

**stichting  
mathematisch  
centrum**



---

REKENAFDELING

MR 141/72

NOVEMBER

D. GRUNE  
BESCHRIJVING VAN DE X8-SIMULATOR X8S

---

**2e boerhaavestraat 49 amsterdam**



*Printed at the Mathematical Centre, 49, 2e Boerhaavestraat, Amsterdam.*

*The Mathematical Centre, founded the 11-th of February 1946, is a non-profit institution aiming at the promotion of pure mathematics and its applications. It is sponsored by the Netherlands Government through the Netherlands Organization for the Advancement of Pure Research (Z.W.O), by the Municipality of Amsterdam, by the University of Amsterdam, by the Free University at Amsterdam, and by industries.*

0. Inhoudsopgave.

1. Doel.
2. Overwegingen.
  - 2.1. Redenen.
  - 2.2. De eigenschappen van de geïmplementeerde machine.
  - 2.3. Uitbreidingen.
  - 2.4. Programmacorrectheid.
3. Faciliteiten en beperkingen.
4. Beschikbare procedures en variabelen.
  - 4.1. Algemene eigenschappen.
  - 4.2. Het monitordeel.
  - 4.3. De registers.
  - 4.4. Het geheugen.
  - 4.5. Console-procedures.
  - 4.6. Hulp-procedures en -variabelen.
5. Details van de implementatie.
  - 5.1. De identificatie van de opdrachtcode.
  - 5.2. Het kerngeheugen.
  - 5.3. De geheugenprotectie.
  - 5.4. De kleine registers.
  - 5.5. De +0-preferentie.
  - 5.6. De vaste-komma-vermenigvuldiging en -deling.
  - 5.7. De schuif- en normeeropdrachten.
  - 5.8. De drijvende-komma-opdrachten.
  - 5.9. Het ingreepmechanisme.
  - 5.10. CHARON.
  - 5.11. De dynamische stoptoestand.
6. Mogelijke uitbreidingen.
  - 6.1. CHARON.
  - 6.2. De tijdmeting.
7. Lijst van foutmeldingen.
8. Het programma.
  - 8.1. Efficiëntie en geheugenbeslag.
  - 8.2. Gebruikte procedures.
  - 8.3. De tekst van het programma.
9. Het testprogramma.
  - 9.1. Algemeen.
  - 9.2. De tekst van het testprogramma.
10. Detailtests op de EL X8.



1. Doel.

Het programma X8S simuleert machine-opdrachten van de EL X8 in ALGOL 60; het is geheel in ALGOL 60 geschreven, zonder gebruikmaking van speciale codeprocedures. Het gehele opdrachtenrepertoire van de EL X8 wordt gesimuleerd, inclusief de geheugenprotectie en de besturingstoestand; van CHARON is alleen de IP-faciliteit geïmplementeerd. Voor het testen van machinecodeprogramma's zijn uitgebreide hulpmiddelen aanwezig, welke toegankelijk zijn via een speciale stuurtaal.

## 2. Overwegingen.

### 2.1. Redenen.

Het ALGOL 60 Millisysteem is ongeschikt om als basis te dienen voor het testen van machinecodeprogramma's; dit testen kan daarom alleen op speciale tijden geschieden, met alle ongemakken van dien. Een in ALGOL 60 geschreven simulator is echter een gewoon ALGOL 60-programma dat op normale tijden gedraaid kan worden, zonder daarbij de programma's van andere gebruikers in gevaar te brengen. Onder een aantal omstandigheden is de werking van het CRO van de EL X8 ongedefinieerd (zie Reference Manual A4.4.3), iets wat tijdens het testen van een programma zeker ongewenst is. Een simulator kan onder deze omstandigheden passende maatregelen nemen. Het is vrij omslachtig en bewerkelijk het preciese verloop van een machinecodeprogramma van achter de console te volgen; een simulator kan echter op elk gewenst ogenblik verslag doen over de inhoud van registers en geheugenplaatsen. Anderszijds kan men van achter de console onderzoek doen aan onverwachte verschijnselen, terwijl het uiteraard niet mogelijk is voor de simulator een stuurprogramma te schrijven dat passend reageert op onvoorziene omstandigheden. De opbouw van de simulator is echter zodanig dat een fout door de simulator waarschijnlijk eerder opgemerkt wordt dan door de EL X8, terwijl als standaardafwerking van niet door de programmeur voorziene fouten de inhoud van alle registers en beschreven geheugenplaatsen afgedrukt worden.

### 2.2. De eigenschappen van de geïmplementeerde machine.

Bij het schrijven van het programma deed zich herhaaldelijk de vraag voor, wat er precies geïmplementeerd moest worden. Het is duidelijk dat de simulator betere eigenschappen moet hebben dan de EL X8 wat betreft de afwerking van "undefined" situaties; echter moeten deze eigenschappen niet zo zijn dat als het ware een nieuwe betere machine ontstaat waarop een incorrect programma de schijn van correctheid zou kunnen ophouden. Zo bevat de instructie  $F = M[56]$  een fout adres waarop door de machine niet gereageerd wordt. De simulator moet reageren, mag echter geen adresingreep (de normale reactie op een fout adres) geven; dit soort fouten wordt door de simulator behandeld alsof de EL X8 erdoor in een statische stop raakt.

We kunnen de afloop van een programma P op een (al dan niet gesimuleerde) machine M aanduiden als  $M(P)$ ; deze grootte kan voor de EL X8 drie waarden hebben: "correct" (wat dat ook moge zijn), "undefined" en "statische stop". Bij het schrijven van de simulator is getracht de volgende drie regels aan te houden.

Als  $X8(P) = \text{"correct"}$  dan  $X8S(P) = \text{"correct"}$ . (1)

Als  $X8(P) = \text{"undefined"}$  dan  $X8S(P) = \text{"statische stop"}$ . (2)

Als  $X8(P) = \text{"statische stop"}$  dan  $X8S(P) = \text{"statische stop"}$ . (3)

Op regels (1) en (3) zijn geen uitzonderingen (zie echter 2.4.), regel (2) daarentegen kon niet altijd zinvol gehandhaafd worden (zie daarvoor 3.5.). Twee bijzondere gevallen van "undefined" toestanden moeten hier genoemd worden.

Het eerste is het uitlezen van een door het onderhavige programma nog niet beschreven geheugenplaats. Het effect hiervan is uiteraard ongedefinieerd. De simulator houdt bij, welke geheugenplaats beschreven is en welke niet; hiervoor is 1 Boolean per geheugenplaats nodig. Om efficiëntieredenen is deze Boolean dezelfde als die welke als gesimuleerd geheugenpariteitsbit gebruikt wordt. Met andere woorden, een geheugenplaats is beschreven als hij een woord van juiste pariteit bevat, en is onbeschreven als hij een woord van foute pariteit bevat. Bij het starten van de simulator wordt het gehele geheugen gevuld met woorden van foute pariteit. Dit alles heeft wel tot gevolg dat in tegenspraak met regel (2) hierboven een pariteitsingreep optreedt als een niet beschreven geheugenplaats uitgelezen wordt terwijl OV true is en  $M[25]$  gevuld (voor deze laatste eis zie volgende alinea).

Het tweede geval van een bijzondere "undefined" toestand treedt op wanneer een foutingreep plaats heeft (met OV true) terwijl de bijbehorende ingreepplaats ( $M[25]$  tot  $M[27]$ ) niet gevuld is. Aan de hand van de alinea hierboven zou men zich dan het volgende kunnen voorstellen:

- a. er treedt een foutingreep op
- b. OV := false
- c. de betreffende ingreepplaats wordt uitgelezen
- d. hierdoor treedt een pariteitsingreep op
- e. OV = false, dus "statische stop"

Dit heeft echter het nadeel dat alle niet voorziene ingrepen zouden eindigen in een statische stop op foute pariteit; daarom geven foutingrepen, waarbij de ingreepplaats niet gevuld is, direct aanleiding tot een statische stop, alsof OV false was.

Beide bovenstaande complicaties hadden voorkomen kunnen worden door voor "gevuld zijn" en "juiste pariteit" twee afzonderlijke Boolean's te nemen.

### 2.3. Uitbreidingen.

De console van de EL X8 stelt de programmeur beperkte testhulpmiddelen ter beschikking; deze hulpmiddelen zijn in de simulator gegeneraliseerd. Zo bestaat er een simultane SVA (Stop Volgend Adres) op een willekeurig aantal adressen. Verder zijn een aantal nieuwe faciliteiten toegevoegd; zo bestaan er een Stop op Schrijven op gegeven Adres, analoog aan SVA, en een circulaire lijst waarin de laatste 32 sprongadressen bewaard worden. Voor een behandeling hiervan zie 3..

#### 2.4. Programmacorrectheid.

Bij het streven naar een correct programma deden zich twee moeilijkheden voor.

##### 2.4.1. De onbekendheid met de EL X8.

Als bron van kennis van de EL X8 heeft voornamelijk gediend het "EL X8 Reference Manual" en wel in het bijzonder de hoofdstukken A3, A4, A5, A6 en A7. In een aantal gevallen bleek deze beschrijving echter onvolledig of onjuist; in deze gevallen werd aanvullende informatie gezocht en soms verkregen uit de tijdsdiagrammen van de EL X8, uit tests en uit de tekst van de testprogramma's die door Electrologica geleverd zijn. Bij deze analyses bleek vaak dat een beantwoorde vraag twee nieuwe vragen opwierp. Voor een volledig verslag van de analyses en voor onbeantwoord gebleven vragen zie hoofdstuk 10..

Er zijn bezwaren aan te voeren tegen het implementeren van eigenschappen die door tests en dergelijke ontdekt zijn en die niet expliciet in het EL X8 Reference Manual voorkomen. Soms zijn deze eigenschappen echter redelijk en worden ze bevestigd door de tijdsdiagrammen (bv. 10.10.), soms is zonder aanvullende informatie implementatie niet mogelijk. Zo bevat de beschrijving van de stapelende subroutine sprong (Reference Manual A4.11.3) geen informatie over het toegestane bereik van B. De tekst impliceert dat het om een STATB-adressering gaat, zodat  $B = -0$  toelaatbaar is; dit blijkt niet zo te zijn, bij sommige adresvarianten van de opdracht SUBC is zelfs  $B = +0$  ontoelaatbaar (zie 10.16.).

##### 2.4.2. Efficiëntie versus correctheid.

Vaak bleken efficiëntie en correctheid elkaars vijanden te zijn. Dit gold in het bijzonder voor de shiftopdrachten. Hier heeft men de keus tussen verscheidene implementaties. Men kan de registers "ontbinden" in Boolean array's, deze schuiven zoals beschreven in het Reference Manual en vervolgens weer tot registers opbouwen. Dit is gemakkelijk correct te krijgen maar bijzonder inefficiënt. Het voor de hand liggende alternatief is om met behulp van de operator : de schuifopdrachten na te doen. Dit is zeer efficiënt, maar wel wordt dan de correctheid ernstig bedreigd door de  $-0$ -preferente arithmetiek van de EL X8. Bij deze en soortgelijke problemen werd gepoogd een rigoureuze correcte oplossing te vinden.



### 3. Faciliteiten en beperkingen.

De communicatie tussen programmeur en simulator wordt onderhouden door de procedure master, welke door de simulator aangeroepen wordt zodra een bijzondere situatie ontstaat. De globale integer variabele 'error number' geeft dan aan om welke reden de procedure master aangeroepen werd; een lijst van foutnummers is te vinden in hoofdstuk 7..

De programmeur kan gebruik maken van een standaard procedure master of zelf een procedure hiertoe schrijven. In het eerste geval heeft hij de beschikking over alle faciliteiten van de stuurtaal MASTER, welke elders beschreven zal worden; in het tweede geval heeft hij de beschikking over het ALGOL 60 systeem en moet hij de bijbehorende administratie zelf voeren, zoals beschreven in hoofdstuk 4..

Een tweede communicatiemogelijkheid tussen programmeur en simulator wordt gevormd door het trace-mechanisme. Hierdoor kan de programmeur zich op verzoek doorlopend op de hoogte laten houden van het verloop van de opdrachten.

Ook hier kan de programmeur gebruik maken van de standaard trace-procedures of zelf hiertoe procedures schrijven. De benodigde procedure staan beschreven in hoofdstuk 4..

De volgende faciliteiten (met hun beperkingen) zijn in de simulator aanwezig.

- 3.1. Voor elke geheugenplaats is een Boolean aanwezig welke aan het begin op false gezet wordt, en die aangeeft of 'master' aangeroepen moet worden als de betreffende plaats als opdracht uitgevoerd zou worden.
- 3.2. Voor elke geheugenplaats is een Boolean aanwezig welke aan het begin op false gezet wordt, en die aangeeft of 'master' aangeroepen moet worden als de betreffende plaats beschreven zou gaan worden.
- 3.3. Aan het begin worden de pariteitsbits van alle geheugenplaatsen op "foute pariteit" gezet. Dit testhulpmiddel is in zekere zin beperkend; het is namelijk nu mogelijk in een machinecodeprogramma te rekenen op een pariteitsingreep die op de EL X<sup>8</sup> (waarschijnlijk) niet zou optreden.
- 3.4. Aan het begin worden de registers van de geheugenprotectie (de DP's en GP's) allemaal op true gezet, zodat elk verlaten van de besturingstoestand (opzettelijk of niet) zonder dat een bruikbaar protectiepatroon gezet is, een protectieingreep geeft. Deze faciliteit is in dezelfde zin beperkend als die in 3.3..

- 3.5. Volgens de overwegingen in 2.2. zou elke situatie waarin de inhoud van een register "undefined" wordt, moeten leiden tot een statische stop (d.w.z. een aanroep van 'master'). In sommige gevallen is echter deze ongedefinieerdheid inherent aan de, overigens legale, situatie. Met name is bij foutingrepen niet gedefinieerd hoever de lopende opdracht afgemaakt is (zie b.v. Reference Manual A5.2.3.); zo kan na de uitvoering van de opdracht U,GOTO(BAD ADDRESS), terwijl OF 1 is en BAD ADDRESS een woord van foute pariteit bevat, OF 0 of 1 zijn. Het is niet zinvol om op dergelijke situaties te testen en dan statisch te stoppen. Een oplossing zou zijn, van de bedreigde registers (voornamelijk B, OT, OF, IV en BT) bij te houden of ze "undefined" zijn, en bij gebruik een foutmelding te geven. Dit zou echter een vrij uitgebreid programma vereisen, en niet efficiënt zijn.
- Voor dit type van ongedefinieerdheid zijn in de simulator geen voorzieningen getroffen. De volgorde waarin de handelingen binnen een opdracht worden uitgevoerd is in de simulator vrijwel altijd gelijk aan die in het Reference Manual; hieruit volgt dan direct of bij een bepaalde ingreep een bepaalde handeling wel of niet is uitgevoerd.
- 3.6. In de integer variabele 'ccs' wordt het aantal cycli (van 1.25 microsec.) sinds het begin van het programma bijgehouden. Dit aantal wordt voor de drijvende-komma-opdrachten niet precies uitgerekend; in plaats daarvan wordt een minimum- en een maximum-aantal berekend, het minimum wordt bij 'ccs' geteld en het verschil van maximum en minimum wordt bij 'ccs of' geteld. Wanneer 'ccs' een bepaalde waarde overschrijdt, wordt de procedure master aangeroepen; dit is de enige beveiliging tegen loops door sprongen.
- 3.7. De integer variabele 'dcs' telt het aantal direct op elkaar volgende DO/DOS-opdrachten, en wordt op 0 teruggezet zo gauw een niet-DO/DOS-opdracht aangeboden wordt. Overschrijdt 'dcs' een bepaalde waarde, d.w.z. was de keten van DO/DOS-opdrachten langer dan een bepaalde lengte, dan wordt de procedure master aangeroepen. Op deze manier wordt voorkomen dat het te simuleren programma in een loop van DO/DOS-opdrachten raakt.
- 3.8. Bij elke sprong-opdracht wordt de (oude) waarde van OT opgenomen in de lijst van laatste 32 sprongadressen. Bij elke subroutinesprong wordt de link opgenomen in de lijst van laatste 32 sprongadressen. Deze lijst kan door een procedure-aanroep afgedrukt worden.
- 3.9. Als de boolean variabele 'trace' true is, worden de volgende situaties in de simulator aan de programmeur kenbaar gemaakt:
- lezen uit een geheugenplaats
  - schrijven in een geheugenplaats
  - opdracht beëindigd
  - opdracht geskipt
  - DO/DOS-opdracht beëindigd
  - ingreep-opdracht begonnen.

3.10 Om de directe in- en uitvoer van gegevens in een machinecodeprogramma te vergemakkelijken, heeft de simulator een (pseudo-) machineopdracht die een aantal ALGOL 60-procedures toegankelijk maakt.

Het bitpatroon van deze opdracht is:

1 1 0 1 0 0 x 0 0 0 x x x x x x x x x x x x x x x x x.

De betekenis van de met x aangeduide bits is de volgende:

<u>bits</u>	<u>waarde</u>	<u>betekenis</u>
20	0	geen B-modificatie
	1	B-modificatie
16,15	00	geen conditievollgende variant
	01	geen betekenis
	10	Y-variant
	11	N-variant
14 t/m 0		n

Uit bits 14 t/m 0 en eventueel de inhoud van B wordt een procedurenummer opgebouwd; de overeenkomstige procedure wordt dan aangeroepen. De huidige implementatie bevat 16 procedurenummers, (de getallen 0 t/m 15) die vrijwel allemaal transporten via het S-register uitvoeren. Bits 1 en 0 specificeren het I/O-mechanisme:

0	uitvoer regeldrukker
1	invoer
2	uitvoer bandponser
3	uitvoer kaartponser

terwijl bit 3 en 2 aangeven hoe de inhoud van het S-register beschouwd moet worden:

0	als octade
1	als resym-waarde (zie LR1.1., hoofdstuk 6)
2	als octaal getal van 27 bits
3	als decimaal getal.

Beschrijving:

conditievollgende varianten

B-modificatie

bewerking

als m = 0

als m = 1

als m = 2

Y, N

toegestaan

t:= 1 als B-modificatie

anders t:= 0

m:= n + t × B

x:= S

de procedure new page wordt aangeroepen

x:= rehep

puhep(x)

als m = 3	col(x)
als m = 4	prsym(x)
als m = 5	x:= resym
als m = 6	pusym(x)
als m = 7	csym(x)
als m = 8	x wordt als octaal getal afgedrukt in 9 cijfers
als m = 9	van het invoermedium wordt een octaal getal gelezen (tussen apostrofs) en aan x toegekend
als m = 12	print(x)
als m = 13	x:= read
als m = 14	punch(x)
als m = 15	cpunch(x)
conditiezettende variant	niet toegestaan
undisturbed-variant	niet toegestaan
hoofdfunctie	S:= x

#### 4. Beschikbare procedures en variabelen.

Hieronder volgt een lijst van procedures en variabelen die gebruikt kunnen worden bij het schrijven van andere versies van de procedure master of van de trace-procedures, en bij het wijzigen van de simulator zelf. Het is geen uitputtende lijst van alle aanwezige namen, maar de hier niet genoemde namen zijn hulpgrootheden bij de hier wel genoemde.

##### 4.1. Algemene eigenschappen.

In het buitenblok van de simulator zijn drie variabelen beschikbaar waarmee bepaalde eigenschappen van de simulator beïnvloed kunnen worden.

##### 4.1.1. integer aantal kasten

geeft het aantal geheugenkasten aan dat gesimuleerd wordt. Voor een verhoging van 'aantal kasten' met 1 zijn 1853 geheugenplaatsen nodig en 16384 plaatsen op de trommel.

##### 4.1.2. integer bufs

geeft de grootte van de buffers van de geheugensimulatie (zie 5.2.) aan. De waarde van 'bufs' mag niet lager dan 64 zijn. Voor een verhoging van 'bufs' met 1 zijn 4 geheugenplaatsen nodig.

##### 4.1.3. integer max master

geeft de grootte aan van het werkkarray van de standaardprocedure 'master'. Voor de verhoging van 'max master' met 1 is 1 geheugenplaats nodig.

##### 4.2. Het monitordeel.

##### 4.2.1. procedure start monitor

Deze procedure wordt door de simulator aangeroepen als laatste stap in de initialisatie. Hij moet het te simuleren programma inlezen (met 'ip', 'bi' of anderszins) en starten ('lsip', 'lsbi', 'lsnb' of 'bva').

##### 4.2.2. procedure master

Deze wordt door de simulator aangeroepen zodra interventie van het master-programma noodzakelijk wordt. De integer error number geeft dan de reden aan; deze foutnummers zijn in de volgende klassen ingedeeld:

0	-	99	bijzondere omstandigheden
100	-	199	foutieve gegevens voor een opdracht
200	-	299	opdracht onherkenbaar
300	-	399	adres onjuist
400	-	499	pariteitsfout
500	-	599	protectiefout
600	-	699	onjuist CHARON-gebruik

Voor de procedure master zijn vooral de foutnummers die een bijzondere omstandigheid aangeven, van belang:

- 0 einde opdracht terwijl 'sva' true is
- 1 het programma is in een dynamische stop geraakt
- 2 het programma heeft het maximaal toegestane aantal cycli overschreden
- 3 het programma heeft het maximaal toegestane aantal opeenvolgende DO/DOS-opdrachten overschreden
- 4 een door 'no exec' gemerkte opdracht is in OR gehaald (OF is nog niet opgehoogd)
- 5 een door 'no write' gemerkte geheugenplaats zal beschreven worden.

De procedure master mag niet normaal terugkeren naar het hoofdprogramma, maar moet eindigen met een aanroep van 'bva', 'lsip', 'lsbi' of 'lsnb', welke alle vier uiteindelijk de simulator op het juiste punt herstarten. Dit geldt niet voor aanroepen met 'error number' gelijk aan 4 of 5; hiervan mag normaal teruggekeerd worden, het lopende proces wordt dan vervolgd.

