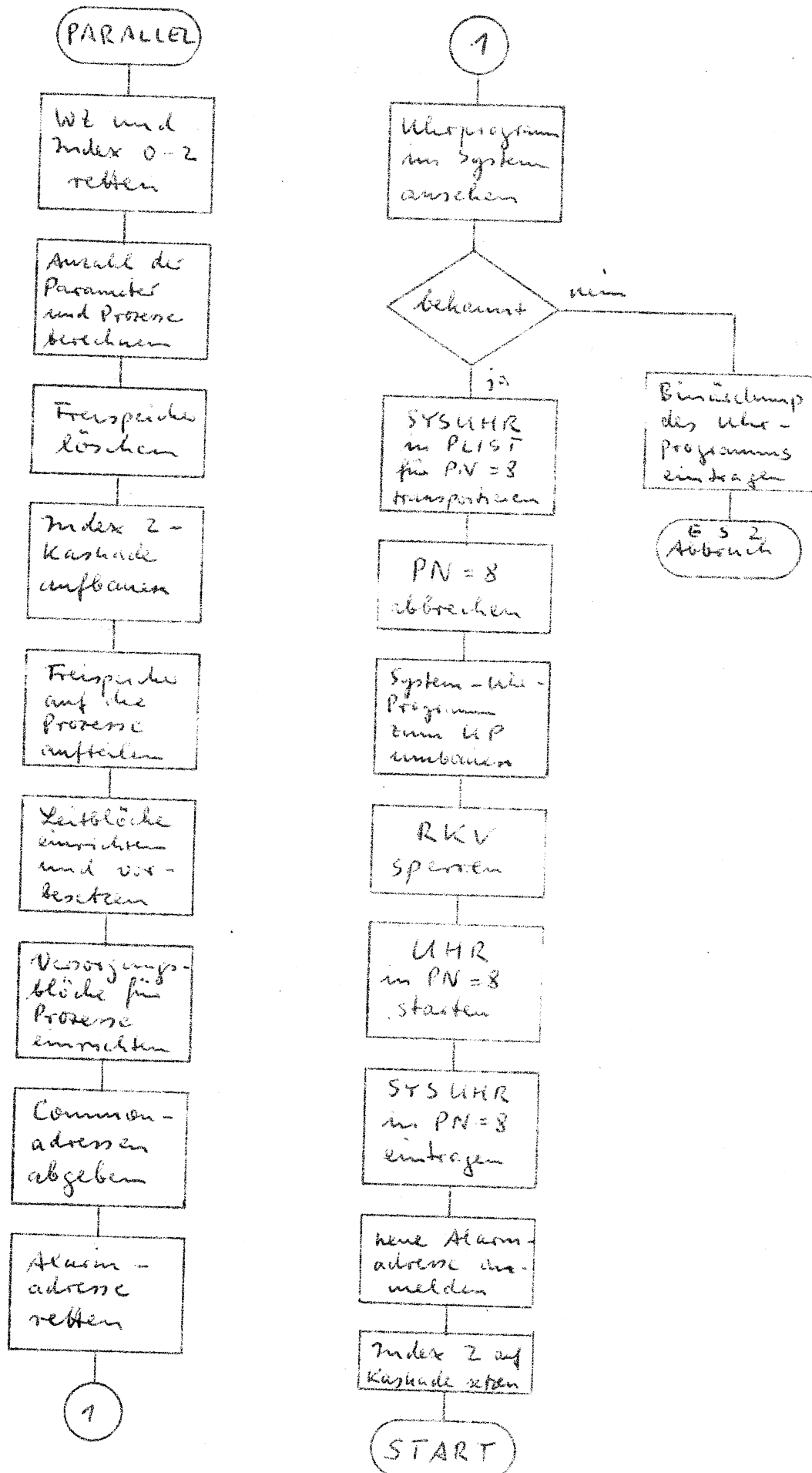
Zyklusablage
für
PLIST
im Verlaufe

Prozeß wird geöffnet
im Freispeicher