4.2.3. integer error number  
zie procedure master.

4.2.4. boolean sva  
vervangt de knop SVA op de console. Zie 'master', 'lsip', 'lsbi' en 'lsnb'.

4.2.5. real ccs, ccs of, ccs max  
vormen de administratie van het aantal gebruikte cycli. 'ccs' is het minimaal aantal gebruikte cycli, 'ccs of' het (positieve) verschil tussen maximaal en minimaal aantal gebruikte cycli, terwijl 'ccs max' een bovengrens vormt van het aantal te gebruiken cycli. 'ccs' en 'ccs of' worden voortdurend door de simulator bijgewerkt, 'ccs max' blijft ongewijzigd. Als 'ccs' groter dan 'ccs max' blijkt te zijn, wordt 'master' aangeropen met 'error number' gelijk aan 2.

4.2.6. real dcs, dcs max  
worden gebruikt bij het testen op de lengte van DO-loops. Bij elke overgang van een DO/DOS-opdracht op de hierdoor aangewezen opdracht wordt 'dcs' met 1 opgehoogd; aan het einde van elke andere opdracht wordt hij op 0 gezet. Wordt 'dcs' groter dan 'dcs max' dan wordt 'master' aangeropen met 'error number' gelijk aan 0.

4.2.7. integer array nowrite, noexec[0:max addr]

Beide arrays worden bij het starten van de simulatie op false geïnitieerd en worden verder niet door de simulator gewijzigd. De monitor kan bepaalde elementen true maken. Bij het schrijven in een geheugenplaats n onderzoekt de simulator nowrite[n], en als deze true is wordt 'master' aangeroepen met error number = 5; het schrijven heeft dan nog niet plaats gehad. Bij het halen van een instructie uit geheugenplaats n onderzoekt de simulator noexec[n], en als deze true is wordt 'master' aangeroepen met error number = 4; de opdracht bevindt zich dan al in OR maar OT is nog niet opgehoogd. De test op noexec wordt alleen uitgevoerd als de opdracht in OR wordt gehaald doordat OT ernaar verwijst, en niet wanneer hij uitgevoerd wordt ten gevolge van een DO-opdracht of een ingreep.

#### 4.2.8. Het trace-mechanisme.

Afhankelijk van de waarde van de globale boolean trace wordt al dan niet een 'trace' geproduceerd. Deze 'trace' bestaat uit het aanroepen van een van een groep van zes procedures, telkens wanneer er iets belangrijks gebeurt. Van deze procedures wordt verwacht dat ze normaal terugkeren. De zes procedures zijn:

report reading(addr, val):  
de simulator heeft zojuist de waarde 'val' gelezen uit de geheugenplaats 'addr',

report writing(addr, val):  
de simulator heeft zojuist de waarde 'val' in de geheugenplaats 'addr' geschreven,

report eoi:  
de simulator heeft zojuist een opdracht beëindigd,

report skip:  
de simulator heeft zojuist een opdracht geskipt,

report eod(addr, instr):  
de simulator heeft zojuist een DO/DOS-opdracht beëindigd, welke aangaf dat als volgende opdracht 'instr' uit geheugenplaats 'addr' uitgevoerd moet worden, en

report interrupt(ir addr):  
als volgende opdracht wordt de ingreepopdracht in M[ir addr] uitgevoerd.

#### 4.2.9. procedure terminate

wordt door de simulator aangeroepen wanneer er een fouttoestand optreedt terwijl 'in monitor = true'. Bij eventueel vervangen van deze procedure moet men er zorg voor dragen dat 'terminate' zelf zeker geen fouttoestanden kan veroorzaken, daar anders een lawine van fouten ontstaat.

### 4.3. De registers.

#### 4.3.1. real fh, ft, a, s, b, ot

De registers zijn om efficiëntieredenen als reals gedeclareerd; de simulator zorgt dat ze nooit non-integer waarden gaan bevatten. Het F-register als zodanig bestaat in de simulator niet (zie 5.8.); F-kop is 'fh', F-staart is 'ft'.

#### 4.3.2. real c, iv, lt, of, last par word, nint, ov, bt

Ook de kleine registers zijn als reals gedeclareerd, met de conventie dat true is 1 en false is 0. Een LP-register is niet aanwezig, in plaats daarvan wordt de variabele 'last par word' gebruikt, die niet de pariteitsbit van het laatst uit het geheugen gehaalde woord bevat, maar het laatst uit het geheugen gehaalde woord zelf. De waarde van LP kan hieruit verkregen worden als 'parbit(last par word)' (zie 4.6.2.), terwijl LP:= q ekwivalent is met last par word:= -q waarbij q = 0,1.

#### 4.3.3. real procedure tlink

Het T-register wordt niet als variabele gesimuleerd (OF is er wel) maar wordt, waar nodig, samengesteld door de procedure tlink, welke T aflevert met bit 26 gelijk aan 0.

### 4.4. Het geheugen.

#### 4.4.1. procedure stm; real addr, m, cg;

De procedure stm bewerkstelligt het opbergen van de integerwaarde van m in de door addr aangewezen geheugenplaats. 'm' moet een gehele waarde tussen  $-2 \uparrow 26 + 1$  en  $2 \uparrow 26 - 1$  bevatten, terwijl addr tussen 0 en  $2 \uparrow 18 - 1$  moet liggen; blijkt addr groter dan 'max addr' te zijn, dan wordt, als de opdracht door de monitor uitgevoerd wordt, het programma door een aanroep van de procedure terminate (zie 4.2.9.) beëindigd, terwijl anders een adresingreep volgt. De waarde van cg moet 0 of 1 bedragen; als cg = 0 wordt het woord met juiste pariteit weggeschreven, als cg = 1 met foute pariteit.

#### 4.4.2. procedure mem; real addr, m, cg;

De waarde die zich bevindt op de door addr aangewezen geheugenplaats wordt in m gehaald; addr moet aan dezelfde voorwaarden voldoen als bij stm (zie 4.4.1.). De waarde van cg bepaalt de verwerking van de pariteitsbit, en wel als volgt:  
als cg = 0 wordt LP niet beïnvloed en veroorzaakt een pariteitsfout een pariteitsingreep,  
als cg = 1 krijgt LP de waarde van de pariteitsbit en veroorzaakt een pariteitsfout een pariteitsingreep,  
als cg = 2 krijgt LP de waarde van de (eventueel foutieve) pariteitsbit en wordt op een pariteitsfout niet gereageerd,  
als cg = 3 krijgt LP de waarde van de (eventueel foutieve) pariteitsbit en krijgt C de waarde 0 als de pariteit juist en 1 als hij fout is.



- 4.4.3. integer max addr  
De waarde van max addr is het grootste in de gesimuleerde machine beschikbare geheugenadres.
- 4.4.4. integer array dgp[0:max addr : 512]  
Om het veelvuldige (dure) indiceren van Boolean arrays tegen te gaan, zijn de DP- en GP-registers gecombineerd tot een integer array dat voor elke aanwezige geheugenpagina (zie Reference Manual A5.2.1) 1 element bevat; de waarde van dit element is dan (if gp then 2 else 0) + (if dp then 1 else 0) - 1. De vraag of een pagina n tegen schrijven beschermd is, luidt dan  $dgp[n] > 0$ , terwijl de vraag of een pagina n tegen lezen beschermd is, neerkomt op  $dgp[n] > 0$ .
- 4.4.5. integer drum cnt  
is het aantal trommeltransporten uitgevoerd ten behoeve van de geheugensimulatie.
- 4.4.6. integer array filled[0:max addr]  
De variabele filled[n] dient als pariteitsbit van geheugenplaats n; hij wordt aan het begin van de simulatie op false geïntialiseerd.
- 4.5. Console-procedures.  
Met een aantal van de hieronder vermelde procedures kunnen console-functies uitgevoerd worden; de overige stellen enkele functies beschikbaar die niet op de EL X8 voorkomen maar wel verwant zijn aan bestaande functies.
- 4.5.1. procedure bva  
start het te simuleren machinecodeprogramma op het adres dat in OT staat. Door het aanroepen van deze procedure verlaat men de monitortoestand.
- 4.5.2. procedure ls  
simuleert de druktoets LS (zie Reference Manual A7.2.3).
- 4.5.3. procedure lsip  
simuleert het achtereenvolgens indrukken van de druktoetsen LS en IP. Een IP-band wordt ingelezen, de IF van de IP-lezer wordt true gemaakt, OT wordt  $2 \uparrow 18 - 1$ , en als sva false is, wordt het te simuleren programma gestart; evenals op de EL X8 volgt dan onmiddellijk een CHARON-ingreep. Als sva false is, verlaat men door een aanroep van deze procedure de monitortoestand.
- 4.5.4. procedure lsnb  
simuleert het achtereenvolgens indrukken van de druktoetsen LS en NB. De IF van apparaat 38 wordt true gemaakt, OT wordt  $2 \uparrow 18 - 1$ , en als sva false is volgt een CHARON-ingreep; in dat geval verlaat men de monitortoestand.
- 4.5.5. procedure lsbi

is analoog aan `lsip`, met dien verstande dat de band niet als IP-band gelezen wordt maar als BI-band (zie MR132).

4.5.6. procedure ip  
is een zuivere inleesprocedure, die onafhankelijk van de stand van de registers een IP-band inleest, de registers ongewijzigd laat en de monitortoestand niet opheft.

4.5.7. procedure bi  
is analoog aan 'ip', met dien verstande dat de band niet als IP-band gelezen wordt maar als BI-band.

4.5.8. boolean key  
wordt op false geïnitieerd en verder door de simulator niet gewijzigd. Wordt deze variabele door de monitor true gemaakt, dan volgt aan het eind van de lopende opdracht een sleutelgreep.

4.6. Hulp-procedures en -variabelen.

4.6.1. real procedure compf(head, tail); value head, tail; real head, tail;

De parameters `head` en `tail` moeten integer waarden hebben; de afgeleverde waarde is een real waarvan bits 53-27 gelijk zijn aan bits 26-0 van `head`, bit 26 gelijk is aan bit 14 van `head` en bits 25-0 gelijk zijn aan bits 25-0 van `tail`.

4.6.2. integer procedure parbit(n); value n; integer n;  
De afgeleverde waarde is 1 als `n` als machinewoord beschouwd even pariteit heeft, en 0 als `n` oneven pariteit heeft. Deze procedure kan gebruikt worden om uit last par word (zie 4.3.2.) de waarde van LP te bepalen.

4.6.3. integer procedure oct(val); value val; real val;  
Deze procedure kan gebruikt worden om octale constanten te specificeren. De waarde van 'val' moet een geheel getal zijn tussen 0 en 777 777 777; men denke zich dit getal neergeschreven als decimaal getal van 9 cijfers; deze string van 9 cijfers wordt nu beschouwd als de octale representatie van een machinewoord van de EL X8; de hiermee corresponderende waarde wordt door de procedure afgeleverd. Zo is `oct(10) = 8`, `oct(75) = 61` en `oct(777 777 776) = -1`. De werking is ongedefinieerd als niet aan de hierboven genoemde voorwaarde is voldaan, of als de ontstane string van 9 cijfers geen representatie van een octaal getal is.

4.6.4. integer procedure reoct  
leest een octaal getal in, dat voorafgegaan moet zijn en gevolgd moet worden door een apostrof. Voorafgaand aan de eerste apostrof mogen geen cijfers voorkomen. Tussen de cijfers van het octale getal mag telkens 1 spatie voorkomen.

4.6.5. procedure proct(m, dig); value m, dig; integer m, dig;

De waarde van  $m$  wordt als octaal getal afgedrukt. Als  $\text{dig} = 6$  wordt het getal afgedrukt in 6 cijfers, anders wordt het in 9 cijfers afgedrukt, met een spatie tussen het derde en vierde cijfer. Het getal wordt voorafgegaan en gevolgd door een spatie.

- 4.6.6. procedure dump(from, to); value from, to; integer from, to;  
Van het geheugentraject van 'from' tot 'to' wordt een octale dump op de regeldrukker geproduceerd. Er worden acht geheugenplaatsen per regel afgedrukt. Als een geheugenplaats niet gevuld is, wordt de overeenkomstige plaats met spaties gevuld; zijn alle acht geheugenplaatsen van een regel niet gevuld, dan wordt de regel niet afgedrukt. In de linker kantlijn worden de adressen van het eerste en het laatste woord van de regel gegeven.
- 4.6.7. procedure print regs  
geeft een afdruk van tlink (zie 4.3.3.), de registers F-kop, F-staart, A, S, B en OR, de geheugenvariabelen addr en m (zie 4.4.1. en 4.4.2.), de variabele 'ir addr' die de geheugenplaats aangeeft van de laatst uitgevoerde ingreep-opdracht, een jump counter die het aantal sprongen aangeeft, de variabelen 'ccs' en 'ccs of' (zie 4.2.5.) en de variabele 'drum cnt' (zie 4.4.5.).
- 4.6.8. procedure print tlist  
geeft een afdruk van de lijst van de laatste 32 sprongadressen, te beginnen met de meest recente. De vermelde adressen zijn de adressen waarvandaan gesprongen werd. Als het een subroutinesprong betrof, wordt ook de inhoud van de kleine registers gegeven, en wel als de eerste drie octale cijfers van het adres. In het geval van een gewone sprong zijn deze drie posities bezet door spaties.
- 4.6.9. procedure print dgp  
geeft een afdruk van de DP- en GP-registers; de registers van elke kast worden op een nieuwe regel afgedrukt.
- 4.6.10. procedure print charon  
geeft een afdruk van de AF, IF en LVIF van die apparaten waarvan IF of LVIF of beide variabel zijn.
- 4.6.11. real array tp[0:27]  
tp[n] is gelijk aan  $2 \uparrow n$ .
- 4.6.12. integer tp0, tp1, ... tp24, tp25; real tp26, tp27;  
tpN is gelijk aan  $2 \uparrow N$ .
- 4.6.13. integer tp14m1, tp18m3, tp18m1, tp26m1; real tp27m1;  
tpNm1 is  $2 \uparrow N - 1$ , tp18m3 is  $2 \uparrow 18 - 3$ .

## 5. Details van de implementatie.

In dit hoofdstuk wordt de implementatie van een aantal saillante punten behandeld, samen met de overwegingen die tot deze implementatie hebben geleid.

### 5.1. De identificatie van de opdrachtcode.

De opdrachtcode van de EL X8 is in grote lijnen orthogonaal opgebouwd; hiervan is zoveel mogelijk gebruik gemaakt. De inhoud van OR wordt eerst gesplitst in een aantal hulpvariabelen waarvan de namen aanduiden welke bits uit OR ze bevatten. Zo bevat b21 bit 21, b14t0 bit 14 tot 0, b24c21 bit 24 gevolgd door bit 21 (c van concatenated), b18c17 bit 18 gevolgd door bit 17 en zou b18c21t18c3 achtereenvolgens de bits 18, 21, 20, 19, 18 en 3 bevatten. OR nu wordt gesplitst in b26t22, b21, b20c19, b18c17, b16c15 en b14t0. De opdracht wordt eerst gedifferentieerd naar de eerste 5 bits, d.w.z. naar b26t22; dit levert dus 32 klassen. Twee klassen (te weten 11010 en 11110) zijn ongedefinieerd en twee klassen (11011 en 11111) betreffen adresloze opdrachten die anders behandeld worden. Bij de adreshebbende opdrachten duidt b21 bijna altijd het al of niet inverteren van de geheugenoperand aan; dit geldt niet bij de opdrachten GOTO(:DYN) en GOTOR(:DYN), de klassen 10110 en 10111 en de opdrachten F/x en G/x. Vele van de 28 klassen identificeren direct een opdracht. Aan een aantal klassen moet echter meer zorg besteed worden. De elementen van de switch sb26t22 bevatten een precieze beschrijving van de verdere identificatie. Als de operand van het type :DYN blijkt te zijn krijgt b20c19 de waarde 4; b20c19 wordt namelijk door het adresberekeningsmechanisme gebruikt.

De analyse van de adresloze opdrachten is veel eenvoudiger dan de tabellen in Reference Manual A4.18.4 zouden doen vermoeden. Er is maar een opdracht waarbij b19 = 1, te weten MEMPROT. Door een classificatie volgens b14t12 valt de rest uiteen in 3 klassen:

b14t12 = 000, werkend op de registers,  
 b14t12 = 110, werkend op de kleine registers, en  
 b14t12 = 111, werkend op de CHARON-registers.

De eerste groep kan volgens b11t5 gesplitst worden in schuifopdrachten (b11t5 = 0, 1, 2, 3), normeeropdrachten (b11t5 = 5, 7), TENS/TENAS (b11t5 = 32) en de snelle registertransporten (b11t5 = 8,9,10). Hierbij blijkt dat de normeeropdrachten NORA, NORS en NORAS grote overeenkomst vertonen met LUA(0), LUS(0) en LUAS(0).

De tweede groep bevat in b11t9 een nadere precisering van het bedoelde kleine register, 000 voor IVON/IVOFF, 001 voor OVON/OVOFF, 010 voor IIVON, 011 voor CLP en 100 voor INT.

In de derde groep bepaalt bit 11 of de opdracht een transport naar een AF-, IF- of LVIF-register is (b11 = 0) of een transport van een aantal IF- of LVIF-registers naar het A- of S-register is (b11 = 1). In beide gevallen worden de CHARON-registers bepaald door bit 10 en 9.

### 5.2. Het kerngeheugen.

In principe bevindt het gehele gesimuleerde kerngeheugen zich op de trommel, en wel op de eerste (aantal kasten  $\times$  16384) plaatsen. Om de efficiëntie van een geheugenaccess te vergroten wordt de meest recente inhoud van vier geheugentrajecten (in het programma "regions" genaamd) in 4 arrays, m0, m1, m2 en m3 gehouden; deze arrays zijn 'bufs' woorden lang. Het array m0 bevat altijd de geheugenplaatsen 0 tot buf - 1; het programma neemt aan dat het D-register m0[63] is, de minimale waarde van buf is dus 64.

Bij elk geheugenaccess wordt nagegaan of de gevraagde geheugenplaats zich in een van de array's m0, m1, m2 of m3 bevindt. Zo niet, dan wordt nagegaan of een van de array's nog nooit gebruikt is. Is dit het geval, dan is de hele bij de geheugenplaats behorende "region" nog nooit gebruikt, en kunnen we het vrije array aanwijzen als bevattende de gevraagde geheugenplaats. Op deze manier wordt bereikt dat een programma een aanzienlijk aantal geheugenplaatsen kan gebruiken voordat het eerste trommeltransport optreedt.

Zijn alle array's in gebruik, dan wordt nagegaan van welk array het laatste geheugenaccess het langst geleden is. De inhoud van dit array wordt dan naar de trommel geschreven, en vervolgens wordt het array vanaf de trommel gevuld met de "region" die het gevraagde adres bevat.

Elk geheugenaccess wordt geteld in een teller 'm cnt'; de stand van deze teller wordt opgeborgen bij het array waarin zich de gevraagde geheugenplaats blijkt te bevinden.

### 5.3. De geheugenprotectie.

5.3.1. De protectietoestand en de besturingstoestand van de EL X8 lopen niet altijd parallel. Zo kan bijvoorbeeld CHARON geheugenplaatsen uitlezen of beschrijven onafhankelijk van de waarde van BT; verder geschiedt het halen van de opdracht die ten gevolge van een ingreep uitgevoerd moet worden zonder geheugenprotectie, hoewel BT nog steeds 0 kan zijn; zie ook 10.15.1. De geheugenprotectie is daarom afhankelijk gesteld van een boolean 'prot' die aan het eind van elke opdracht in overeenstemming gebracht wordt met de waarde van BT, maar binnen de opdracht een eigen leven kan leiden; zie bijvoorbeeld de opdracht SUBC.

5.3.2. Op de EL X8 behoort bij elke 4096 geheugenplaatsen een DP-register, en bij elke 512 geheugenplaatsen een GP-register (zie Reference Manual A5.). Als deze als Boolean arrays geïmplementeerd zouden zijn, zou elk geheugenaccess twee delingen en twee Boolean array-indicering kosten. Dit kan als volgt tot 1 deling en 1 integer array-indicering teruggebracht worden.

Bij elke 512 geheugenplaatsen hoort een integer 'dgp' die gelijk is aan  $2 \times GP + DP - 1$ . Als  $GP = 1$  (schrijven en lezen verboden) is dit groter dan 0, als  $DP = 1$  en  $GP = 0$  (alleen schrijven verboden) is dit 0, en als  $DP = GP = 0$  (schrijven en lezen toegestaan) is dit negatief. De vraag of een geheugenplaats tegen lezen beschermd is, komt dus neer op de vraag of de bijbehorende dgp groter dan 0 is, terwijl de vraag of een geheugenplaats tegen schrijven beschermd is, neerkomt op de vraag of dgp groter dan 0 of gelijk aan 0 is. Dit alles heeft wel tot gevolg dat de opdracht MEMPROT en de routine voor het afdrucken van de DP's en GP's ingewikkelder worden.

5.4. De kleine registers.

De implementatie hiervan is behandeld in 4.3.2..

5.5. De +0-preferentie.

Hoewel de numerieke processen in de EL X8 -0-preferent zijn (Reference Manual A4.1.2), is de adresaritmetiek +0-preferent (Reference Manual A3.8.1). In de ALGOL 60-tekst wordt de +0-preferentie verkregen door  $a + b$  te vervangen door  $-(-a-b)$ . Dit is echter alleen juist als niet  $a = b = -0$ . Bij de adresberekeningen is echter eenvoudig vast te stellen dat een van beide termen altijd positief (of +0) is.

5.6. De vaste-komma-vermenigvuldiging en -deling.

5.6.1. Bij de implementatie van de vaste-komma vermenigvuldiging  $AS := S \times x + A$  worden de registers A en S en de operand x beschouwd als getallen van twee cijfers met teken in het 8192-tallig stelsel, d.w.z.:

$$\begin{aligned} S &= ts \times (t \times 2 \uparrow 13 + u) \\ x &= tx \times (y \times 2 \uparrow 13 + z) \\ A &= ta \times (b \times 2 \uparrow 13 + c) \end{aligned}$$

waarin  $ts$ ,  $tx$  en  $ta$  de tekens van S, x en A zijn. Verder geldt dat  $0 \leq (t, u, y, z, b, c) < 2 \uparrow 13$ . De waarde van AS wordt nu:

$$\begin{aligned} AS &= (ts \times tx) \times (t \times y \times 2 \uparrow 26 + (t \times z + y \times u) \times 2 \uparrow 26 + u \times z) \\ &\quad + ta \times (b \times 2 \uparrow 13 + c) = \\ &= ts \times tx \times t \times y \times 2 \uparrow 26 + \\ &\quad (ts \times tx \times (t \times z + y \times u) + ta \times b) \times 2 \uparrow 13 + \\ &\quad (ts \times tx \times u \times z + ta \times c) \end{aligned}$$

Het blijkt nu dat de tweede en de derde term samen, met inbegrip van alle tussenresultaten kleiner is dan  $2 \uparrow 40$ , en dientengevolge exact door de drijvende-komma-aritmetiek van de EL X8 berekend kan worden. Voor de producten  $t \times z$ ,  $y \times u$  en  $u \times z$  geldt:

$$\max(t \times z) = \max(y \times u) = \max(u \times z) = (2 \uparrow 13 - 1) \uparrow 2 = 2 \uparrow 26 - 2 \uparrow 14 + 1$$

hetgeen kleiner is dan  $2 \uparrow 40$ . Verder geldt:

$$P = \max (t \times z + y \times u + b) = 2 \uparrow 26 - 2 \uparrow 14 + 1 + 2 \uparrow 26 - 2 \uparrow 14 + 1 + 2 \uparrow 13 - 1 = 2 \uparrow 27 - 2 \uparrow 15 + 2 \uparrow 13 + 1 < 2 \uparrow 40.$$

$$Q = \max (u \times z + c) = 2 \uparrow 26 - 2 \uparrow 14 + 1 + 2 \uparrow 13 - 1 = 2 \uparrow 26 - 2 \uparrow 13 < 2 \uparrow 40.$$

Dit geeft voor de som van de tweede en de derde term:

$$P \times 2 \uparrow 13 + Q = 2 \uparrow 40 - 2 \uparrow 28 + 2 \uparrow 26 + 2 \uparrow 13 + 2 \uparrow 26 - 2 \uparrow 13 = 2 \uparrow 40 - 2 \uparrow 27 < 2 \uparrow 40.$$

De waarden  $ts \times t$ ,  $ts \times u$ ,  $tx \times y$ ,  $tx \times z$ ,  $ta \times b$  en  $ta \times c$  kunnen in ALGOL 60 verkregen worden door integer deling:

$$\begin{aligned} t &:= s \div tp13; & u &:= s - t \times tp13; \\ y &:= x \div tp13; & z &:= x - y \times tp13; \\ b &:= a \div tp13; & c &:= a - b \times tp13; \end{aligned}$$

waarin  $tp13 \ 2 \uparrow 13$  is. De gevraagde term is dan:

$$(t \times z + y \times u + b) \times tp13 + u \times z + c$$

Dit kan onmiddellijk vereenvoudigd worden door  $b$  en  $c$  te elimineren:

$$(t \times z + y \times u) \times tp13 + u \times z + a$$

Dit kan herschreven worden tot:

$$\begin{aligned} t \times z \times tp13 + y \times u \times tp13 + u \times z + a &= \\ y \times u \times tp13 + (t \times tp13 + u) \times z + a &= \\ y \times u \times tp13 + s \times z + a & \end{aligned}$$

De grootheden  $u$  en  $z$  komen nog maar 1 keer voor en kunnen dus gesubstitueerd worden:

$$(s - t \times tp13) \times y \times tp13 + (x - y \times tp13) \times 3 + a$$

De vorm  $y \times tp13$  komt nu tweemaal voor en kan van te voren berekend worden:

$$p := y \times tp13; (s - t) \times p + (x - p) \times 3 + a$$

Van deze vorm kan nog steeds bewezen worden dat al zijn tussenresultaten kleiner dan  $2 \uparrow 40$  zijn. Zouden we nu echter de twee termen  $s \times p$  tegen elkaar gaan wegstrepen, dan wordt het tussenresultaat  $x \times s$  groter dan  $2 \uparrow 40$ .

De vaste-komma-vermenigvuldiging is in bovenstaande vorm geïmplementeerd, het berekenen van de hierboven besproken som kost twee integer delingen, vier vermenigvuldigingen, vier optellingen en aftrekkingen en vier assignments.

- 5.6.2. In het Reference Manual A4. staat een algoritme vermeld voor het bepalen van de tijdsduur van een MULS/MULAS-instructie bij gegeven operand. In woorden gezegd houdt deze algoritme het volgende in. De geheugenoperand wordt van achteren af bit voor bit 'afgekald', in principe 1 bit per cyclus; echter, wanneer aan het eind van een cyclus blijkt dat de bit voor de volgende slag gelijk is aan de tekenbit (en er dus niets hoeft te gebeuren), wordt deze bit nog tijdens de lopende cyclus afgewerkt. Verder blijkt dat het aantal cycli alleen bepaald wordt aan de hand van het al of niet gelijk zijn van bepaalde bits aan de tekenbit; vermenigvuldigen met  $-x$  kost dus precies evenveel tijd als vermenigvuldigen met  $+x$ . We kunnen ons dan ook beperken tot 26-bits operanden met een (impliciet) positief teken. Bij een gegeven operand, b.v.

10111000110000110000011011

kunnen we nu aan de hand van bovenstaande algoritme de indeling in cycli bepalen:

1 01 1 1 00 01 1 0 00 01 1 00 00 01 1 01 1

en de vermenigvuldiging kost dus 17 cycli.

Bij het efficient implementeren van deze algoritme doen zich twee moeilijkheden voor. Ten eerste bevat de oorspronkelijke algoritme nog de uitdrukkelijke clause dat, wanneer de algoritme stopt op bit 25, er nog een cyclus uitgevoerd moet worden. Bij nader inzien is deze clause overbodig. Laten we de algoritme in het geval van stoppen op bit 25, nog een slag uitvoeren, dan wordt de vereiste cyclus vanzelf toegevoegd; weliswaar stopt de algoritme dan op de niet-bestaande bit 27, maar dat doet geen kwaad. Het loop-criterium moet dus zijn ' $k < 26$ '; bit 25 en 26 behoeven dan geen bijzondere behandeling.

De tweede moeilijkheid zit dieper. Bovenstaande algoritme doorloopt het getal van rechts naar links; het is programmatisch echter veel efficiënter een getal van links naar rechts af te tasten (delen door de grootste integer en vervolgens voor elke bit vermenigvuldigen met 2 en de entier nemen). Gevraagd dus deze algoritme zo aan te passen dat het getal van links af ontleed wordt.



Het is duidelijk dat rechts van elke 1 een scheiding optreedt; deze is ook van links af gemakkelijk genoeg te vinden. Bij de nullen doet zich echter een schijnbaar onoplosbaar probleem voor. Zoals uit het voorbeeld blijkt, begint een even aantal nullen met een groep van een nul, een oneven aantal daarentegen met een groep van twee nullen. Dit kan van links naar rechts uiteraard onmogelijk ontdekt worden. Anders gezegd, we kunnen van links naar rechts wel de groepen 1, 00 en 01 herkennen maar niet de groep 0. Echter, in principe zijn we niet geïnteresseerd in de indeling, maar in het aantal groepen. Het blijkt nu dat het herkennen van al een 1, 00 en 01 genoeg is. Een oneven aantal nullen gevolgd door een 1, met als oorspronkelijke structuur b.v.

00 00 00 01

wordt van links naar rechts herkend als

00 00 00 01,

terwijl een even aantal nullen gevolgd door een 1, b.v.

0 00 00 01

herkend wordt als

00 00 00 1.

De algoritme luidt nu:

- a. Gooi de meest linkse bit weg.
- b. Als die bit een 0 was, gooi dan ook de volgende bit weg.
- c. Tel een cyclus.
- d. Herhaal stap a t/m c tot alle bits op zijn.

In de echte implementatie is hierop nog een verfijning aangebracht. Als stop-criterium wordt daar niet gebruikt de vraag of alle bits op zijn, maar de vraag of de overblijvende bits allemaal 0 zijn. Bij  $n$  overblijvende 0-bits moeten nog  $(n+1) : 2$  cycli uitgevoerd worden.

5.6.3. De gedachtengang bij de implementatie van de vaste-komma-deling is analoog aan die bij de vaste-komma-vermenigvuldiging.

5.7. De schuif- en normeeropdrachten.

Een precieze beschrijving van de schuif- en normeeropdrachten is te vinden in het Reference Manual A4.9.1 tot en met A4.9.3. Deze beschrijving vat de registers op als Boolean arrays en gebruikt een aantal Boolean hulparrays. Toepassing van deze implementatiemethode zou resulteren in een zeer inefficiënt programma. Anderszijds bestond er een ALGOL 60-programma dat de EL X8-schuifopdrachten met behulp van integer deling en vermenigvuldiging zeer efficiënt simuleerde. Dit programma bleek echter in een aantal gevallen onjuiste resultaten te geven, in het bijzonder bij  $A = +0$ ,  $A = -0$ ,  $S = +0$ ,  $S = -0$  bij  $n = 26$  en  $n = 27$ . De fouten bleken inherent aan

de gevolgde methode.

Om een met redelijke zekerheid correct programma te kunnen schrijven werden de volgende twee principes toegepast:

- a. voor de schuifinstructie worden de tekenbits van de registers verwijderd in overeenstemming met de aard van de schuifopdracht, het schuiven zelf wordt gedaan door integer deling en vermenigvuldiging en na de schuifopdracht worden de tekens hersteld.
- b. van elke optelling, aftrekking, deling en vermenigvuldiging wordt bewezen dat de operanden groter dan of gelijk aan +0 zijn en kleiner dan  $2 \uparrow 40$ , en dat het resultaat aan dezelfde eisen voldoet (zie ook 5.5.).

Het onder a genoemde verwijderen van het teken kan op twee manieren geschieden. Als de tekenbit meeschuift, dan wordt het register opgevat als een positieve integer ter lengte van 27 bits, met andere woorden: bit 27 wordt aritmetisch gemaakt; dit is mogelijk omdat alle registers als reals gedeclareerd zijn. De omzetting geschiedt door de opdracht:

$$\underline{\text{if}} \ 1/x < 0 \ \underline{\text{then}} \ x := x + 2 \uparrow 27 - 1$$

Dit laat b.v. +0 ongewijzigd maar verandert -0 in  $2 \uparrow 27 - 1$ . Bit 27 kan als tekenbit hersteld worden door de opdracht:

$$\underline{\text{if}} \ x \geq 2 \uparrow 26 \ \underline{\text{then}} \ x := x - (2 \uparrow 27 - 1).$$

Schuift de tekenbit daarentegen niet mee, dan wordt hij in een Boolean opgeslagen en bit 27 wordt nul gemaakt:

$$\begin{aligned} \text{negx} &:= 1/x < 0; \\ \underline{\text{if}} \ \text{negx} \ \underline{\text{then}} \ x &:= x + 2 \uparrow 26 - 1 \end{aligned}$$

Dit laat +0 ongewijzigd maar verandert -0 in  $2 \uparrow 26 - 1$ . De oorspronkelijke tekenbit kan als volgt hersteld worden:

$$\underline{\text{if}} \ \text{negx} \ \underline{\text{then}} \ x := x - (2 \uparrow 26 - 1).$$

#### 5.7.1. De schuifopdrachten zijn als volgt geïmplementeerd.

LCA, LCS, RCA en RCS

Hiervoor wordt gebruik gemaakt van de in het Milli-systeem aanwezige procedure 'circ shift'.

LCAS, LCSA, RCAS en RCSA

De beide tekens worden aritmetisch gemaakt, de bits worden verplaatst door integer deling en vermenigvuldiging, en de tekens worden hersteld.

LUA en LUS

De bits worden verplaatst door integer deling en vermenigvuldiging.

RUA en RUS

Deze zijn geprogrammeerd als een eenvoudige integer deling.

#### LUAS

De tekenbits van A en S worden nul gemaakt, de bits worden verplaatst, de oude tekenbits van A en S worden hersteld en de staart van S wordt met het tekenbit van A aangevuld.

#### LUSA

Bit 27 van A wordt aritmetisch gemaakt, dat van S wordt verwijderd, de bits worden verplaatst, bit 27 van A wordt als tekenbit hersteld, S krijgt zijn oude teken terug en de staart van A wordt met de tekenbit van S aangevuld.

#### RUAS

Door een integer deling wordt de nieuwe waarde van A bepaald; de tekenbits van de oude A en van S worden nul gemaakt waarna een nieuwe waarde voor S berekend wordt. S krijgt dan zijn oude tekenbit terug.

#### RUSA

Door een integer deling wordt de nieuwe waarde van S bepaald; bit 27 van A wordt aritmetisch gemaakt, dat van S wordt nul gemaakt, er wordt een nieuwe waarde van A berekend waarna bit 27 van A als tekenbit hersteld wordt.

### 5.7.2. De normeeropdrachten worden als volgt verwezenlijkt.

#### NORA en NORS

De normering wordt uitgevoerd met behulp van de procedure 'normshift'.

#### NORAS

Het aantal plaatsen waarover geschoven moet worden, wordt met 'normshift' bepaald. Het schuiven zelf wordt daarna door de opdracht LCAS gedaan.

### 5.8. De drijvende-komma-opdrachten.

De drijvende-komma-opdrachten van de EL X8 zijn direct in een ALGOL 60-programma beschikbaar in de vorm van de operatoren +, -, × en /. Hiervan wordt door de X8-simulator gebruik gemaakt. Weliswaar wordt het programma hierdoor zeer machine-afhankelijk, maar tegen het alternatief, het uitprogrammeren van de drijvende-komma-opdrachten in bitmanipulaties, bestaan twee bezwaren. Ten eerste staat de precieze werking van deze opdrachten nergens in een toegankelijke vorm beschreven (is misschien echter wel af te leiden uit de bij de EL X8 behorende tijdsdiagrammen), ten tweede zou zo'n implementatie zeer inefficiënt zijn.

### 5.9. Het ingreepmechanisme.

De EL X8 kent drie soorten ingrepen, de normale ingreep (CHARON-ingreep), de foutingrepen en de sleutelingreep. In al deze drie gevallen wordt buiten de gewone programma-opdrachten om een opdracht uit een van de geheugenplaatsen M[24] t/m M[28] uitgevoerd. Als deze opdracht een subroutinesprong is, wordt deze op andere wijze uitgevoerd dan wanneer de subroutinesprong op de gebruikelijke wijze aangeboden zou zijn; onder omstandigheden is namelijk bit 24 van de weggeschreven link een 1, terwijl OV al 0 te weten of deze opdracht afkomstig is van een ingreep of uit het gewone verloop van het programma voortvloeit. Deze informatie wordt door de variabele 'ingreep type' verschaft en wel als volgt:

ingreep type	betekenis:
0	geen ingreep
1	CHARON/sleutelingreep
2	foutingreep
3	foutingreep tijdens CHARON/sleutelingreep.

Hierbij moet opgemerkt worden dat tijdens een normale ingreep wel een foutingreep kan optreden (het woord in M[24] kan imparitair zijn), maar dat tijdens een foutingreep nooit een normale ingreep kan optreden. Hoe dit ligt bij een sleutelingreep is niet duidelijk.

Bij het verwerken van een ingreep wordt eerst onderzocht of het register ITV true is; in dat geval wordt foutmelding 135 gegeven. Het blijkt namelijk experimenteel dat het onder die omstandigheden 'undefined' is of tijdens de ingreepopdracht ITV nog steeds true is. Vervolgens wordt de geheugenprotectie opgeheven, zonder BT te wijzigen; de opdracht wordt gehaald en verwerkt. Aan het eind van elke opdracht wordt getest of 'ingreep type' groter dan 0 is; is dit het geval, dan was de laatste opdracht uitgevoerd ten gevolge van een ingreep. Het register BT wordt dan true gemaakt, en IV false; hiermee is de verwerking van een ingreep voltooid.

Het onderkennen van de situatie die tot een ingreep aanleiding geeft, geschiedt als volgt.

#### 5.9.1. De normale ingreep.

Deze kan slechts optreden tussen twee opdrachten. Het onderzoek of een ingreep moet volgen, wordt gedaan na elke opdracht. Een normale opdracht moet optreden als IV minstens een hele opdracht lang true is geweest, terwijl voor minstens 1 apparaat geldt dat zijn IF true is en zijn LVIF minstens een hele opdracht lang true geweest is. Dit houdt in dat we:

- de logische operaties op alle 40 IF's en LVIF's efficiënt moeten kunnen uitvoeren, en
- informatie moeten bewaren omtrent de toestand van IV en de LVIF's aan het begin van de laatste opdracht, d.w.z. aan het eind van de een na laatste opdracht.

De een-bit registers AF(n), IF(n) en LVIF(n) zijn niet als Boolean arrays geïmplementeerd, maar als paren integers. De integers if0 en if1 bevatten alle IF's in hetzelfde formaat als waarin ze door respectievelijk de machine-opdrachten IFA(0) en IFA(1) afgeleverd worden; d.w.z. bits 25 t/m 18 van if0 bevatten IF(39) t/m IF(32), bits 17 t/m 0 van if0 bevatten IF(0) t/m IF(17), bits 25 t/m 12 van if1 bevatten IF(18) t/m IF(31) en bits 11 t/m 0 van if1 zijn 0. Hetzelfde geldt mutatis mutandis voor AF, af0, af1 en LVIF, lvif0, lvif1. Dit maakt het weliswaar moeilijker deze registers een waarde te geven (met procedure setq) of hun waarde uit te lezen (met procedure readq), maar levert wel de mogelijkheid op efficiënte wijze na te gaan of aan de voorwaarden voor een CHARON-ingreep voldaan is. Bijvoorbeeld kan de vraag of voor minstens 1 apparaat zowel IF als LVIF true zijn, aldus geformuleerd worden:

$$\text{and}(\text{if0}, \text{lvif0}) + \text{and}(\text{if1}, \text{lvif1}) > 0.$$

Wat betreft de tweede eis, aan het eind van elke opdracht wordt voor elk apparaat nagegaan of zowel IV als de LVIF van dat apparaat true zijn. Deze informatie wordt bewaard tot het eind van de volgende opdracht; als dan voor enig apparaat dit nog steeds geldt, terwijl bovendien zijn IF true is, volgt een ingreep. De informatie wordt opgeslagen in ie0 en ie1 in het hierboven beschreven formaat. Het criterium voor een CHARON-ingreep is dan:

$$\text{iv} = 1 \wedge \text{and}(\text{ie0}, \text{and}(\text{if0}, \text{lvif0})) + \text{and}(\text{ie1}, \text{and}(\text{if1}, \text{lvif1})) > 0.$$

Dit kost ongeveer 1300 mmsec, terwijl dezelfde test op basis van Boolean arrays 18000 mmsec zou kosten, nog afgezien van het samenstellen van het array 'ie'.

Ten gevolge van een CHARON-ingreep wordt het woord in M[24] als opdracht uitgevoerd; dit woord kan echter een foute pariteit hebben. Deze uitzonderingstoestand wordt in de simulator aangegeven door het feit dat 'ingreep type' 3 is; voor de werking op de EL X8 zie echter 10.7.

#### 5.9.2. De foutingrepen.

De noodzaak van een foutingreep wordt op vele plaatsen in de simulator vastgesteld; op deze plaatsen wordt dan de procedure 'undef' aangeroepen. Deze procedure heeft een integer parameter die ontleed wordt in een foutnummer en een ingreepadres (parameter = ingreep adres  $\times$  1000 + foutnummer).

#### 5.9.3. De sleutelingreep.

Een sleutelingreep wordt nooit door de EL X8 zelf veroorzaakt maar altijd door een 'buitengebeuren'. De noodzaak van een sleutelingreep wordt dan ook nooit door de simulator vastgesteld. Wel wordt op de daarvoor geschikte plaatsen getest of de boolean variabele 'key' true is gemaakt door de monitor. In dat geval volgt een sleutelingreep.

## 5.10. CHARON.

Van CHARON zijn alleen de IP-opdracht en de AF-, IF- en LVIF-registers geïmplementeerd. Wel zijn faciliteiten aanwezig om de simulator uit te breiden met (quasi-) asynchrone in- en uitvoer. Zie hiervoor 6.1.

Tot het repertoire van het centrale rekenorgaan behoren opdrachten voor het uitlezen en zetten van de CHARON-registers. De opdrachten voor het uitlezen zijn zeer eenvoudig te implementeren omdat de vorm waarin de CHARON-registers opgeborgen zijn, precies die is waarin ze door genoemde instructies afgeleverd worden (zie 5.9.1.). De IF- en LVIF-registers kunnen uitgelezen worden, de AF-registers niet, zulks in overeenstemming met de beschrijving in Reference Manual A4.15.1 en in tegenspraak met de mondelinge overlevering.