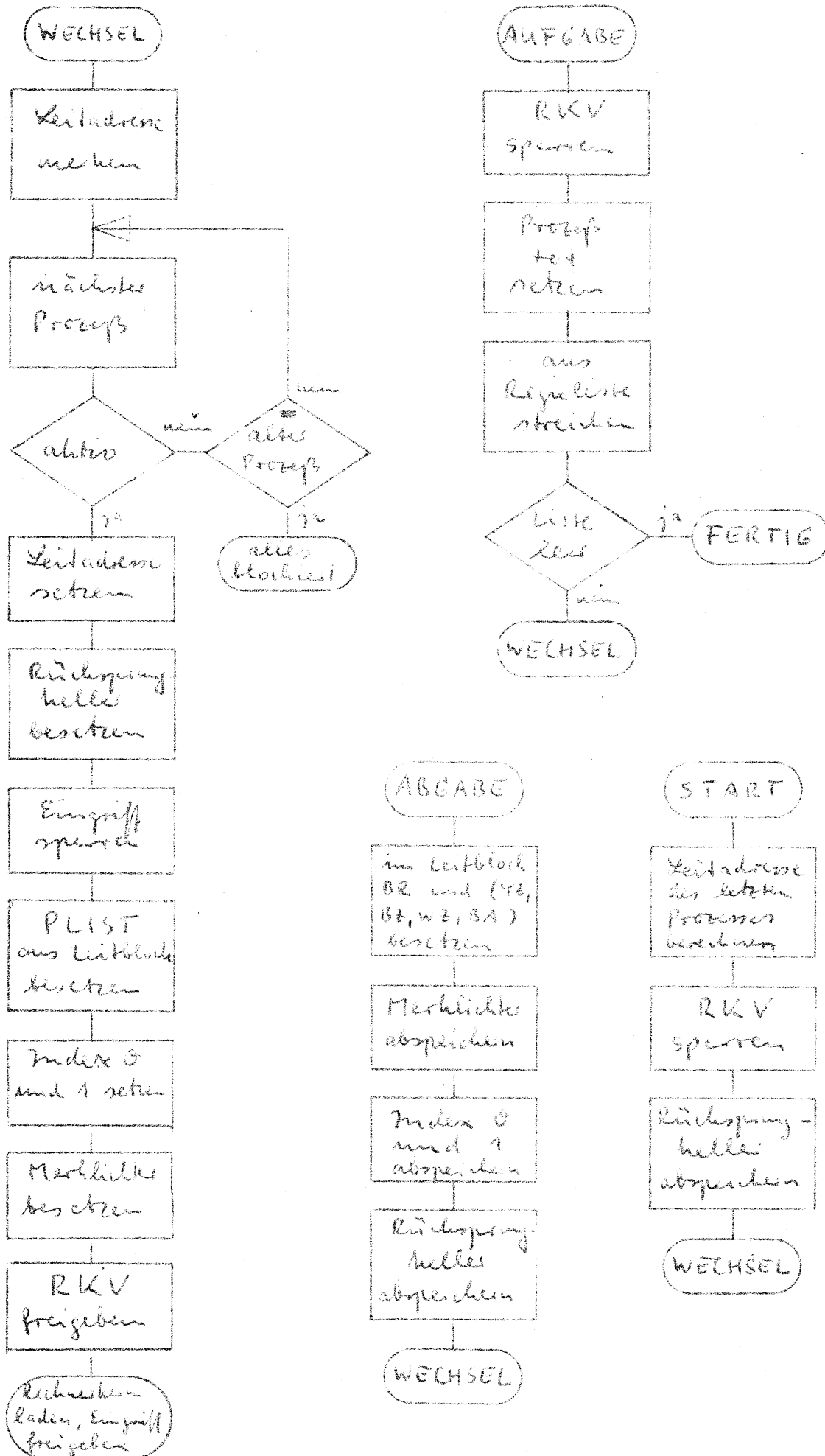
Rückstellung Parameter

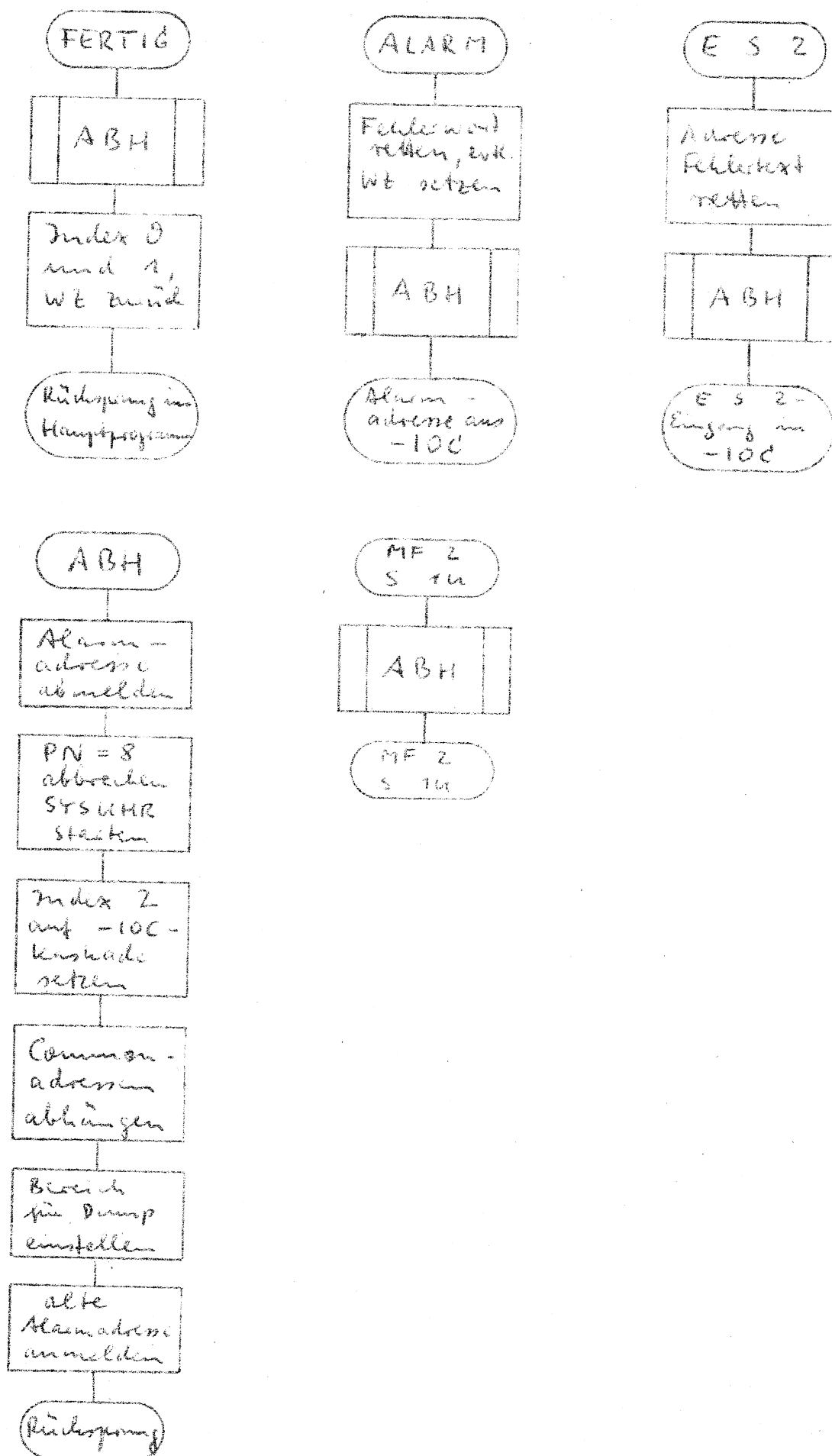