Bij opdrachten voor het zetten van de CHARON-registers ligt de zaak ingewikkelder. Bij de aanwezige apparaten kunnen zowel AF, IF als LVIF aan en af gezet worden. Bij de niet-aanwezige apparaten blijkt experimenteel dat sommige IF's niet true gemaakt kunnen worden en sommige LVIF's niet false. Aangezien de AF's niet uitgelezen kunnen worden, is iets dergelijks daarvoor niet vast te stellen. Het feit dat voor sommige niet-aanwezige apparaten IF niet true gemaakt kan worden, houdt in dat niet met elk niet-aanwezig apparaat een CHARON-ingreep geforceerd kan worden. De werking van IF en LVIF staat voor alle 40 apparaten gespecificeerd in 10.4.

Naast de integers af0, af1, if0, if1, lvif0 en lvif1 bestaan er zes integers afv0, afv1, ifv0, ifv1, lvifv0 en lvifv1 waarin van alle registers aangegeven staat of het onderhavige register variabel is. Wanneer de simulator een zet-opdracht te verwerken krijgt op een niet-variabel register, wordt een foutmelding gegeven. Het variabel-zijn van IF en LVIF werd bepaald in overeenstemming met de toestand op de EL X8 van het Mathematisch Centrum. Van alle AF's wordt aangenomen dat ze niet variabel zijn; dit weerspiegelt het feit dat geen enkel in- of uitvoerproces geïmplementeerd is. Het variabel-zijn van een register kan in de simulator eenvoudig gewijzigd worden door in de initialisatie in een string een 0 door een 1 te vervangen of omgekeerd.

## 5.11. De dynamische stoptoestand.

Deze toestand wordt gekarakteriseerd door het feit dat  $OP$  gelijk is aan  $2 \uparrow 13 - 1$  of aan  $2 \uparrow 13 - 2$ . Afgezien van operatorshandelingen kan de machine maar op een manier uit deze toestand komen, namelijk door een CHARON-ingreep. Deze nu kan twee oorzaken hebben: (a) de sprong naar de dynamische stoptoestand werd met een GOTOR-opdracht gedaan die de machine horend maakte waardoor een reeds hangende ingreepconditie doorkomt, of (b) een asynchroon CHARON-proces wordt beëindigd waardoor een IF true wordt. Nu komt een ingreep pas als de voorwaarde ervoor minstens een hele opdracht lang vervuld is (zie 5.9.1.). Daarom moet na een sprong naar de dynamische stoptoestand nog minstens een geskipte opdracht uitgevoerd worden; is er na deze opdracht nog steeds geen ingreep gekomen, dan is het wachten alleen nog op de beëindiging van een CHARON-proces. Als er zo'n proces loopt, is 'charon teller' groter dan 0 (zie 6.1.); de voorgeschreven wachttijd wordt dan verondersteld verstreken te zijn en CHARON wordt gewekt; hierdoor

kan dan weer een IF true worden. Loopt er niet zo'n proces, dan kan de (gesimuleerde) machine niet meer uit de dynamische stoptoestand komen; er wordt dan een foutmelding gegeven met foutnummer 1.

## 6. Mogelijke uitbreidingen.

### 6.1. CHARON.

6.1.1. CHARON is een aparte computer die onafhankelijk van het CRO loopt en als taak heeft de AF-registers te inspecteren, aan de hand hiervan een apparaat te bedienen en als resultaat hiervan eventueel een IF-register true te maken. Het zou dus als apart programma geïmplementeerd moeten worden; parallelle programma's kunnen echter in ALGOL 60 niet geschreven worden en coroutines al evenmin. We zijn dus gedwongen of het CRO-programma of het CHARON-programma als hoofdprogramma te kiezen en het andere als procedure (of reeks procedures). Uiteraard blijft het CRO-programma hoofdprogramma. Het CHARON-programma moet nu minstens uit een procedure bestaan, die wordt aangeroepen als een van de AF-registers door het hoofdprogramma gewijzigd wordt; deze procedure heet 'attendeer charon af', en heeft 1 parameter, het apparaatnummer. Aan de hand van dit apparaatnummer en waarschijnlijk van verdere informatie uit de apparaatregisters kan nu een dienstregeling voor de te verrichten handelingen opgesteld worden. Een heel eenvoudige dienstregeling zou b.v. zijn, het gehele transport meteen af te werken, inclusief wijzigingen in IFT, AFT, IF en AF. Voor een meer realistische aanpak is het echter nodig een schatting te maken van de tijd die voor het gevraagde transport benodigd zal zijn, en pas na het verstrijken van die tijd, de wijzigingen in IFT, AFT, IF en AF uit te voeren. Het verstrijken van die tijd komt alleen tot uiting in het feit dat het hoofdprogramma verder gaat en daardoor 'ccs' (de geheugencyclus-teller) ophoogt. De procedure 'attendeer charon af' moet dus normaal terugkeren, maar aan het hoofdprogramma de mededeling doen dat na een gegeven aantal cycli het CHARON-programma weer even wil rekenen. Hiertoe wordt het aantal benodigde cycli geassigneerd aan de variabele 'charon teller'; deze wordt door het hoofdprogramma telkens met dezelfde bedragen afgelaagd als waarmee 'ccs' opgehoogd wordt. Wanneer aan het eind van een (CRO-)opdracht de 'charon teller' nul of negatief blijkt te zijn geworden, wordt de procedure 'wek charon' aangeroepen. Deze kan dan verdere administratieve werkzaamheden verrichten.

Bij het simuleren van 1 apparaat komt maar 1 opdracht tegelijkertijd voor en is het eenvoudig uit te zoeken waarom 'wek charon' werd aangeroepen. Bij het simuleren van meer dan een apparaat is het echter aan te bevelen een lijst van gebeurens (events) aan te leggen; elementen worden aan deze lijst toegevoegd (niet noodzakelijkerwijze aan het eind) door de procedure 'attendeer charon af', terwijl 'wek charon' telkens de eerste (voorste) verwerkt en verwijdert.

Bij een natuurgetrouwe implementatie van de CHARON-simulatie moeten o.a. de volgende vragen beantwoord worden:

- a. Wat doet CHARON precies met de apparaatregisters, in het bijzonder, hoe worden AR3 en het adresdeel van AR2 gebruikt? Wat gebeurt er als AFT meteen al 0 is? En wat als de bit 26 van AR3 een 1 is?



- b. Wat gebeurt er als een van de apparaatregisters een woord van foute pariteit bevat? Wat gebeurt er als de werkruimte-registers pariteitsfouten genereren (m.a.w. als ze door CHARON correct beschreven worden, maar bij later teruglezen door CHARON een woord van foute pariteit blijken te bevatten.)?
- c. Wat gebeurt er als de leeswijzer naar een transportspecificatie wijst die geheel of gedeeltelijk buiten het aanwezige geheugen ligt (zowel bij de hoge als bij de lage adressen), of die geheel of gedeeltelijk over de registers heen valt?
- d. Wat gebeurt er als de transportspecificatie woorden van foute pariteit bevat?
- e. Wat gebeurt er als de transportspecificatie een traject specificiert dat geheel of gedeeltelijk buiten het aanwezige geheugen valt of dat over de registers heen ligt?
- f. Wat gebeurt er als het te transporteren traject woorden van foute pariteit bevat?
- g. Wat zijn de mogelijkheden om de inhoud van woord M[0] te transporteren (in verband met het opgeven van 'eerste transportadres - 1')?

Alleen in geval f is het min of meer duidelijk dat de foutdetector in actie zal komen.

6.1.2. In de huidige versie van de simulator is het effect van 'attendeer charon af(n)' een aanroep van de procedure master met 'error number= 600 + n'.

6.2. De tijdmeting.

De bepaling van het aantal geheugencycli dat een opdracht kost, is onvolledig.

6.2.1. Bij de drijvende-komma-opdrachten worden minimum- en maximumwaarden aangegeven (zie 5.8.); de precieze waarden kunnen echter berekend worden aan de hand van de beschrijvingen in Reference Manual A4.17.2.

6.2.2. Bij alle adreshebbende opdrachten werd aangenomen dat de tijd benodigd voor de opdracht opgebouwd is uit twee componenten, de tijd benodigd voor het berekenen van het adres en het halen van de operand en de tijd benodigd voor de opdracht zelf. Hierbij werd aangenomen dat operanden van de types M[n], M[B+k], MR[q] en :MD[q] een 1 geheugenaccess nodig hebben (dus 2 cycli), die van de types MD[q] en :Mp[q] twee geheugenaccessen (dus 4 cycli), die van het type Mp[q] drie geheugenaccessen (6 cycli) terwijl operanden van de types n (:STAT) en :MR[q] helemaal geen geheugenaccess nodig hebben. Dit beeld is niet helemaal juist; de volgende gevallen wijken af:

- a. Opdrachten van het type R = STAT of R = STATB zijn een cyclus goedkoper indien de operand in een van de adressen 57 t/m 62 staat.
- b. Opdrachten van het type R + :DYN zijn een cyclus duurder dan uit het bovenstaande volgt.

- c. Opdrachten van types  $F = + :STAT$  en  $F = + :DYN$  zijn twee cycli goedkoper.
- d. Opdrachten van het type  $F \_ x$  zijn een cyclus goedkoper indien de exponenten van beide operanden beide  $+ 0$  zijn en nog eens een cyclus wanneer  $x$  van type  $:STAT$  is.  
Bovenstaande afwijkingen zijn niet geïmplementeerd.

7. Lijst van foutmeldingen.

De lijst bevat in de eerste kolom het nummer van de foutmelding, in de tweede kolom eventueel het adres van de geheugenplaats die uitgevoerd wordt, mocht de foutmelding als ingreep afgewerkt worden, en in de derde kolom een verklaring van de fout.

0	zie 4.2.2.
1	het programma is in een dynamische stop geraakt
2	het toegestane aantal geheugencycli is overschreden
3	het toegestane aantal opeenvolgende DO/DOS-opdrachten is overschreden
4	zie 4.2.2.
5	zie 4.2.2.
102	bij de opdracht DIVAS zijn A en S van verschillend teken
103	bij de opdracht DIVA of DIVAS is de absolute waarde van A niet kleiner dan de absolute waarde van de operand
120	bij een F / x opdracht treedt de deling 0 / 0 op
121	bij een G / x opdracht treedt de deling 0 / 0 op
130	in niet-bestuurtoestand wordt een van de instructies AFON, AFOFF, IFON, IFOFF, LVIFON, LVIFOFF aangeboden
131	in niet-bestuurtoestand wordt de instructie IVON of IVOFF aangeboden
132	in niet-bestuurtoestand wordt de instructie OVON of OVOFF aangeboden
133	in niet-bestuurtoestand wordt de instructie ITVON aangeboden
134	in niet-bestuurtoestand wordt de instructie MEMPROT aangeboden
135	de opdracht volgend op de opdracht ITVON veroorzaakt een ingreep
140	bij een schuifopdracht is het aantal plaatsen waarover geschoven moet worden kleiner dan 0 of groter dan 31
141	bij een van de opdrachten IFA, IFAC, IFS, IFSC, LVIFA, LVIFAC, LVIFS, LVIFSC is de parameter niet 0 of 1
142	bij een van de opdrachten AFON, AFOFF, IFON, IFOFF, LVIFON of LVIFOFF met B-modificatie is B negatief
143	bij een van de opdrachten AFON, AFOFF, IFON, IFOFF, LVIFON of LVIFOFF is het apparaatnummer groter dan 39
145	bij een opdracht voor het uitlezen van een CHARON-flip-flop-reeks deugt de flip-flop-aanduiding niet
146	bij een opdracht voor het zetten van een CHARON-flip-flop deugt de flip-flop-aanduiding niet
147	een AFON- of AFOFF-opdracht specificeert een niet-variabele AF
148	een IFON- of IFOFF-opdracht specificeert een niet-variabele IF
149	een LVIFON- of LVIFOFF-opdracht specificeert een niet-variabele LVIF
151	bij het lezen van een octaal getal door de pseudo-opdracht OPERATE komt voor dit getal een cijfer voor
152	een octaal getal dat door de pseudo-opdracht OPERATE ingelezen wordt, wordt niet met een apostrof afgesloten
153	een door de pseudo-opdracht OPERATE ingelezen getal overschrijdt

- de integercapaciteit
- 154 bij de uitvoering van een pseudo-opdracht OPERATE blijkt de code kleiner dan 0 of groter dan 15 te zijn
- 155 bij de uitvoering van een pseudo-opdracht OPERATE blijkt de code gelijk te zijn aan 10
- 156 bij de uitvoering van een pseudo-opdracht OPERATE blijkt de code gelijk te zijn aan 11
- 160 een IP-band bevat een ponsing met een binaire waarde groter dan 127
- 161 het aangevraagde traject bij een dump bevat een niet-aanwezige geheugenplaats
- 171 een BI-band bevat een heptade groter dan 63 en niet gelijk aan 127
- 173 een BI-band bevat een woord van foute pariteit
- 174 in een BI-band zijn de C1 en C2 van een inzetaanwijzing niet beide 0
- 175 in een BI-band zijn de C1 en C2 van een geheugenwoord niet beide 1
- 176 een BI-band bevat een woord dat in een van de registers of in een van de geheugenplaatsen M[0] tot M[23] ingezet moet worden
- 200 opdracht begint met '65'
- 201 opdracht begint met '74' of '75'
- 202 onbekende opdrachtcode, ongeveer JUMP met Z- of E-variant
- 203 onbekende opdrachtcode, ongeveer GOTO(-x)
- 204 onbekende opdrachtcode, ongeveer GOTO met Z- of E-variant
- 205 onbekende opdrachtcode, adresloos
- 206 onbekende opdrachtcode, adresloos
- 212 U-variant bij de opdracht CLP
- 211 U-variant bij de opdracht TENS of TENAS
- 213 U-variant bij een van de opdrachten AFON, AFOFF, IFON, IFOFF, LVIFON, LVIFOFF
- 214 U-variant bij de opdracht IVON of bij de opdracht IVOFF
- 215 U-variant bij de opdracht OVON of bij de opdracht OVOFF
- 216 U-variant bij de opdracht ITVON
- 217 U-variant bij de opdracht MEMPROT
- 218 U-variant bij een schuifopdracht
- 219 U-variant bij de opdracht NORAS
- 222 U-variant bij de opdracht MULAS
- 223 U-variant bij de opdracht MJLS
- 224 U-variant bij de opdracht DIVAS
- 225 U-variant bij de opdracht DIVA
- 226 U-variant bij de pseudo-opdracht OPERATE
- 228 onbekende opdrachtcode, ongeveer U, F + :STAT
- 229 onbekende opdrachtcode, ongeveer U, F = :STAT
- 230 onbekende opdrachtcode, ongeveer U, F × :STAT of U, F / :STAT
- 231 onbekende opdrachtcode, ongeveer U, :STAT + F
- 232 onbekende opdrachtcode, ongeveer de pseudo-opdracht OPERATE
- 304 bij een in-opdracht blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 305 bij een uit-opdracht blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 306 bij de opdracht x = A blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 307 bij de opdracht x = S blijkt de geheugenoperand een register

- te zijn
- 308 bij de opdracht  $x = B$  blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 309 bij de opdracht  $x + A$  blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 310 bij de opdracht  $x + S$  blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 311 bij de opdracht  $x + B$  blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 312 bij de opdracht  $x = G$  blijkt de geheugenoperand een register te zijn
- 320 26 de adresberekening levert een negatief adres
- 321 26 de adresberekening levert een positief niet bestaand adres
- 322 26 bij een uit-opdracht is de geheugenoperand niet-aanwezig
- 323 26 bij een in-opdracht is de geheugenoperand niet-aanwezig
- 330 bij een opdracht met MC-adressering wordt B negatief
- 331 bij een F-opdracht met MC-adressering wordt B negatief
- 332 bij een opdracht met  $Mp[q]$ -adressering is D kleiner dan 64
- 333 het adres van een operand met DYN- of :DYN-adressering wijst een van de registers aan
- 335 bij een opdracht met MC-adressering of bij de opdracht MEMPROT blijkt B niet positief te zijn
- 336 bij een F-opdracht met MC-adressering blijkt B niet positief te zijn
- 341 de operand van de opdracht  $G = x$  is  $M[57]$  (F-kop)
- 342 de operand van een van de opdrachten  $G + x$ ,  $G - x$ ,  $G \times x$  of  $G / x$  is  $M[57]$  (F-kop)
- 343 de operand van een van de opdrachten GOTO(x), GOTOR(x), JUMP(x) of JUMPR(x) is  $M[62]$  (T)
- 344 de operand van de opdracht SUBC(x) is  $M[62]$  (T)
- 345 de operand van de opdracht DO(x) of DOS(x) is  $M[62]$  (T)
- 350 26 het sprongadres van een van de opdrachten GOTO(x), GOTOR(x), JUMP(x) of JUMPR(x) is negatief
- 351 26 het sprongadres van een van de opdrachten GOTO(x), GOTOR(x), JUMP(x) of JUMPR(x) is niet-aanwezig
- 352 26 het sprongadres van een SUBC(x)-opdracht is negatief
- 353 26 het sprongadres van een SUBC(x)-opdracht is niet-aanwezig
- 354 26 het sprongadres van een REPn(x)-opdracht is niet-aanwezig
- 355 26 het sprongadres van een SUBn(x)-opdracht is niet-aanwezig
- 358 26 door de normale OT-ophoging gaat OT het adres van de eerste niet-aanwezige geheugenplaats bevatten
- 361 26 het protectiewoord van een MEMPROT-opdracht verwijst naar een niet-aanwezige geheugenkast
- 362 26 bij de opdracht SUBC(x) is B negatief
- 363 26 bij een indirecte stapelende subroutinesprong is B gelijk aan +0
- 400 25 pariteitsfout
- 401 25 pariteitsfout in D bij een operand met MD-adressering
- 402 25 pariteitsfout in D bij een operand met  $Mp[q]$ -adressering
- 410 25 pariteitsfout in de teller bij een tellende sprongopdracht
- 500 27 poging tot schrijven in een tegen schrijven beschermde geheugenplaats

- 501 27 poging tot lezen uit een tegen lezen beschermde geheugenplaats  
502 27 bij een sprong door een protectiepoort is  $B < 256$   
503 27 bij een SUBn-opdracht is de plaats van de LINK beschermd tegen  
schrijven
- 600/639 een AFUN- of AFUFF-opdracht specificceert een niet-geïmplementeerd  
apparaat met een nummer dat 600 lager is dan het foutnummer
- 999 het programma is door de monitor beëindigd

8. Het programma.

## 8.1. Efficiëntie en geheugenbeslag.

De efficiëntie van de X8-simulator is in hoge mate afhankelijk van de aangeboden opdrachten; zo zullen drijvende-komma-opdrachten zeer goedkoop zijn, terwijl dubbele-lengte-schuifopdrachten naar verhouding duur zullen zijn. Als richtlijn kan gelden dat de ongeveer 215000 cycli van het in hoofdstuk 9 beschreven testprogramma in ongeveer 435 seconden uitgevoerd worden; dit is ongeveer 2 msec per cyclus, een factor 1500 langzamer dan de EL X8 zelf.

Voor de initialisatie zijn ongeveer 8 sec per geheugenkast nodig. Het programma is ongeveer 21000 geheugenplaatsen groot (hiervan 12000 voor de X8-simulator, en 9000 voor het masterprogramma) en heeft als werkruimte

$$935 + 1853 \times \text{aantal kasten} + 4 \times \text{bufs} + \text{max master}$$

geheugenplaatsen nodig. Bij een beschikbaar geheugen van ruim 40000 plaatsen, vier kasten en 512 geheugenplaatsen voor het masterprogramma kan 'bufs' ongeveer 3000 bedragen.

## 8.2. Gebruikte procedures.

De X8-simulator gebruikt de volgende procedures uit het Milli-systeem (zie L.R. 1.1.).

abs	fixt	random
absfixt	from drum	read
and	head of	rehep
bit	line number	resym
bitstring	new page	set
circ shift	nldr	set random
col	norm shift	sign
compose	print	space
cpunch	print pos	string symbol
csym	printtext	tail of
date	prsym	time
entier	puhep	to drum
even	punch	xor
exit	pusym	

## 8.3. De tekst van het programma.

```

begin comment x8 simulator: 17-12-71;

  int aantal kasten, max addr, bufs, max master;
  aantal kasten:= 4;
  bufs:= 3000;
  max master:= 512;
  max addr:= aantal kasten × 2  $\uparrow$  14 - 1;

bgn
  real fh, ft, a, s, b, ot, c, iv, lt, of, last par word,
    nint, ov, bt, or, m, addr, cg, itv, ingreep type, dyst stat;

  co ingreep type betekenis:
    0      geen ingreep
    1      charon/sleutelingreep
    2      foutingreep
    3      foutingreep tijdens charon/sleutelingreep ;

  real val, valh, valt, ah, at, sh, st, hulp1, hulp2, hulp3;
  bool addrp, regop, memop, maddr, flag, nega, negs, subcd, gate,
    prot;

  switch dsw:= basis cyclus 1;

  int proc randbit; randbit:= random;

  int proc randint;
  bgn real x;
    x:= entier((entier(random × tp13) + random) × tp14);
    randint:= if x ≥ tp26 then x - tp27m1 else x
  end randint;

  proc init x8;
  bgn
    fh:= randint; ft:= randint; a:= randint; s:= randint; b:= randint;
    ot:= and(randint, tp18m1); or:= randint;
    c:= randbit; iv:= randbit; lt:= randbit; of:= randbit;
    last par word:= randint; nint:= randbit; ov:= randbit; bt:= randbit;
    m:= addr:= cg:= itv:= ingreep type:= dyst stat:= 0;
    prot:= bt = 0
  end init x8;

  proc memreg;
  if mem op then mem1 else
  bgn m:= if addr < 59 then
    (if addr = 57 then fh else ft) else
    if addr < 61 then
    (if addr = 59 then a else s) else
    if addr = 61 then b else
      tlink + (if c = 0 then 0 else -tp26m1)

```



```

end memreg;

real proc compf(h,t); val h,t; real h,t;
compf:= compose(h,set(bit(14, h), 26, 26, t));

bool proc signinc;
signinc:= bit(14, valh) †
          (if 1/valt > 0 then 0 else 1);

proc b up1;
bgn if 1/b < 0 then undef(335); b:= b + 1 end b up1;

proc bdown1;
bgn b:= -(1 - b); if b < 0 then undef(330) end bdown1;

proc b up2;
bgn if 1/b < 0 then undef(336); b:= b + 2 end b up2;

proc bdown2;
bgn b:= -(2 - b); if b < 0 then undef(331) end bdown2;

real proc star(x); val x; real x;
bgn co only for abs(x) > tp18m1;
y:= x - x : tp13 × tp18;
star:= if y = 0 ∧ x > 0 then 0 else y
end star;

real proc tlink;
tlink:= ot +
        (if c = 0 then 0 else tp13) +
        (if iv = 0 then 0 else tp19) +
        (if lt = 0 then 0 else tp20) +
        (if of = 0 then 0 else tp21) +
        (if parbit(last par word) = 0 then 0 else tp22) +
        (if nint = 0 then 0 else tp23) +
        (if ov = 0 then 0 else tp24) +
        (if bt † 0 then 0 else tp25);

proc calc addr;
bgn mcaddr:= false;
if b20c19 < 3 then
  bgn co stat, :stat, statb;
  if b20c19 < 2 then
    bgn addr:= b14t0; addrop:= b20c19 = 1 end else
    bgn addrop:= false;
    addr:= (if abs(b) > tp18m1 then b - b : tp18 × tp18
            else b) + b14t0 - tp14
  end;
  reg op:= †addrop ∧ addr > 56 ∧ addr < 63
end else
bgn
  b14t9:= b14t0 : tp9; b8t0:= b14t0 - b14t9 × tp9;
  if b14t9 > 57 then

```

```

bgn co mr;
  if b14t9 = 63 then
    bgn
      if filled[63] then undef(25401);
      x := m0[63]; ccs := ccs + 2;
      if trace then report reading(63, x);
    end else
      x := if b14t9 < 61 then
        (if b14t9 = 58 then ft else
          if b14t9 = 59 then a else s) else
          if b14t9 = 61 then b else ot
    end mr else
  bgn co mpq;
    if filled[63] then undef(25402);
    y := m0[63]; ccs := ccs + 2;
    if trace then report reading(63, y);
    if abs(y) > tp18m1 then y := y - y : tp18 × tp18;
    if y < 64 then undef(332);
    cg := 0; addr := y + b14t9; mem1; x := m;
  end mpq;
  addr := (if abs(x) > tp18m1 then x - x : tp18 × tp18
    else x) + b8t0 - tp8;
  if addr > 56 ∧ addr < 63 then undef(333); reg op := false;
  addrop := b20c19 = 4;
  mcaddr := b14t9 = 61 ∧ addrop
end dyn, :dyn;
  if addr < 0 then undef(26320) else
  if addr = 0 then addr := 0 else
  if addr > tp18m1 then undef(26321);
  mem op := ! (addrop ∨ reg op)
end calc addr;

```

```

proc conf;
bgn co conditie zetting op floating point getal
  in valh en valt;
  x := bit(14, valh);
  c :=
    if b18c17 = 1 then x else
    if b18c17 = 2 then
      (if valt ≠ 0 then 1 else
        if and(valh, tp14m1) = (if 1/valt > 0 then 0 else tp14m1)
          then 0 else 1) else
      if lt = x then 0 else 1;
  lt := x
end conf;

```

```

proc cond;
bgn co conditie zetting op 27-bits woord in val;
  x := if (if val = 0 then 1/val else val) > 0
    then 0 else 1;
  c := if b18c17 = 1 then x else
    if b18c17 = 2 then (if val = 0 then 0 else 1) else
    if lt = x then 0 else 1;

```

```

    lt:= x
    end cond;

co begin pariteitsberekening;

    integer array parlist[0:511];

    integer procedure parbit(bin); value bin; real bin;
    begin real x, y;
        if (if bin = 0 then 1/bin else bin) < 0 then
            bin:= bin + tp27m1;
            x:= bin : 512; y:= x : 512;
            x:= parlist[bin - x × 512] + parlist[x - y × 512] + parlist[y] + 1;
        rep:
            if x > 1 then begin x:= x - 2; goto rep end mod 2;
            parbit:= x
        end parbit;

    proc init parlist;
    begin int i, j;
        parlist[0]:= 0;
        for i:= 1, i + i while i < 256 do
            for j:= 0 step 1 until i - 1 do
                parlist[i+j]:= 1 - parlist[j]
            end
        end init parlist;

co einde pariteitsberekening;

co begin memory simulation;

    proc bring in(region); real region;
    if m3p = 0 then
        bgn if m2p = 0 then
            bgn if m1p = 0 then
                bgn m1p:= region; m1l:= m cnt end else
                bgn m2p:= region; m2l:= m cnt end
            end else
                bgn m3p:= region; m3l:= m cnt end
        end unused regions else
        bgn

    proc transp(m, mp); int mp; int ar m;
    bgn
        to drum(m, mp × buf's);
        mp:= region; drum cnt:= drum cnt + 1;
        from drum(m, mp × buf's)
    end transp;

    if m1l > m2l then
        bgn
            if m2l > m3l then transp(m3, m3p)
            else transp(m2, m2p)
        end m2 of m3 else

```

```

    if m1l > m3l then transp(m3, m3p)
        else transp(m1, m1p)
    end bring in;

proc stm;
if addr > 56  $\wedge$  addr < 63 then undef(305) else stm1;

proc stm1;
if addr > max addr then undef(26322) else
bgn int region;
if in monitor then goto skip adm;
if prot then
bgn
if dgp[addr : 512]  $\geq$  0 then
bgn
if  $\neg$  (addr < 15  $\vee$  addr = 63) then undef(27500)
end
end;
if nowrite[addr] then
bgn real m1, addr1, cg1;
m1:= m; addr1:= addr; cg1:= cg; undef(5);
m:= m1; addr:= addr1; cg:= cg1
end nowrite;
m cnt:= m cnt + 1;
skip adm:
filled[addr]:= cg = 0;
region:= addr : bufs; x:= addr - region  $\times$  bufs;
rep:
if region = 0 then m0[x]:= m else
if region = m1p then bgn m1[x]:= m; m1l:= m cnt end else
if region = m2p then bgn m2[x]:= m; m2l:= m cnt end else
if region = m3p then bgn m3[x]:= m; m3l:= m cnt end else
bgn bring in(region); goto rep end;
if trace then report writing(addr, m)
end stm 1;

proc mem;
if addr > 56  $\wedge$  addr < 63 then undef(304) else mem1;

proc mem1;
if addr > max addr then undef(26323) else
bgn int region; bool fa;
if in monitor then goto skip adm1;
if prot then
bgn
if dgp[addr : 512] > 0 then
bgn
if  $\neg$  (addr < 15  $\vee$  addr = 63) then undef(27501)
end
end;
ccs:= ccs + 2; m cnt:= mcnt + 1;
fa:= filled[addr];
if cg < 2  $\wedge$   $\neg$ fa then undef(25400);

```

```

skip adm1:
  region:= addr : bufs; x:= addr - region × bufs;
rep:
  if region = 0 then m:= m0[x] else
  if region = m1p then bgn m:= m1[x]; m1l:= m cnt end else
  if region = m2p then bgn m:= m2[x]; m2l:= m cnt end else
  if region = m3p then bgn m:= m3[x]; m3l:= m cnt end else
  bgn bring in (region); goto rep end;
  if trace then report reading(addr, m);
  if in monitor then goto skip adm2;
  if cg = 0 then else
  if cg = 1 then last par word:= m else
  bgn
    last par word:= if fa then m else -m;
    if cg = 3 then c:= if fa then 0 else 1
  end;
skip adm2:
end mem1;

proc init memory;
bgn
  y:= max addr : tp9;
  for x:= 0 step 1 until y do dgp[x]:= 2;
  co dp:= 'true', gp:= 'true';
  m cnt:= m1p:= m1l:= m2p:= m2l:= m3p:= m3l:= drum cnt:= 0;
  x:= 0;
rep:
  filled[x]:= nowrite[x]:= noexec[x]:= false;
  x:= x + 1; if x ≤ max addr then goto rep
end init memory;

int ar m0, m1, m2, m3[0:bufs - 1];
bool ar filled, nowrite, noexec[0 : max addr];
real m1p, m1l, m2p, m2l, m3p, m3l;
int ar dgp[0 : max addr : 512];
real m cnt, drum cnt;

co end memory simulation;

co simulatie charon;

real charon teller, ie0, ie1;
int af0, af1, if0, if1, lvif0, lvif1;
int afv0, afv1, ifv0, ifv1, lvifv0, lvifv1;
int ip lezer;

proc setq(l, q0, q1, v); val l; int l, q0, q1, v;
if l > 31 then q0:= set(v, l - 14, l - 14, q0) else
if l > 17 then q1:= set(v, 43 - l, 43 - l, q1) else
q0:= set(v, 17 - l, 17 - l, q0);

int proc readq(l, q0, q1); val l; int l, q0, q1;
readq:=

```

```

    if l > 31 then bit(l - 14, q0) else
    if l > 17 then bit(43 - l, q1) else bit(17 - l, q0);

proc init q(q0, q1, qlist); int q0, q1; string qlist;
bgn int i;
    q0:= q1:= 0;
    for i:= 0 step 1 until 39 do
        set q(i, q0, q1, stringsymbol(i, qlist))
    end init q;

proc wek charon; ;

proc attendeer charon af(n); undef(600 + n);

proc init charon;
bgn
    charon teller:= 0;
    ip lezer:= 5;
    init q(afv0, afv1,
        {0000000000000000000000000000000000000000});
    init q(ifv0, ifv1,
        {1111111111111111111111111111111111111111});
    init q(lvifv0, lvifv1,
        {1111111111111111111111111111111111111111});
    ls
end init charon;

proc bva; goto bva1;

proc ls;
bgn
    iv:= bt:= 1;
    ov:= ie0:= ie1:= dyst stat:= 0;
    af0:= af1:= if0:= if1:= 0;
    lvif0:= tp26m1; lvif1:= tp26m1 - tp12 + 1;
end ls;

procedure lsip;
begin ls; ip; ot:= tp18m1;
    setq(ip lezer, if0,if1,1);
    if 7 sva then bva
end lsip;

procedure lsbi;
begin ls; bi; ot:= tp18m1;
    setq(ip lezer, if0,if1,1);
    if 7 sva then bva
end lsbi;

procedure lsnb;
begin ls; ot:= tp18m1;
    setq(38,if0,if1,1);
    if 7 sva then bva

```

```

end lsnb;

proc ip;
begin real n, amount;

  real proc rehep1;
  begin int n;

    real proc rehep1;
    bgn real n;
      n:= rehep1:= rehep;
      if n > 127 then undef(160)
      end rehep1;

    skip:
      n:= -(64 - rehep1); if n < 0 then goto skip;
      word:= ((n × 128 + rehep1) × 128 + rehep1) × 128 + rehep1
      end word;

  block:
    n:= word;
    amount:= n : tp18;
    addr:= n - amount × tp18; if addr = tp18m1 then addr:= -1;
    if amount ≠ 0 ∨ addr ≠ 0 then
      begin
        loop:
          addr:= addr + 1; amount:= amount - 1;
          m:= word; if m > tp26m1 then m:= m - tp27m1; stm;
          goto if amount = 0 ∨ amount = -512 then block else loop
          end block
      end
    end ip;

proc bi;
bgn real a, s; int adr, cnt;

  proc rehep inf;
  bgn
  rep: s:= rehep;
  if s > 63 then
    bgn if s ≠ 127 then undef(172);
    for s:= rehep while s ≠ 127 do;
    goto rep
  end
  end rehep inf;

  proc re biword;
  bgn int n; real res; bool par;
  res:= s; par:= parlist[s] = 0;
  for n:= 1 step 1 until 4 do
    bgn
      rehep inf; res:= res × 64 + s; par:= par = parlist[s] = 0
    end;
  end;

```

```

if par then undef(173);
a:= res div tp27; s:= -(a × tp27 - x);
if s > tp26m1 then s:= s - tp27m1
end re biword;

```

```

read biblock:

```

```

  reheap inf; if s = 0 then goto read biblock;
  re biword; if a ≠ 3 then undef(174);
  adr:= and(s, tp18m1); cnt:= and(s div tp18, 511);
  if cnt = 0 then cnt:= 512;
  if adr > 0 ∨ cnt > 0 then
  bgn
    for cnt:= cnt step -1 until 1 do
      bgn reheap inf; re biword;
      if a ≠ 0 then undef(175);
      adr:= adr + 1;
      if adr < 24 ∨ adr > 56 ∧ adr < 63 then undef(176);
      addr:= adr; m:= s; stm1;
      end cnt;
      goto read biblock
    end biblock;
  end bi;

```

```

co einde simulatie charon;

```

```

co begin monitor procedures;

```

```

co ad hoc master- en trace-procedures, voor testdoeleinden;

```

```

proc master;

```

```

  bgn

```

```

    nlcr; printtext({simulatie beeindigd met foutnummer});
    absfixt(3, 0, error number);
    if ingreep type = 1 then printtext({in charon/sleutelingreep});
    if ingreep type = 2 then printtext({in foutingreep});
    if ingreep type = 3 then
      printtext({in foutingreep tijdens charon/sleutelingreep});
    print regs;
    print tlist;
    print dgp;
    print charon;
    dump(0, max addr);
    exit

```

```

  end master;

```

```

proc start monitor;

```

```

  bgn sva:= true; lsip; sva:= false;
  cg:= 0; addr:= 512; m:= 0; stm;
  bva

```

```

  end start monitor;

```

```

proc terminate;

```

```

  bgn printtext({terminate}); master end;

```



```

proc report reading(addr, val); val addr, val; int addr, val;
bgn nclr; printtext({read  });
  proct(addr, 9);
  proct(val, 9)
end;

```

```

proc report writing(addr, val); val addr, val; int addr, val;
bgn nclr; printtext({write  });
  proct(addr, 9);
  proct(val, 9)
end;

```

```

proc report eoi;
bgn nclr; printtext({e o inst}) end;

```

```

proc report eod(addr, instr); val addr, instr;
  int addr, instr;
bgn nclr; printtext({e o do  });
  proct(addr, 9);
  proct(instr, 9)
end;

```

```

proc report interrupt(ir addr); val ir addr; int ir addr;
bgn nclr; printtext({interr  });
  proct(ir addr, 9)
end;

```

```

proc report skip;
bgn nclr; printtext({skip  }) end;

```

co einde ad hoc master- en trace-procedures;

```

int ir addr, error number;
bool sva, in monitor, trace, key;
real ccs, ccs1, ccs of, ccsmax, dcs, dcs max;
real jcnt, tcnt;
real ar tlist[0 : 31];

```

```

proc init monitor;
bgn
  ir addr:= 0; ccs:= ccs1:= ccs of:= dcs:= 0; error number:= 999;
  jcnt:= tcnt:= 0;
  ccsmax:= 1000000; dcsmax:= 100;
  trace:= sva:= key:= false; in monitor:= true;
  start monitor
end init monitor;

```

```

int proc undef(ern); val ern; int ern;
bgn undef:= 1;
  ir addr:= ern : 1000; error number:= ern - ir addr × 1000;
  if in monitor then terminate else
  if filled[ir addr] ∧ (ir addr= 0 ∨ ov=0) then
  bgn in monitor:= true;

```

```

    cg:= 0; master;
    in monitor:= false
  end else
  begin
    ingreep type:= ingreep type + 2;
    ov:= 0; goto ingreep
  end
end undef;

procedure proct(m,dig); val m,dig; int m, dig;
begin real n, x;
  space(1);
  if dig = 6 then x:= m / tp15 else
  bgn
    x:= (if 1/m < 0 then m + tp27m1 else m) / tp24;
    dig:= 9
  end;
  rep:
    n:= entier(x); prsym(n);
    if dig= 7 then space(1);
    dig:= dig - 1;
    if dig= 0 then goto out;
    x:= (x-n) × 8;
    goto rep;
  out:
    space(1)
  end proct;

int proc reoct;
bgn int n;
  skip:
    n:= resym; if n < 10 then undef(151);
    if n ≠ 120 then goto skip;
    x:= 0;
  rep:
    n:= resym;
    if n = 93 then n:= resym;
    if n < 8 then
    bgn x:= x × 8 + n; goto rep end;
    if n ≠ 120 then undef(152);
    if x > tp27m1 then undef(153);
    if x > tp26m1 then x:= x - tp27m1;
    reoct:= x
  end reoct;

int proc oct(x); val x; real x;
bgn int i, sgn, n; real res;
  if 1/x < 0 then bgn sgn:= -1; x:= -x end else sgn:= 1;
  x:= (x + .05)/109; res:= 0;
  for i:= 1 step 1 until 9 do
  bgn x:= x × 10; n:= entier(x); x:= x - n; res:= res × 8 + n
  end;
  oct:= (if res > tp26m1 then res - tp27m1 else res) × sgn

```

```

end oct;

proc tn(s, x); val x; real x; string s;
bgn int i, n;
  i:= 0;
  for n:= stringsymbol(i, s) while n ≠ 255,
    93 while i < 7 do
    bgn i:= i + 1; prsym(n) end;
    proct(x, 9); space(5)
end tn;

procedure dump(from, to); val from, to; integer from, to;
begin real i, j, x;
  if from < 0 ∨ to > max addr then undef(161);
  if line number ≠ 1 ∨ print pos ≠ 0 then new page;
  printtext(⟨geheugendump van⟩); proct(from, 6);
  printtext(⟨tot⟩); proct(to,6); nldr;
  addr:= from; goto heading;
rep:
  addr:= addr + 1;
repa:
  if addr > to then goto out;
  if 7 filled[addr] then goto rep;
  printtext(⟨loc⟩); addr:= addr : 8 × 8;
  proct(addr,6); prsym(65); proct(addr + 7,6);
  i:= 0;
repi:
  j:= 0; space(8);
repj:
  if filled[addr] then
  bgn mem1; proct(m, 9) end else space(12);
  addr:= addr + 1;
  if addr > to then goto out;
  j:= j + 1;
  if j < 4 then goto repj;
  i:= i + 1;
  if i < 2 then goto repi;
  nldr;
  if line number = 1 then
heading:
  begin space(25);
  for i:= 0 step 1 until 7 do
  begin if i = 4 then space(8);
  printtext(⟨ ..... ⟩); prsym(i)
  end;
  nldr; nldr;
  end;
  goto repa;
out:
  nldr;
  for i:= 1 step 1 until 144 do prsym(66);
  nldr
end dump;

```

```

proc print tlist;
  bgn int max,tcnt1, num, x;
  nclr; printtext({vorige sprongadressen}); nclr;
  max:= if jcnt > 32 then 32 else jcnt; tcnt1:= tcnt;
  for num:= 1 step 1 until max do
    bgn
      space(2); fixt(2, 0, -num);
      x:= tlist[tcnt1];
      if 1/x < 0 then proct(and(x, tp26m1), 9) else
      bgn space(4); proct(x, 6) end;
      tcnt1:= tcnt1 - 1;
      if tcnt1 = -1 then tcnt1:= 31
    end;
  nclr
end print tlist;

```

```

proc print dgp;
  bgn int i, j;
  nclr; printtext({protectiebits});
  for i:= 0 step 1 until aantal kasten - 1 do
    bgn nclr; printtext({kast}); absfixt(2, 0, i);
    printtext({ dp });
    for j:= 0 step 1 until 3 do
      prsym((even(dgp[32 × i + 8 × j]) + 1) / 2);
      printtext({ gp });
      for j:= 0 step 1 until 31 do
        prsym((dgp[32 × i + j] + 1) : 2)
      end;
    nclr
  end print dgp;

```

```

co dp 0 1 0 1
   gp 0 0 1 1
   dgp -1 0 1 2;

```

```

proc print regs;
  bgn nclr; printtext({registers}); nclr;
  tn({tlink}, tlink ); tn({fh}, fh ); tn({ft}, ft );
  tn({a}, a ); tn({s}, s ); tn({b}, b );
  tn({or}, or ); tn({addr}, addr ); tn({m}, m );
  tn({ir addr}, ir addr);
  nclr; printtext({jcnt (dec)}); absfixt(10, 0, jcnt);
  space(10); printtext({ccs (dec)}); absfixt(10, 0, ccs );
  printtext({+}); absfixt(6, 0, ccs of);
  space(10); printtext({drum cnt (dec)}); absfixt(10, 0, drum cnt);
  nclr
end print regs;

```

```

proc print charon;
  bgn int i;
  nclr; nclr; printtext({charon}); nclr;
  printtext({apparaat af if lvif});

```

```

for i:= 0 step 1 until 39 do
if read q(i, ifv0, ifv1) + read q(i, lvifv0, lvifv1) = 2 then
bgn
  nlcrl; absfixt(7, 0, i);
  absfixt(4, 0, readq(i, af0, af1));
  absfixt(4, 0, readq(i, if0, if1));
  absfixt(4, 0, readq(i, lvif0, lvif1))
end;
nlcrl;
for i:= 1 step 1 until 26 do prsym(66);
nlcrl
end print charon;

```

co einde monitor procedures;

comment herkennen van instructies;

```

real x, y, z, u, v, w, tp26, tp27, tp27m1;
real i,l,n;
real array tp[0:27];

```

```

int tp1, tp2, tp3, tp4, tp5, tp6, tp7, tp8, tp9, tp10,
  tp11, tp12, tp13, tp14, tp15, tp16, tp17, tp18, tp19, tp20,
  tp21, tp22, tp23, tp24, tp25;
int tp14m1, tp18m3, tp18m1, tp26m1;