Anzahl Parameter

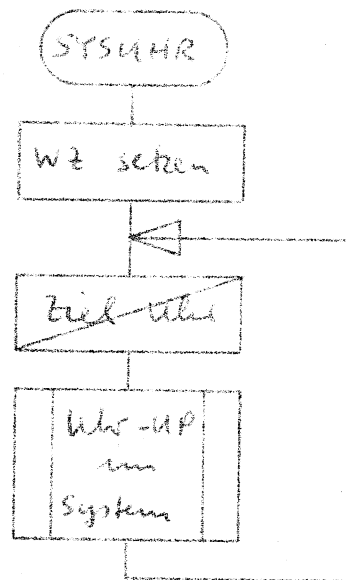
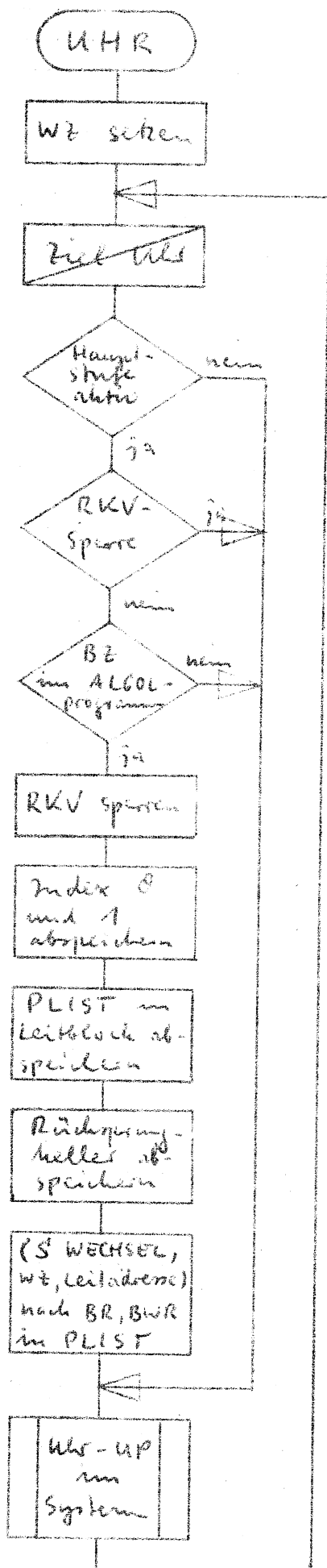
Versorgungsblock