```

```

comment hulp-velden uit or: ;
real b14t0, b16c15, b18c17, b20c19, b20,
  b14t12, b11t0, b11t5, b11t9, b8t6, b5t0,
  b4t0, b24, b21, b14t9, b8t0;

```

comment switches voor het herkennen van instructies: ;

```

switch sb26t22:=
  aplus,
  aeq,
  if b20c19 = 1 then aplusdyn else plusa,
  if b20c19 = 1 then aeqdyn else
    if b16c15 = 1 then plusa else eqa,
  splus,
  seq,
  if b20c19 = 1 then splusdyn else pluss,
  if b20c19 = 1 then seqdyn else
    if b16c15 = 1 then spluss else eqs,
  mulas,
  muls,
  axor,
  aand,
  divas,
  diva,
  sxor,
  sand,
  bplus,

```

```

beq,
if b20c19 = 1 then bplusdyn else plusb,
if b20c19 = 1 then beqdyn else
  if b16c15 = 1 then bplusb else eqb,
if b18c17 > 1 then dsw[undef(202)] else jump,
if b18c17 > 1 then dsw[undef(204)] else
if b21 = 0 then goto else
  if b20c19 = 3 then gotodyn else dsw[undef(203)],
repn,
if b18c17 = 0 then subn else
if b18c17 = 2 then subn else
if b21 = 0 then subc else
  if b20c19 = 1 then subcdyn else do,
if b16c15 = 1 then
  (if b20c19 = 1 then dsw[undef(228)] else gplus)
  else fplus,
if b16c15 = 1 then
  (if b20c19 = 1 then dsw[undef(229)] else geq )
  else feq,
if b21 = 0 then
  (if b20c19 = 1 V b20c19 = 3 V b18c17 ≠ 0 then
    dsw[undef(232)] else operate)
  else dsw[undef(200)],
tabel6,
if b16c15 = 1 then
  (if b20c19 = 1 then dsw[undef(230)] else gtd )
  else ftd,
if b16c15 = 1 then
  (if b20c19 = 1 then dsw[undef(231)] else eqg )
  else if b20c19 = 1 then feqdyn else eqf,
dsw[undef(201)],
tabel7;

```

```

switch sb24c21c6c5:=
lca, lua, lcas, luas,
rca, rua, rcas, ruas,
lcs, lus, lcsa, lusa,
rcs, rus, rcsa, rusa;

```

comment hulp-procedures: ;

```

proc itp(x); real x;
bgn x:= tp[i]; i:= i + 1 end itp;

```

comment initialisatie: ;

```

tp[0]:= 1;
for i:= 1 step 1 until 27 do tp[i]:= tp[i - 1] × 2;
i:= 1;
itp(tp1); itp(tp2); itp(tp3); itp(tp4); itp(tp5); itp(tp6);
itp(tp7); itp(tp8); itp(tp9); itp(tp10); itp(tp11); itp(tp12);
itp(tp13); itp(tp14); itp(tp15); itp(tp16); itp(tp17); itp(tp18);
itp(tp19); itp(tp20); itp(tp21); itp(tp22); itp(tp23); itp(tp24);

```

```

itp(tp25); itp(tp26); itp(tp27);
tp14m1:= tp14 - 1; tp18m3:= tp18 - 3;
tp18m1:= tp18 - 1; tp26m1:= tp26 - 1; tp27m1:= tp27 - 1;

set random(date/622598 + time/7200);
init parlist;
init x8;
init memory;
init charon;
init monitor;

bval:
  in monitor:= false;

basis cyclus 1:
  if ot > tp18m3 then
  bgn co dynamische stop;
  if dyst stat < 2 then
  bgn dyst stat:= dyst stat + 1; goto skip end else
  if charon teller > 0 then
  bgn
  ccs:= ccs + charon teller; dyst stat:= 0; goto skip
  end else undef(1)
  end else dyst stat:= 0;

  cg:= 0; addr:= ot; mem; or:= m;
  if noexec[ot] then undef(4); ot:= ot + 1;
  if ot > max addr then undef(26358);

basis cyclus 2:
  if ccs > ccsmax then undef(2);
  flag:= false;
  y:= if 1/or < 0 then or + tp27m1 else or;
  x:= y : tp15; b14t0 := y - x × tp15; y:= x;
  x:= y : tp2; b16c15:= y - x × tp2; y:= x;
  x:= y : tp2; b18c17:= y - x × tp2; y:= x;
  x:= y : tp2; b20c19:= y - x × tp2; y:= x;
  x:= y : tp1; b21 := y - x × tp1;
  goto sb26t22[x + 1];

tabel6:
  b24:= 0; goto tabel;
tabel7:
  b24:= 1;
tabel:
  b20: b20c19 : 2;
  if b20 + b20 ≠ b20c19 then
  bgn
  if bitstring(26, 17, or) = 1004 ∧ b14t0 = 31488 then
  goto memprot;
  undef(206)
  end b19 = 1;
  b14t12:= b14t0 : tp12; b11t0:= b14t0 - b14t12 × tp12;

```

```

if b14t12 = 0 then
  bgn co shift, nora, nors, noras, rgt, ten;
  b11t5 := b11t0 : tp5; b4t0 := b11t0 - b11t5 × tp5;
  if b11t5 < 4 then goto shift else
  if b11t5 = 5 then
    bgn
    if b21 + b20 + b4t0 = 0 then
      goto if b24 = 0 then nora else nors
    end else
    if b11t5 = 7 then
      bgn
      if b24 + b21 + b20 + b4t0 = 0 then goto noras
      end else
      if b11t5 > 7 ∧ b11t5 < 11 then
        bgn
        if b24 + b20 = 0 ∧ b4t0 < 3 then goto rgt
        end else
        if b11t5 = 32 then
          bgn
          if b24 = 1 ∧ b21 + b20 = 0 ∧ b4t0 < 2 then goto ten
          end
        end else
        if b14t12 = 6 then
          bgn co clp, int, maak iv, maak ov, itvon;
          b11t9 := b11t0 : tp9; b8t0 := b11t0 - b11t9 × tp9;
          if b21 + b20 + b18c17 + b8t0 = 0 then
            bgn
            if b11t9 = 0 then goto maak iv;
            if b11t9 = 1 then goto maak ov;
            if b11t9 = 2 ∧ b24 = 1 then goto itvon;
            if b11t9 = 3 ∧ b24 = 0 then goto clp;
            if b11t9 = 4 ∧ b24 = 0 then goto int
            end
          end else
          if b14t12 = 7 then
            bgn co maak q, lees q;
            b11t9 := b11t0 : tp9; b8t0 := b11t0 - b11t9 × tp9;
            b 8t6 := b 8t0 : tp6; b5t0 := b 8t0 - b 8t6 × tp6;
            if b11t9 < 4 then
              bgn
              if b21 + b18c17 + b8t6 = 0 then goto maak q
              end else
              if b21 = 0 ∧ b8t6 < 2 ∧ b5t0 < 2 then goto lees q
              end
            end
          end tabel;
          undef(205);

```

```

aplusdyn:  b20c19 := 4;  goto aplus;
aeqdyn:    b20c19 := 4;  goto aeq;
splusdyn:  b20c19 := 4;  goto splus;
seqdyn:    b20c19 := 4;  goto seq;
bplusdyn:  b20c19 := 4;  goto bplus;
beqdyn:    b20c19 := 4;  goto beq;
gotodyn:

```



```

    b20c19:= 4; b21:= 0; co abnormale betekenis van b21; goto goto;
subcdyn:    b20c19:= 4; goto subc;
feqdyn:    b20c19:= 4; goto feq;

```

```

aeq:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if addr op then val:= addr else
      bgn cg:= itv + itv + 1; memreg; val:= m end;
      if mc addr then bdown1;
      if b21 = 1 then val:= -val;
      if b18c17 > 0 then cond;
      if b16c15 ≠ 1 then a:= val;
      goto time0;

```

```

seq:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if addr op then val:= addr else
      bgn cg:= itv + itv + 1; memreg; val:= m end;
      if mc addr then bdown1;
      if b21 = 1 then val:= -val;
      if b18c17 > 0 then cond;
      if b16c15 ≠ 1 then s:= val;
      goto time0;

```

```

beq:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if addr op then val:= addr else
      bgn cg:= itv + itv + 1; memreg; val:= m end;
      if mc addr then bdown1;
      if b21 = 1 then val:= -val;
      if b18c17 > 0 then cond;
      if b16c15 ≠ 1 then b:= val;
      goto time0;

```

```

aplus:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if addr op then val:= addr else
      bgn cg:= itv + 1; memreg; val:= m end;
      if mc addr then bdown1;
      val:= if b21 = 0 then a + val else a - val;
      if abs(val) > tp26m1 then
        bgn of:= 1;
        val:= if val > 0 then val - tp27m1 else val + tp27m1
      end;

```

```

if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then a:= val;
goto time0;

```

splus:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if addr op then val:= addr else
bgn cg:= itv + 1; memreg; val:= m end;
if mc addr then bdown1;
val:= if b21 = 0 then s + val else s - val;
if abs(val) > tp26m1 then
bgn of:= 1;
val:= if val > 0 then val - tp27m1 else val + tp27m1
end;
if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then s:= val;
goto time0;

```

bplus:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if addr op then val:= addr else
bgn cg:= itv + 1; memreg; val:= m end;
if mc addr then bdown1;
val:= if b21 = 0 then b + val else b - val;
if abs(val) > tp26m1 then
bgn of:= 1;
val:= if val > 0 then val - tp27m1 else val + tp27m1
end;
if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then b:= val;
goto time0;

```

eqa:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if regop then undef(306);
val:= if b21 = 0 then a else -a;
if b18c17 > 0 then cond;
m:= val; cg:= itv; stm1;
if mc addr then b up1;
goto time2;

```

eqs:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if regop then undef(307);
val:= if b21 = 0 then s else -s;

```

```

    if b13c17 > 0 then cond;
    m:= val; cg:= itv; stm1;
    if mc addr then b up1;
    goto time2;

eqb:
    if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if regop then undef(308);
    val:= if b21 = 0 then b else -b;
    if b18c17 > 0 then cond;
    m:= val; cg:= itv; stm1;
    if mc addr then b up1;
    goto time2;

aplusa:
    flag:= true;
plusa:
    if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if regop then undef(309);
    cg:= 1; mem1; val:= m;
    val:= if b21 = 0 then val + a else val - a;
    if abs(val) > tp26m1 then
    bgn of:= 1;
    val:= if val > 0 then val - tp27m1 else val + tp27m1
    end;
    if b18c17 > 0 then cond;
    if flag  $\vee$  b16c15  $\neq$  1 then
    bgn m:= val; cg:= itv; stm1 end;
    if flag then a:= m;
    if mc addr then b up1;
    goto time3;

spluss:
    flag:= true;
pluss:
    if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
    calc addr;
    if regop then undef(310);
    cg:= 1; mem1; val:= m;
    val:= if b21 = 0 then val + s else val - s;
    if abs(val) > tp26m1 then
    bgn of:= 1;
    val:= if val > 0 then val - tp27m1 else val + tp27m1
    end;
    if b18c17 > 0 then cond;
    if flag  $\vee$  b16c15  $\neq$  1 then
    bgn m:= val; cg:= itv; stm1 end;
    if flag then s:= m;

```

```

if mc addr then b up1;
goto time3;

```

bplusb:

```

  flag:= true;

```

plusb:

```

  if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
  calc addr;
  if regop then undef(311);
  cg:= 1; mem1; val:= m;
  val:= if b21 = 0 then val + b else val - b;
  if abs(val) > tp26m1 then
  bgn of:= 1;
  val:= if val > 0 then val - tp27m1 else val + tp27m1
  end;
  if b18c17 > 0 then cond;
  if flag  $\vee$  b16c15  $\neq$  1 then
  bgn m:= val; cg:= itv; stm1 end;
  if flag then b:= m;
  if mc addr then b up1;
  goto time3;

```

axor:

```

  if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
  calc addr;
  if addr op then val:= addr else
  bgn cg:= 1; memreg; val:= m end;
  if mc addr then bdown1;
  val:= xor(a, if b21 = 0 then val else -val);
  if b18c17 > 0 then cond;
  if b16c15  $\neq$  1 then a:= val;
  goto time0;

```

sxor:

```

  if b15c15 > 1 then
  bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
  calc addr;
  if addr op then val:= addr else
  bgn cg:= 1; memreg; val:= m end;
  if mc addr then bdown1;
  val:= xor(s, if b21 = 0 then val else -val);
  if b18c17 > 0 then cond;
  if b16c15  $\neq$  1 then s:= val;
  goto time0;

```

aand:

```

  if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end;
  calc addr;
  if addr op then val:= addr else
  bgn cg:= 1; memreg; val:= m end;

```

```

if mc addr then bdown1;
val:= and(a, if b21 = 0 then val else -val);
if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then a:= val;
goto time0;

```

sand:

```

if b15c15 > 1 then
  bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
  calc addr;
  if addr op then val:= addr else
  bgn cg:= 1; memreg; val:= m end;
  if mc addr then bdown1;
  val:= and(s, if b21 = 0 then val else -val);
  if b18c17 > 0 then cond;
  if b16c15 ≠ 1 then s:= val;
  goto time0;

```

mul:

```

if b16c15 = 1 then undef(223);
flag:= true;

```

mulas:

```

if b16c15 = 1 then undef(222);
if b16c15 > 1 then
  bgn if b15c15 ≠ c+2 then goto skip end;
  calc addr;
  if addr op then val:= addr else
  bgn cg:= 1; memreg; val:= m end;
  if mc addr then bdown1;
  if b21 = 1 then val:= - val;
  hulp1:= val; co voor ccs-metingen;
  if flag then a:= 0;
  y:= val×s + a;
  if y=0 then a:= s:= y else
  if abs(y)<tp26 then
  begin s:= y; a:= if y>0 then 0 else -0 end else
  begin y:= val : tp13; z:= y × tp13;
    v:= s : tp13;
    z:= (s - v×tp13) × z + (val - z) × s + a;
    w:= z : tp26;
    s:= z - w×tp26;
    a:= y × v + w;
    if s=0 then s:= sign(a)×0
  end mulas;
  if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;

```

```

x:= abs(hulp1)/tp26; y:= 26;

```

rep ccs mulas:

```

x:= x + x; y:= y - 1; ccs:= ccs + 1;
if x>1 then x:= x - 1 else
begin x:= x + x; y:= y - 1;
  if x > 1 then x:= x - 1
end;

```

```

if x = 0 then ccs:= ccs + (y+1) : 2 else goto rep ccs mulas;
goto time2;

```

diva:

```

if b16c15 = 1 then undef(224);
flag:= true;

```

divas:

```

if b16c15 = 1 then undef(225);
if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if addr op then val:= addr else
bgn cg:= 1; memreg; val:= m end;
if mc addr then bdown1;
if b21 = 1 then val:= - val;
if abs(val) < abs(a) then undef(103);
if flag then
s:= if a = 0 then a else if a > 0 then 0 else -0 else
if 1/|a| > 0 = 1/s > 0 then undef(102);
hulp1:= a;
if abs(a) < tp13 then
bgn
y:= a × tp26 + s;
s:= y : val; a:= y - s × val
end else
bgn
u:= s : tp13; y:= a × tp13 + u; v:= y : val;
y:= (y - v × val - u) × tp13 + s; w:= y : val;
a:= y - w × val; s:= v × tp13 + w
end diva; divas;
if a=0 then
a:= if hulp1 = 0 then hulp1 else
if hulp1 > 0 then 0 else -0;
if b13c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
ccs:= ccs + 28;
goto time0;

```

ten:

```

if b16c15 = 1 then undef(211);
if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
x:= s × 10; val:= s:= tail of(x);
if b4t0 = 0 then a:= head of(x);
if b13c17 > 0 then cond;
goto time1;

```

noras:

```

if b16c15 = 1 then undef(219);
flag:= true;

```

shift:

```

if b16c15 = 1 then undef(218);
if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;

```

```

if b20 = 0 then l := b4t0 else
bgn l := b4t0 + b;
  if l < 0 ∨ l > 31 then undef(140)
end;
if b11t5 > 1 then
bgn co ook voor noras;
  nega := 1/a < 0;
  negs := 1/s < 0;
end;
if flag then
bgn co noras;
  b := if a = 0 then norm shift
    (if nega ∧ ¬negs then s - tp26m1 else
     if negs ∧ ¬nega then s + tp26m1 else s, x) + 26 else
    norm shift(a, x);
  l := n := b; goto lcas
end;
n := 1;
goto sb24c21c6c5[(b24 + b24 + b21) × 4 + b11t5 + 1];

lca:
a := circ shift(a, n);
if b18c17 > 0 then bgn val := a; cond end;
goto timel2;

lcs:
s := circ shift(s, n);
if b18c17 > 0 then bgn val := s; cond end;
goto timel2;

lcas:
if n > 26 then begin n := 53 - n; goto rcas2 end;
lcsa2:
if n ≠ 0 then
bgn
  if nega then a := a + tp27m1;
  if negs then s := s + tp26m1;
  hulp1 := tp[n]; hulp2 := tp26/hulp1; hulp3 := hulp2 + hulp2;
  ah := a : hulp3;
  sh := s : hulp2;
  a := -((ah × hulp3 - a) × hulp1 - sh);
  s := -((sh × hulp2 - s) × hulp1 - ah);
  if a > tp26 then a := a - tp27m1;
  if negs then s := s - tp26m1;
end;
if b18c17 > 0 then bgn val := a; cond end;
goto timel2;

lcsa:
if n > 27 then bgn n := 54 - n; goto rcsa2 end;
lcsa2:
if n ≠ 0 then
bgn

```

```

if negs then s:= s + tp27m1;
if nega then a:= a + tp27m1;
hulp1:= tp[n]; hulp3:= tp27/hulp1;
sh:= s : hulp3;
ah:= a : hulp3;
s:= -((sh × hulp3 - s) × hulp1 - ah);
a:= -((ah × hulp3 - a) × hulp1 - sh);
if s > tp26 then s:= s - tp27m1;
if a > tp26 then a:= a - tp27m1;
end;
if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
goto timel2;

```

```

rca:
a:= circ shift(a, -n);
if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
goto timel2;

```

```

rcs:
s:= circ shift(s, -n);
if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
goto timel2;

```

```

rcas:
if n>26 then begin n:= 53-n; goto lcas2 end;

```

```

rcas2:
if n≠0 then
bgn
if nega then a:= a + tp27m1;
if negs then s:= s + tp26m1;
hulp1:= tp[n]; hulp2:= tp26/hulp1; hulp3:= hulp2 + hulp2;
ah:= a : hulp1;
sh:= s : hulp1;
at:= ah × hulp1 - a;
a:= -((sh × hulp1 - s) × hulp3 - ah);
s:= -(at × hulp2 - sh);
if a > tp26 then a:= a - tp27m1;
if negs then s:= s - tp26m1;
end;
if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
goto timel2;

```

```

rcsa:
if n>27 then bgn n:= 54 - n; goto lcsa2 end;

```

```

rcsa2:
if n≠0 then
bgn
if negs then s:= s + tp27m1;
if nega then a:= a + tp27m1;
hulp1:= tp[n]; hulp3:= tp27/hulp1;
sh:= s : hulp1;
ah:= a : hulp1;
st:= sh × hulp1 - s;

```



```

s:= -((ah × hulp1 - a) × hulp3 - sh);
a:= -(st × hulp3 - ah);
if s > tp26 then s:= s - tp27m1;
if a > tp26 then a:= a - tp27m1;
end;
if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
goto timel2;

```

lua:

```

if n > 26 then a:= sign(a) × 0 else
if a ≠ 0 ∧ n ≠ 0 then
bgn
hulp2:= tp[26 - n]; at:= a - a : hulp2 × hulp2;
a:= if at = 0 then sign(a) × 0 else tp26 / hulp2 × at
end;
if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
goto timel;

```

lus:

```

if n > 26 then s:= sign(s) × 0 else
if s ≠ 0 ∧ n ≠ 0 then
bgn
hulp2:= tp[26 - n]; st:= s - s : hulp2 × hulp2;
s:= if st = 0 then sign(s) × 0 else tp26 / hulp2 × st
end;
if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
goto timel;

```

luas:

```

if n > 26 then
bgn
if negs then s:= s + tp26m1;
hulp1:= tp[n - 26]; hulp2:= tp26/hulp1;
a:= -(s : hulp2 × hulp2 - s) × hulp1;
s:= if negs then -tp26m1 else 0;
if nega then
bgn
a:= a - tp26m1 + hulp1 - 1;
s:= s + tp26m1
end;
end else
if n ≠ 0 then
bgn
if nega then a:= a + tp26m1;
if negs then s:= s + tp26m1;
hulp1:= tp[n]; hulp2:= tp26/hulp1;
sh:= s : hulp2;
a:= -((a : hulp2 × hulp2 - a) × hulp1 - sh);
s:= -(sh × hulp2 - s) × hulp1;
if negs then s:= s - tp26m1;
if nega then
bgn a:= a - tp26m1; s:= s + hulp1 - 1 end;
end;

```

```

if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
goto timel2;

```

lusa:

```

if n>26 then
  bgn
    if nega then a:= a + tp27m1;
    hulpl:= tp[n - 27]; hulpl2:= tp26/hulpl;
    s:= -(a : hulpl2 × hulpl2 - a) × hulpl;
    a:= 0;
    if negs then
      bgn s:= s - tp26m1 + hulpl - 1; a:= -0 end;
    end else
      if n ≠ 0 then
        bgn
          if nega then a:= a + tp27m1;
          if negs then s:= s + tp26m1;
          hulpl:= tp[n]; hulpl2:= tp26/hulpl; hulpl3:= hulpl2 + hulpl2;
          ah:= a : hulpl3;
          a:= -(ah × hulpl3 - a) × hulpl;
          s:= -((s : hulpl2 × hulpl2 - s) × hulpl - ah);
          if a > tp26 then a:= a - tp27m1;
          if negs then
            bgn s:= s - tp26m1; a:= a + hulpl - 1 end;
          end;
        if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
        goto timel2;

```

rua:

```

a:= if n > 26 then sign(a) × 0 else a : tp[n];
if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
goto timel;

```

rus:

```

s:= if n > 26 then sign(s) × 0 else s : tp[n];
if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
goto timel;

```

ruas:

```

if n>26 then
  begin s:= a:tp[n-26]; a:= if nega then -0 else 0;
    if nega ∧ ¬negs then s:= s + tp26m1 else
      if negs ∧ ¬nega then s:= s - tp26m1
    end else if n≠0 then
      bgn
        hulpl:= tp[n]; hulpl2:= tp26/hulpl;
        ah:= a : hulpl;
        if nega then a:= a + tp26m1;
        if negs then s:= s + tp26m1;
        s:= -((a : hulpl × hulpl - a) × hulpl2 - s : hulpl);
        a:= ah;
        if negs then s:= s - tp26m1;
      end;

```

```

if b18c17 > 0 then bgn val:= a; cond end;
goto timel2;

```

rusa:

```

if n>26 then
begin a:= s:tp[n-27]; s:= if negs then -0 else 0 end
else if n ≠ 0 then
bgn
  hulp1:= tp[n]; hulp3:= tp27/hulp1;
  sh:= s : hulp1;
  if negs then s:= s + tp26m1;
  if nega then a:= a + tp27m1;
  a:= -((s : hulp1 × hulp1 - s) × hulp3 - a : hulp1);
  s:= sh;
  if a > tp26 then a:= a - tp27m1
end;
if b18c17 > 0 then bgn val:= s; cond end;
goto timel2;

```

nora:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
b:= l:= norm shift(a, val);
if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then a:= val; goto timel;

```

nors:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
b:= l:= norm shift(s, val);
if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then s:= val; goto timel;

```

feq:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if addrop then bgn valh:= 0; valt:= addr end else
if addr = 57 then
bgn valh:= fh; valt:= ft end else
if addr = 59 then
bgn valh:= a; valt:= s end else
bgn cg:= 0; mem; valh:= m; addr:= addr + 1; mem; valt:= m end;
if mc addr then bdown2;
if signinc then of:= 1;
if b21 = 1 then bgn valh:= -valh; valt:= -valt end;
if b18c17 > 0 then condf;
if abs(valh) > tp14m1 then nint:= 1;
fh:= valh; ft:= valt;
goto time0;

```

eqf:

```

if b16c15 > 1 then

```

```

bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if b21 = 0 then bgn valh:= fh; valt:= ft end else
bgn valh:= -fh; valt:= -ft end;
if b18c17 > 0 then condf;
if abs(valh) > tp14m1 then nint:= 1;
cg:= 0; m:= valh; stm; addr:= addr + 1; m:= valt; stm;
if mc addr then b up2;
goto time0;

```

geq:

```

calc addr;
if addr = 57 then undef(341);
cg:= 0; memreg; valt:= m; valh:= sign(m) × 0;
if mc addr then bdown1;
if b21 = 1 then bgn valh:= -valh; valt:= -valt end;
if b18c17 > 0 then condf;
fh:= valh; ft:= valt;
goto time0;

```

eqg:

```

calc addr;
if regop then undef(312);
if b21 = 0 then bgn valh:= fh; valt:= ft end else
bgn valh:= -fh; valt:= -ft end;
if b18c17 > 0 then condf;
if 7(valh = 0 ∧ sign(1/valh) = sign(1/valt)) then nint:= 1;
cg:= 0; m:= valt; stm1;
if mc addr then b up1;
goto time0;

```

ftd:

```
flag:= true;
```

fplus:

```

if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
calc addr;
if addrop then bgn valh:= 0; valt:= addr end else
if addr = 57 then
bgn valh:= fh; valt:= ft end else
if addr = 59 then
bgn valh:= a; valt:= s end else
bgn cg:= 0; mem; valh:= m; addr:= addr + 1; mem; valt:= m end;
if mc addr then bdown2;
if signinc then of:= 1;
x:= compf(fh, ft); y:= compf(valh, valt);
if flag then
bgn
if b21 = 0 then
bgn x:= x × y; ccs:= ccs + 4; ccsf:= ccsf + 45 end else
bgn
if x = 0 ∧ y ≠ 0 then undef(120);
x:= x / y; ccs:= ccs + 44; ccsf:= ccsf + 5

```

```

    end
  end else
  bgn
  x:= if b21 =0 then x + y else x - y;
  if b20c19 = 1 then ccs:= ccs + 1;
  ccsof:= ccsof + 9
  end;
  valh:= head of(x); valt:= tail of(x);
  if b18c17 > 0 then cond;
  if abs(valh) > tp14m1 then nint:= 1;
  fh:= valh; ft:= valt;
  goto time0;

gtd:
  flag:= true;
gplus:
  calc addr;
  if addr = 57 then undef(342);
  cg:= 0; memreg; valt:= m; valh:= sign(m) × 0;
  x:= compf(fh, ft); y:= compose(valh, valt);
  if flag then
  bgn
  if b21 = 0 then
  bgn x:= x × y; ccs:= ccs + 5; ccsof:= ccsof + 43 end else
  bgn
  if x = 0 ∧ y =0 then undef(121);
  x:= x / y; ccs:= ccs + 45; ccsof:= ccsof + 5
  end
  end else
  bgn
  x:= if b21 =0 then x + y else x - y;
  ccsof:= ccsof + 9
  end;
  valh:= head of(x); valt:= tail of(x);
  if b18c17 > 0 then cond;
  if abs(valh) > tp14m1 then nint:= 1;
  fh:= valh; ft:= valt;
  goto time0;

jump:
  flag:= true;
goto:
  if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end else
  if b16c15 = 1 then
  bgn if of = 0 then goto skip end;
  calc addr;
  if mc addr then bdown1;
  if b16c15 = 1 then of:= 0;
  if addrop then val:= addr else
  if addr = 62 then undef(343) else
  bgn cg:= 0; memreg; val:= m end;
  if b21 = 1 then val:= -val;

```

```

hulp1:= val;
if abs(val) > tp18m1 then val:= star(val);
if flag then val:= -(-ot - val);
if 1/val < 0 then undef(26350) else
if val > tp18m1 then val:= star(val) else
if val > tp18m3 then else
if val > max addr then undef(26351);
jcnt:= jcnt + 1; tcnt:= tcnt + 1;
if tcnt = 32 then tcnt:= 0;
tlist[tcnt]:= ot;
ot:=val;
if b18c17 = 0 then goto time0;
y:= (if 1/hulp1 < 0 then hulp1 + tp26m1 else hulp1) ; tp18;
x:= y ; 2; c:= y - x - x;
y:= x ; 2; iv:= x - y - y;
x:= y ; 2; lt:= y - x - x;
y:= x ; 2; of:= x - y - y;
x:= y ; 2; last par word:= -(y - x - x - 1);
y:= x ; 2; nint:= x - y - y;
x:= y ; 2; ov:= y - x - x;
if bt = 0 ∨ x ≠ 0 then bgn iv:= ov:= 1; bt:= 0 end;
goto time0;

```

repn:

```

if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end else
  if b16c15 = 1 then
    bgn if of = 0 then goto skip end;
    if b16c15 = 1 then of:= 0;
    hulp1:= b21 + b21 + b21 + b21 + b20c19;
    if 7 filled[hulp1] then undef(25410);
    x:= m0[hulp1] -1;
    if trace then report reading(hulp1, x + 1);
    if x < -tp26m1 then x:= tp26m1;
    m0[hulp1]:= x;
    if trace then report writing(hulp1, x);
    if if b18c17 = 0 then true else
      if b18c17 = 1 then x > 1 else
        if b18c17 = 2 then x = 0 else x ≥ 0 then
    bgn
      if b14t0 > max addr then undef(26354);
      jcnt:= jcnt + 1; tcnt:= tcnt + 1;
      if tcnt = 32 then tcnt:= 0;
      tlist[tcnt]:= ot;
      ot:= b14t0
    end;
    goto time0;

```

subn:

```

if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end else
  if b16c15 = 1 then
    bgn if of = 0 then goto skip end;

```

```

if b16c15 = 1 then of:= 0;
hulp2:= if ingreep type = 2 then tlink + tp24 else tlink;
x:= b18c17 + b21;
hulp1:= x + x + x + x + b20c19 + 8;
if prot then
  bgn
  if hulp1 > 15  $\wedge$  dgp[0]  $\geq$  0 then undef(27503)
  end;
filled[hulp1]:= true;
m0[hulp1]:= hulp2;
if trace then report writing(hulp1, hulp2);
if b14t0 > max addr then undef(26355);
jcnt:= jcnt + 1; tcnt:= tcnt + 1;
if tcnt = 32 then tcnt:= 0;
tlist[tcnt]:= hulp2 - tp26m1;
ot:= b14t0;
goto time0;

```

subc:

```

if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15  $\neq$  c+2 then goto skip end else
  if b16c15 = 1 then
  bgn if of = 0 then goto skip end;
  calc addr;
  subcd:= bt = 1  $\wedge$  b18c17 = 3;
  gate:= bt = 0  $\wedge$  addr > 256  $\wedge$  addr < 320;
  if mc addr then bdown1;
  if b16c15 = 1 then of:= 0;
  if gate then prot:= false;
  if addrop then val:= addr else
  if addr = 62 then undef(344) else
  bgn cg:= 0; memreg; val:= m end;
  if gate then prot:= true;
  hulp2:= if ingreep type = 2 then tlink + tp24 else tlink;
  addr:= if b > tp18m1 then star(b) else b;
  if 1/addr < 0 then undef(26362);
  if  $\neg$ addr op  $\wedge$  b = 0 then undef(26363);
  if gate  $\wedge$  addr < 256 then undef(27502);
  cg:= 0; m:= hulp2; stm;
  b:= b + 1;
  if abs(val) > tp18m1 then val:= star(val);
  if 1/val < 0 then undef(26352) else
  if val > tp18m3 then else
  if val > max addr then undef(26353);
  jcnt:= jcnt + 1; tcnt:= tcnt + 1;
  if tcnt = 32 then tcnt:= 0;
  tlist[tcnt]:= hulp2 - tp26m1;
  ot:=val;
  if gate then bgn bt:= 1; iv:= 0 end;
  if subcd then iv:= 0;
  goto time2;

```

do:

```

if b16c15 > 1 then
  bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end else
  if b16c15 = 1 then
    bgn if of = 0 then goto skip end;
    calc addr;
    if mc addr then bdown1;
    if b16c15 = 1 then of:= 0;
    if b18c17 = 3 then s:= addr;
  if addr = 62 then undef(345) else
  bgn cg:= 0; memreg; val:= m end;
  or:= val;
  dcs:= dcs + 1; if dcs > dcs max then undef(3);
  if key then
    bgn ingreep type:= 1; ir addr:= 28; goto ingreep end;
  if trace then report eod(addr, val);
  goto basis cyclus 2;

```

```

clp:
  if b16c15 = 1 then undef(212);
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    c:= parbit(last par word);
    goto time0;

```

```

int:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    val:= nint; nint:= 0;
    if b16c15 ≠ 1 then c:= val;
    goto time0;

```

```

rgt:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    val:= if b11t5 = 8 then a else
           if b11t5 = 9 then s else b;
    if b21 = 1 then val:= - val;
    if b18c17 > 0 then cond;
    if b16c15 ≠ 1 then
      bgn if b4t0 = 0 then a:= val else
           if b4t0 = 1 then s:= val else b:= val
      end;
    goto time0;

```

```

lees q:
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
    if b20 = 0 then l:= b5t0 else
    bgn
      l:= b5t0 + b;
      if l < 0 ∨ l > 1 then undef(141)
    end;
  if b11t9 = 5 then val:= if l = 0 then if0 else if1 else

```



```

if b11t9= 6 then val:= if l = 0 then lvif0 else lvif1 else
undef(145);
if b8t6 = 1 then
val:= and( val, if b24 = 0 then a else s);
if b18c17 > 0 then cond;
if b16c15 ≠ 1 then
bgn if b24 = 0 then a:= val else s:= val end;
goto time1;

```

```

maak q:
if b16c15 = 1 then undef(213);
if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
if bt = 0 then undef(130);
if b20 = 0 then l:= b5t0 else
bgn
if b < 0 then undef(142);
l:= b5t0 + b
end;
if l > 39 then undef(143);
if b11t9 = 0 then
bgn
if read q(l, afv0, afv1) = 0 then undef(147);
set q(l, af0, af1, b24); attendeer charon af(l)
end else
if b11t9 = 1 then
bgn
if read q(l, ifv0, ifv1) = 0 then undef(148);
set q(l, if0, if1, b24)
end else
if b11t9 = 2 then
bgn
if read q(l, lvifv0, lvifv1) = 0 then undef(149);
set q(l, lvif0, lvif1, b24)
end else
undef(146);
goto time1;

```

```

maak iv:
if b16c15 = 1 then undef(214);
if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;
if bt = 0 then undef(131);
iv:= b24;
goto time0;

```

```

maak ov:
if b16c15 = 1 then undef(215);
if b16c15 > 1 then
bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;

if bt = 0 then undef(132);
ov:= b24;

```

```

goto time0;

itvon:
  if b16c15 = 1 then undef(216);
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;

  if bt = 0 then undef(133);
  itv:= 1;
  goto basis cyclus1;

memprot:
  if b16c15 = 1 then undef(217);
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;

  if bt = 0 then undef(134);
  b20c19:= 2; b14t0:= tp14; calc addr;
  cg:= 0; mem reg; val:= m;
  hulp1:= bitstring(17,13,val) × 16;
  if hulp1 > max addr : tp9 then undef(26361);
  val:= circ shift(val, 3);
  for hulp3:= 0 step 1 until 15 do
    dgp[hulp1 + hulp3]:=
      bit(hulp3, val) × 2 + bit(hulp3 : 8 + 25, val) - 1;

  b up1;
  goto time2;

operate:
  if b16c15 = 1 then undef(226);
  if b16c15 > 1 then
    bgn if b16c15 ≠ c+2 then goto skip end;

  if b20c19 ≠ 2 then l:= b14t0 else l:= b14t0 + b;
  if l < 0 ∨ l > 15 then undef(154);
  bgn
    switch act:= 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15,16;
    goto act[l + 1];
  1: newpage;      goto time0;
  2: s:= rehep;   goto time0;
  3: puhep(s);    goto time0;
  4: col(s);      goto time0;
  5: prsym(s);    goto time0;
  6: s:= resym;   goto time0;
  7: pusym(s);    goto time0;
  8: csym(s);     goto time0;
  9: proct(s, 9); goto time0;
  10: s:= reoct;  goto time0;
  11: undef(155); goto time0;
  12: undef(156); goto time0;
  13: print(s);   goto time0;
  14: s:= read;   goto time0;
  15: punch(s);   goto time0;

```

```

16: cpunch(s);   goto time0;
end operate;

time1:
  ccs:= ccs + (if 1 < 16 then 1 else 2);
  goto time0;

time12:
  ccs:= ccs + 1 + (1 - 1) : 2;
  goto time0;

skip:
  if trace then report skip; goto time0;

time3:
  ccs:= ccs + 1;
time2:
  ccs:= ccs + 1;
time1:
  ccs:= ccs + 1;
time0:
  if ingreep type > 0 then bgn bt:= 1; iv:= 0 end;

  ingreep type:= itv:= 0; prot:= bt = 0;
  if sva then undef(0);

  if charon teller > 0 then
    bgn
    charon teller:= charon teller - ccs + ccs1;
    if charon teller < 0 then wek charon
    end;

  ccs1:= ccs; dcs:= 0;
  if trace then report eoi;
  if key then
    bgn ingreep type:= 1; ir addr:= 28; goto ingreep end;

  if iv = 0 then x:= y:= 0 else
    bgn
    x:= lvif0; y:= lvif1;
    if if0 + if1 > 0 then
      bgn
      if and(and(ie0, lvif0), if0) +
        and(and(ie1, lvif1), if1) > 0 then
        bgn co charon ingreep;
        ingreep type:= 1; ir addr:= 24; goto ingreep
        end charon ingreep
      end minstens een if aan
    end horend;

  ie0:= x; ie1:= y; co bewaren voor volgende opdracht;

```

goto basis cyclus 1;

ingreep:

if trace then report interrupt(ir addr);

if itv = 1 then undef(135);

prot:= false;

cg:= 0; addr:= ir addr; mem1; or:= m;

goto basis cyclus 2;

end

end

## 9. Het testprogramma.

9.1. Het is buitengewoon moeilijk een omvangrijk programma als de X8-simulator uitputtend te testen. Gedeeltelijk werd geprobeerd door een enigszins orthogonale opbouw van het programma sommige delen afzonderlijk testbaar te maken; zo is het adresseringsgedeelte afzonderlijk geprogrammeerd, zodat uit het correct werken van b.v. de opdrachten A + DYN en GOTO(STAT) geconcludeerd kan worden dat ook GOTO(DYN) correct zal werken. Hierbij moet wel aangetekend worden dat de EL X8 niet volgens dit principe werkt; soms zijn van een opdracht vele adresvarianten als aparte pulsenrijen uitgeprogrammeerd.

Verder werd gepoogd het aantal fouten laag te houden door zoveel mogelijk gebruik te maken van rigoureuze correcte redeneringen en zo weinig mogelijk toe te geven aan de verleiding bepaalde stukken "maar wat slimmer" te programmeren of om aan te nemen dat wat voor drie voorbeelden goed gaat wel altijd goed zal gaan. (Zie 5.7.)

Tenslotte werd, om schrijffouten en eventueel andere fouten te ontdekken, een testprogramma geschreven dat zoveel mogelijk elke ALGOL 60-opdracht in de X8-simulator minstens eenmaal doet uitvoeren. Van elke geteste situatie worden resultaten geponst; door nu het testprogramma zowel op de EL X8 als via de simulator te verwerken en de aldus verkregen banden te vergelijken, kunnen de werking van de EL X8 en die van de simulator met elkaar vergeleken worden.

Bij het op deze wijze testen van de X8-simulator kwamen fouten aan het licht die in de volgende drie klassen in te delen zijn:

- a. programmeerfouten, voornamelijk vergeten initialisaties,
- b. fouten in de EL X8 (zie 10.3.3., 10.7. en 10.16.),  
en de grootste klasse,
- c. misvattingen over de precieze werking van de EL X8.

In de logische opzet werden geen fouten gevonden.

Het testprogramma test vrijwel het gehele opdrachtenarsenaal van de EL X8, ook de meer bizarre varianten, en is van uitgebreid commentaar voorzien; gezien ook de slechte toegankelijkheid van de testprogramma's van Electrologica en hun geringe leesbaarheid, volgt daarom hieronder de tekst van het testprogramma. De lezer moet zich daarbij wel realiseren dat het programma een programma test en geen machine; hierdoor ontstaan de volgende opvallende verschillen met een machinetest:

- a. Een opdracht die een keer goed gaat, gaat de volgende keer onder dezelfde omstandigheden weer goed; dit is bij een elektronische schakeling niet noodzakelijk. Het programma doet elke test dus slechts eenmaal.
- b. Aangezien de processen in de X8-simulator en op de EL X8 op verschillende wijze geïmplementeerd zijn, schuilen de gevaren soms in verschillende hoeken. Zo is het verstandig bij de simulator te testen of +0 wel correct geanalyseerd wordt als zijnde de opdracht A + M[0], terwijl zulks op de EL X8 vanzelf spreekt.

9.2. Tekst van het testprogramma.

Hierna volgt de tekst van het testprogramma, zoals vertaald door de MC ELAN-assembler (zie MR132/72), gevolgd door de regeldrukkeroutput welke de X8-simulator leverde bij het verwerken van het testprogramma.