Vorbereitung Parallelarbeit

Regie vergabe



Endebehandlung

Uhrprogramme in PN-8

modifiziertes System-Uhrprogramm
steht nach Verlassen vom
PARALLEL in der PLIST des
Verteilers im PN-8 auf der
Position 14-16 (freie Plätze)

äquivalent zum ursprünglichen
Uhrprogramm

[illegible][illegible][illegible]

```

- 8 S 2,21,0,3,0,0,0,0,0,1.,
B,'PROCEDURE'PARALLEL,,'MULTIPLE',,,'CODE',,/APLIST=(/8440U/)
/NRCOM=(/1U/),/COMREL=(/2U/),/SYSRUC=(/8722U/),/SYSUHR=(/10219U/)
/SYSUP=(/SYSUHR+2/),/LINK=(/0U/),/INDEX=(/16U/),/REG=(/2U/),/SEM=(/18U/
/CALL=(/56U/),/STACK=(/20U/),/REGANZ=(/7/),/LEITAD=(/B3 LEIT/)
/SPERRE=(/BA 1U,C3 SP/),/FREIGABE=(/BA 0U,C3 SP/)
/ABFRAGE=(/B3 SP,SNO UHR4/),/BURST=(/30000U/),/BURST=(/1U/)
/BURST=(/2U/),/BURST=(/10U/),/BURST=(/20U/),/BURST=(/80U/)
/BURST=(/40U/),/BURST=(/5U/),/BURST=(/0U/),B,PARALLEL=0 0/2,R B3 W,C3 W
XB 0,TBC X0,XB 1,TBC X1,XB 2,TBC X2,MU B2 0,C N,ZT1 N,LA 3,SNO F1,B N
BAR 1U,SG F1,MU MCE 1,SU 0U,TBC ADM,BAR 2U,SN F1,MAB B 0,AU'H,09',ZTR 1
SH AR 10,C M,FSBI N,SBA 1U,C NM,SKO F1,E BA 1,RT AH,L 3Q,EZ CQ 0,R B B
SK-2L,TCB X0,XC 0,BPN,SH AL 5,AA APLIST+2,C3 PLIST,BA NRCOM,MF 2,SU 6U
AA COMREL,C3 COMMON,MF 2,BZ2 2U,C KASK+2,MAB BZ2 4,C KASK+4,MAB BZ2 2
C KASK+6,MAB BZ2 2,C KASK+8,MU BA 0,C3 RA,E BA 1,EZ SBA 0,AA 200U,RT AG
L 1A,DVD NM,SH A 1,SH AL 1,C3 LAENGE,SH ALD 6,LAENGE=AA 0U,C LL,E AA 0
TAX 1,MF 0,C LINK,SBA 202U,MF 0,C INDEX,R B B,C3 ERST,SB2 LL,MF 0
C2 LINK,B M,AA CALL+2,SH A 1,SH AL 1,C3 CALLM2,E AA 0,MF 0,C2 INDEX
BA 36HU,ZTR 2A,SH ALD 4,E AA 0,AA CALL,SH ALD 2,R FA W,SH ALD 4,E AA 0
ZTR 0A,R BQ A,MF 0,CZ REG,L 3AQ,MF 0,CZ REG+4,MF 0,CZ REG+8,MF 0,C SEM

```

BLATT 002