```

47          "***** PROTECTIEPOORTEN *****"
48
49          GATE LIST[4]:
50 '000404': PUNCH GATE: " PROTECTIEPOORT
51 '000404': '022025252' A = '25 252' " INDICATIE
52 '000405': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " IN BESTUURSTOESTAND
53 '000406': '526475377' GOTOR(MC[-1]) " EXIT, RESTORE
54
55 '000407': DUMMY GATE:
56 '000407': '526475377' GOTOR(MC[-1]) " DUMMY
57
58 '000410': OPEN GATE: " PROTECTIEPOORT
59 '000410': '022025252' A = '52 525' " INDICATIE
60 '000411': '577001001' SUB15(:PUSTAT)
61 '000412': '526075377' GOTO(MC[-1]) " EXIT, BT BLIJFT 1
62
63          GATE LIST[60]:
64 '000474': BAD ADDR:
65 '000474': '000000000' +0
66 '000475': DUMMY GATE ADDR:
67 '000475': '000000407' :DUMMY GATE
68
69 '000476': PUNCH GATE ADDR:
70 '000476': '000000404' :PUNCH GATE

```



```

/5          ***** HULPROUTINES *****
/6
/7          M[512]:
/8
/9 '001000': IN SIM:
80 '001000': '000000001' +1          " MOET VOOR DE SIMULATOR VERVANGEN WORDEN DOOR EEN 0
81
82
83 '001001': PUSTAT:          *****
84          " SUB15(:PUSTAT)
85          2          'BEGIN' SAVE A, SAVE S, SAVE B, BIN, PSS, PAR= M[PUNCH * 4 + 64], GEH,
86          TRANSBIN, RET, PUHEP = '640 000 002', CE, INSTR0, INSTR1, L0, L1
87 '001001': '060001063' SAVE A = A
88 '001002': '160001064' SAVE S = S
89 '001003': '460001065' SAVE B = B
90 '001004': '422000003' B = (:INSTR1 - :INSTRU)
91 '001005': '460001067' CE = B          " AANTAL ENTRIES
92 '001006': L1:
93 '001006': '574441067' DO(INSTRU(B - 1))          " S:= WAARDE
94 '001007': '432000004' B = -4          " VIER PONSINGEN
95 '001010': '770000125' RCSA(21)          " BIT 26 = 21 NOG IN S
96 '001011': '362000077' S '* '177'          " ANDERE BITS 0
97 '001012': L0:
98 '001012': '160001066' GEH = S
99 '001013': '120001066' S = GEH
100 '001014': '660063000' CLP          " IS PARITEIT ONEVEN?
101 '001015': '-02300200' N,S + '200'          " VOEG BIT TOE
102 '001016': '121101000' U,S = IN SIM, Z          " SIMULATIE?
103 '001017': '522301044' N,GOTO(:TRANSBIN)          " NEE, PONS DAN VIA CHARON
104 '001020': '640000002' (PUHEP)          " PONS VIA SIMULATOR
105 '001021': '760071022' IFON(PUNCH)          " GELIJKE MONNIKEN, GELIJKE BITTEN
106 '001022': RET:
107 '001022': '403000001' B + 1, Z          " VIER PONSINGEN GEDAAN ?
108 '001023': '122300000' N,S = 0
109 '001024': '760300107' N,LCSA(7)          " ZEVEN NIEUWE BITS
110 '001025': '522301012' N,GOTO(:L0)          " EN HERHAAL
111 '001026': '422000001' B = 1
112 '001027': '471101067' MINB(CE), Z          " DRIE ENTRIES GEHAD ?
113 '001030': '522301006' N,GOTO(:L1)
114 '001031': '020001063' A = SAVE A
115 '001032': '120001064' S = SAVE S
116 '001033': '420001065' B = SAVE B
117 '001034': '520400027' GOTOR(LINK15)          " ANDERS EXIT
118
119 '001035': TERM:
120 '001035': '120002734' S = D18
121 '001036': '112000001' S = 1
122 '001037': '160000027' LINK15 = S          " ALLE EEN-BIT REGISTERS 0, OT:= DYST
123 '001040': '122000177' S = '177'
124 '001041': '432000001' B = -1          " 1 SYMBOOL
125 '001042': '470001067' CE = -B          " 1 PONSING
126 '001043': '522001012' GOTO(:L0)
127
128 '001044': TRANSBIN:
129 '001044': '160001062' BIN = S          " IN BIN OPSLAAN
130 '001045': '122001060' S = :PSS[1]          " LEEGWIJZER
131 '001046': '160000210' PAR = S          " NAAR ARO
132 '001047': '160000211' PAR[1] = S          " IFT VAN APPARAATREGISTER
133 '001050': '120001061' S = PSS[2]          " S := D18 + ...
134 '001051': '160000212' PAR[2] = S          " NAAR AFT

```



```

195 '001105': '620001134' F = INT WORDS " VOOR HET OPVANGEN VAN
196 '001106': '720000032' WA = F " FOUTADRES- EN PROTECTIEINGREPEN
197 '001107': '022000020' A = (:BLIST1-:BLIST0) " LENGTE VAN DE LIJST
198 '001110': '060000007' COUNT = A
199 '001111': '622001136' G = :BLIST0[-1] " G LOOPT OVER DE LIJST
200 '001112': " NEXT B:
201 '001112': '602000001' G + 1
202 '001113': '426072400' B = MG " LOPENDE WAARDE VAN B
203 '001114': '022000777' A = '777' " INDICATIE
204 '001115': '120001160' S = REGISTERS " ZET EENBIT-REGISTERS
205 '001116': '500400074' JUMPR(S) " ZOALS VERLANGD
206 '001117': '570401157' DO(INSTR) " INGREEP (FOUTADRES- OF PROTECTIE-) OF
207 " NORMAAL VERLOOP
208 '001120': '032000777' A = - '777' " INDIEN NORMAAL UITGEVOERD (EN TERUGGEKEERD),
209 '001121': '526076377' GOTO(MT[-1]) " FORCEER DAN EEN ADRESINGREEP
210 '001122': " RETURN:
211 '001122': '556401112' REPP(:NEXT B) " VOLGENDE
212 '001123': '620001161' F = SAVE WA
213 '001124': '720000032' WA = F " HERSTEL (WA, PR)
214 '001125': '520400012' GOTOR(LINK2)
215
216 '001126': " PROT:
217 '001126': '260002725' A '*' LP1 " INDICATIE
218 '001127': '502000001' JUMP(1)
219 '001130': " ADDR:
220 '001130': '260002724' A '*' LPU " INDICATIE
221 '001131': '120000075' S = B
222 '001132': '577001001' SUB15(:PSTAT) " PONS STATUS
223 " NA SOMMIGE INGRENEN BIJ EEN SUBC-OPDRACHT IS DE
224 " WAARDE VAN T ONGEDEFINIEERD EN DE LINK DUS
225 '001133': '522001122' GOTO(:RETURN) " ONBRUIKBAAR, WE SPRINGEN DAAROM RECHTSTREKS TERUG
226
227 '001134': " INT WORDS:
228 '001134': '522001130' GOTO(:ADDR)
229 '001135': '522001126' GOTO(:PROT)
230 '001136': " REG MASK:
231 '001136': '377000000' '377 000 000'
232
233 '001137': " BLIST0:
234 '001137': '000000000' '0'
235 '001140': '000000001' '1'
236 '001141': '000000050' '50' " TUSSEN INGREEPPLAATSEN EN REGISTERS
237 '001142': '000000077' :D
238 '001143': '000000377' :GATE LIST[-1]
239 '001144': '000000400' :GATE LIST
240 '001145': '000000477' :GATE LIST(63)
241 '001146': '000000500' :GATE LIST(64)
242 '001147': '000100000' (MEM LENGTH / 2)
243 '001150': '000177777' (MEM LENGTH - 1)
244 '001151': '000200000' (MEM LENGTH)
245 '001152': '001000000' '1 000 000'
246 '001153': '100000000' '100 000 000'
247 '001154': '377177777' ('377 000 000' + MEMLENGTH - 1)
248 " GROOTST MOGELIJKE VEILIGE WAARDE VAN B
249 '001155': '400000000' '400 000 000'
250 '001156': '777777777' -0
251 '001157': " BLIST1:
252
253 '001157': " INSTR:
254 '001157': 'SKIP' 1

```

```

255 '001160': REGISTERS:
256 '001160': 'SKIP' 1
257 '001161': SAVE WA:
258 '001161': 'SKIP' 2
259 4 'END' SUBC TEST
260
261
262 '001163': DO FF: "*****"
263 " SUB2(100 FF), VOERT EEN IN S MEEGEGEVEN TRANSPUT-
264 " BESTUURSOPDRACHT VOOR EEN AANTAL APPARATEN UIT
265 5 'BEGIN' NEXT, LIST0, LIST1
266 '001163': '022000003' A = (:LIST1 - :LIST0) " LENGTE VAN DE LIJST
267 '001164': '060000007' COUNT = A " IN 'COUNT'
268 '001165': '622001174' G = :LIST0[-1] " G LOOPT OVER DE LIJST
269 '001166': '422000023' B = TEST DEV 2
270 '001167': NEXT:
271 '001167': '602000001' G + 1
272 '001170': '020000074' A = S " COPIE VAN DE OPDRACHT
273 '001171': '006072400' A + MG " VORM OPDRACHT,
274 '001172': '570400073' DO(A) " EN VOER HEM UIT
275 '001173': '556401167' REPP(:NEXT)
276 '001174': '520400012' GOTOR(LINK2)
277
278 '001175': LIST0:
279 '001175': '000000003' (TEST DEV 1) " EERSTE WOORD
280 '001176': '004000000' '4 000 000' " (B), TWEEDE WOORD
281 '001177': '004000023' ('4 000 000' + TEST DEV 3 - TEST DEV 2)
282 " (B + N), ADMINISTRATIEF APPARAAT
283 '001200': LIST1:
284 5 'END' DO FF
285
286
287 '001200': DYST S: "*****"
288 " SUBC(IDYST S)
289 6 'BEGIN'
290 '001200': '100002737' S + DYST NBT " VORM DYNAMISCH STOPADRES
291 '001201': '520400074' GOTOR(S) " ZET HET IN T
292 6 'END'
293
294
295 '001202': SET PROT: "*****"
296 " SUB8(1SET PROT), ZET DE PROTECTIEBITS VAN ALLE
297 " HALVE KASTEN ZOALS AANGEGEVEN IN S
298 7 'BEGIN' LOOP, MAX ADDR, HALF MODULE = '20 000'
299 '001202': '030001211' A = -MAX ADDR
300 '001203': LOOP:
301 '001203': '422000074' B = :S
302 '001204': '766075400' MEMPROT
303 '001205': '102020000' S + HALF MODULE " VORM VOLGEND PROTECTIEWOORD
304 '001206': '003020000' A + HALF MODULE; Z " BESCHRIJFT S DE EERSTE NIET-AANWEZIGE KAST?
305 '001207': '522301203' N, GOTO(:LOOP)
306 '001210': '520400020' GOTOR(LINK8)
307
308 '001211': MAX ADDR:
309 '001211': '000200000' (MEM LENGTH)
310 7 'END' SET PROT
311
312
313 '001212': DUMMY: "*****"
314 " SUBC(1DUMMY)

```

315 '001212': '526475377' GOTOR(MC[-1])  
316 '001213': DUMMY ADDR!  
317 '001213': '000001212' :DUMMY

```

322                                     "***** TESTS *****"
323
324 '001214': ENTRY:
325 '001214': '660072022' LVIFOFF(PUNCH) " LEG DE BANDPONSER HET ZWIJGEN OP
326
327 " TESTPROGRAMMA VOOR ADRESSERINGSVORMEN
328 '001215': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
329 '001216': '022000000' A = 0 " :STAT
330 '001217': '132000000' S = -0 " -:STAT
331 '001220': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
332 '001221': '120001772' S = CLIST " STAT
333 '001222': '030001772' A = -CLIST " STAT
334 '001223': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
335 '001224': '422001773' B = :CLIST[1] " BEGINWAARDE
336 '001225': '124040000' S = M[B] " STATB
337 '001226': '034037776' A = -M[B - 2] " - STATB
338 '001227': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
339 '001230': '622001772' G = :CLIST
340 '001231': '126072000' S = MG[-256] " DYN
341 '001232': '026072777' A = MG[+255]
342 '001233': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
343 '001234': '022001774' A = :CLIST[2]
344 '001235': '126073405' S = MA[5] " DYN
345 '001236': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
346 '001237': '122001400' S = :CLIST[-250]
347 '001240': '026074777' A = MS[255] " DYN
348 '001241': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
349 '001242': '126075400' S = MC " DYN, B-MOD
350 '001243': '026075400' A = MC " DYN, b-MOD
351 '001244': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
352 '001245': '026076400' A = MT " DYM, T-MOD
353 '001246': '126076400' S = MT " DYN, T-MOD
354 '001247': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
355 '001250': '460000077' D = B " D WIJST NU MIDDEN IN DE INSTRUCTIES
356 '001251': '026077400' A = MD[+0] " DYN
357 '001252': '126077400' S = MD[0] " DYN
358 '001253': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
359 '001254': '422002766' B = :STACK
360 '001255': '460000077' D = B " D WIJST NAAR EEN LIJST VAN 58 WOORDEN
361 '001256': '022003060' A = :REST
362 '001257': '064040000' M[B] = A " MD[0] WIJST NAAR 'REST'
363 '001260': '466073400' MA = B " MD[0] GEVULD ZONDER GEBRUIK VAN MP[Q]-ADRESSERING
364 '001261': '002000001' A + 1 " :REST[1]
365 '001262': '064040071' M[B + 57] = A " MD[57] = :REST[1]
366 '001263': '726175412' MA[10] = G " M57[10] = G
367 '001264': '026000400' A = M0 " MP[Q]
368 '001265': '126071412' S = M57[+10] " MP[Q]
369 '001266': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
370 '001267': '022000012' A = 10
371 '001270': '066077401' MD[1] = A " MD[1] WIJST NU NAAR M[10]
372 '001271': '466073366' MA[-10] = B
373 '001272': '126001366' S = M1[+10] " MP[Q], LEVERT ALS ADRES: 0
374 '001273': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
375 '001274': '422003060' B = :REST " STACK POINTER
376 '001275': '076075400' MC = -A " DYN = A, B-MOD
377 '001276': '166075400' MC = S
378 '001277': '476075400' MC = -B
379 '001300': '120003060' S = REST " BEKIJK RESULTAAT
380 '001301': '020003061' A = REST[1]
381 '001302': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS

```

```

382 '001303': '120003062' S = REST(2)
383 '001304': '020000075' A = B " IS B JUIST?
384 '001305': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
385 '001306': '422000076' B = :T
386 '001307': '024040000' A = M[B] " STATB MAG DE REGISTERS ADRESSEREN
387 '001310': '124037774' S = M[B + (:G = :T)] " MOET BIJ G UITKOMEN
388 '001311': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
389 " AANGEZIEN VOOR DYN-ADRESSERING MET :DYN-ADRESSERINGSMECHANISME
390 " GEBRUIKT WORDT, BEHOEFT DIT NIET AFZONDERLIJK GETEST TE WORDEN,
391 " BEHALVE VOOR DE CONSTRUCTIE :MC
392 '001312': '422002766' B = :STACK
393 '001313': '162075000' S = :MC[-256] " IDYN
394 '001314': '020000075' A = B
395 '001315': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
396 '001316': '0/2075777' A = :MC[255] " IDYN
397 '001317': '120000075' S = B
398 '001320': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
399
400 " TEST BEPALING PARITEITSBIT, EN CONDITIE-ZETTING OP INTEGERS
401 '001321': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
402 '001322': '120002725' S = LP1 " LP:= 1
403 '001323': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
404 '001324': '120002724' S = LPO " LP:= 0
405 '001325': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
406 '001326': '130002725' S = -LP1
407 '001327': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
408 '001330': '130002724' S = -LPO " MAAKT NIKS UIT
409 '001331': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
410 '001332': '122400000' S = 0, P " C:= 0, LT:= 0
411 '001333': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
412 '001334': '132400000' S = -0, P " C:= 1, LT:= 1
413 '001335': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
414 '001336': '123000000' S = 0, Z " C:= 0, LT:= 0
415 '001337': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
416 '001340': '133000000' S = -0, Z " C:= 0, LT:= 1
417 '001341': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
418 '001342': '121002723' S = SGN BIT, Z " C:= 1, LT:= 1
419 '001343': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
420 '001344': '133400000' S = -0, E " C:= 0, LT:= 1
421 '001345': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
422 '001346': '123400000' S = 0, E " C:= 1, LT:= 0
423 '001347': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
424
425 " TEST OPDRACHTHERKENNING
426 '001350': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
427 '001351': '022000005' A = 5
428 '001352': '060000000' M[0] = A
429 '001353': '032000004' A = -4
430 '001354': '000000000' A + M[0] " 0 ALS OPDRACHT
431 '001355': '432000003' B = -3
432 '001356': '400000000' B + M[0] " -MAX INT ALS OPDRACHT
433 '001357': '120000075' S = B
434 '001360': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
435 '001361': '122002461' S = :REST[-255]
436 '001362': '160000077' D = S
437 '001363': '120002724' S = LPO " BITPATROON
438 '001364': '160003060' REST = S " IN REST
439 '001365': '121002737' S = DYST NBT, Z " ANDER BITPATROON, C:= 1
440 '001366': '377777777' N,S := -MD[255], E " MAX INT ALS OPDRACHT
441 '001367': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS

```

```

442                                     " -0 IS GEEN OPRACHT
443
444                                     " TEST ARITHMETISCHE BEWERKINGEN IN A-, S- OF B-REGISTER
445 '001370': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
446 '001371': '121002724' S = LPO, Z " C:= 1
447 '001372': '101002725' S + LP1, Z " C:= 0, LT:= 1, S:= -0
448 '001373': '020002723' A = SGN BIT
449 '001374': '000002723' A + SGN BIT " OF:= 1, A:= 1
450 '001375': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
451 '001376': '502100000' U, JUMP(0) " OF:= 0
452 '001377': '130002723' S = -SGN BIT
453 '001400': '110002723' S - SGN BIT " OF:=1, S:= -1
454 '001401': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
455 '001402': '502100000' U, JUMP(0)
456 '001403': '130002723' S = -SGN BIT " S:= 2**26 - 1
457 '001404': '422003060' B = :REST " B > 0
458 '001405': '164040000' M[B] = S
459 '001406': '446075400' MC + B " B BIJ M[B] GETELD, OVERFLOW, B VERHOOGD
460 '001407': '120000075' S = B
461 '001410': '020003060' A = REST
462 '001411': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
463 '001412': '422002766' B = :STACK
464 '001413': '142075400' S + :MC " S + :DYN
465 '001414': '020000075' A = B
466 '001415': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
467 '001416': '452075400' B = :MC " B = -0
468 '001417': '002075400' A = :MC " A = +0
469 '001420': '120000075' S = B
470 '001421': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
471 '001422': '422002766' B = :STACK
472 '001423': '464040000' M[B] = B " STACK := :STACK
473 '001424': '467175400' PLUSB(MC[0]), Z " STACK:= (:STACK * 2), BI:= (:STACK * 2) + 1, C:= 1
474 '001425': '020002766' A = STACK
475 '001426': '120000075' S = B
476 '001427': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
477
478                                     " TEST LOGISCHE OPERATIES OP A EN S
479 '001430': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
480 '001431': '120002724' S = LPO " SU
481 '001432': '020002725' A = LP1 " A0
482 '001433': '340000073' S '+' A " S:= SU '+' A0
483 '001434': '240000074' A '+' S " A:= AU '+' S0 '+' A0 '+' A0 '+' S0 = S0
484 '001435': '340000073' S '+' A " S:= SU '+' A0 '+' S0 = A0 '+' 0 = A0
485 '001436': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
486 '001437': '030002724' A = -LPO
487 '001440': '270002725' A '+' - LP1 " A = -LPO '+' -LP1 = -(LPO v LP1)
488 '001441': '130000073' S = -A " S = LPO v LP1 = -0
489 '001442': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
490
491                                     " TEST VERMENIGVULDIGING EN DELING
492 '001443': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
493 '001444': '122423420' S = 10 000, P " C = 0
494 '001445': '221002724' MULS(LPO), Z " C = 1
495 '001446': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
496 '001447': '120002724' S = LPO " S > 0
497 '001450': '020002725' A = LP1 " A < 0
498 '001451': '622000001' G = 1
499 '001452': '200400072' MULAS(G), P " S * 1 + A = -0
500 '001453': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
501 '001454': '622000000' A = 0

```



```

002 '001455': '132000000' S = -0
003 '001456': '632000001' G = -1
004 '001457': '200000072' MULAS(G) " S = -1 + A = +0
005 '001460': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
006 '001461': '022000000' A = 0
007 '001462': '122000000' S = 0
008 '001463': '303000001' DIVAS(1), Z " A = S = C = 0
009 '001464': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
010 '001465': '313000001' DIVAS(-1), Z " A = S = -0, C = 0
011 '001466': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
012 " ZIE VERDER DE AFZONDERLIJKE TESTPROGRAMMA'S VOOR MULS, MULAS, DIVA, DIVAS
013
014 '001467': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
015 '001470': '133000001' S = -1, Z " C = 1
016 '001471': '760000071' LUS(25) " S := -2**25
017 '001472': '761002000' TENAS, Z " A := -3, S := -0, C = 0
018 '001473': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
019
020 " TESTS VOOR SHIFT-INSTRUCTIES
021 '001474': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
022 '001475': '020002724' A = LP0
023 '001476': '120002725' S = LP1
024 '001477': '422000011' B = 9
025 '001500': '664400000' LCA(B), P
026 '001501': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
027 '001502': '765400001' LCS(B + 1), E
028 '001503': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
029 '001504': '664400102' LCAS(B + 2), P
030 '001505': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
031 '001506': '765400103' LCAS(B + 3), E
032 '001507': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
033 '001510': '675400004' RCA(B + 4), E
034 '001511': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
035 '001512': '774400005' RCS(B + 5), P
036 '001513': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
037 '001514': '675400106' RCAS(B + 6), E
038 '001515': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
039 '001516': '774400107' RCSA(B + 7), P
040 '001517': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
041 '001520': '422000001' B = 1
042 '001521': '665400046' LUA(B + 6), E
043 '001522': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
044 '001523': '764400045' LUS(B + 5), P
045 '001524': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
046 '001525': '664400144' LUAS(B + 4), P
047 '001526': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
048 '001527': '765400143' LUSA(B + 3), E
049 '001530': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
050 '001531': '020002724' A = LP0
051 '001532': '120002725' S = LP1
052 '001533': '674400046' RUA(B + 6), P
053 '001534': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
054 '001535': '774400041' RUS(B + 1), P
055 '001536': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
056 '001537': '675400144' RUAS(B + 4), E
057 '001540': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
058 '001541': '775400140' RUSA(B + 0), E
059 '001542': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
060 " ZIE VERDER HET AFZONDERLIJKE TESTPROGRAMMA VOOR SHIFTS
061

```

```

>02 " TEST NORMEER-INSTRUCTIES
>03 '001543': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
>04 '001544': '022000000' A = 0
>05 '001545': '661000240' NORA, Z " A:= 0, B:= 26
>06 '001546': '120000075' S = B
>07 '001547': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>08 '001550': '030000075' A = -B " A:= -26
>09 '001551': '661000240' NORA, Z
>10 '001552': '120000075' S = B
>11 '001553': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>12 '001554': '022000000' A = 0
>13 '001555': '121002723' S = SGN BIT, Z " C = 1
>14 '001556': '661000340' NORAS, Z " C = 0, SCHUIFT OM TEKENBIT VAN S HEEN
>15 '001557': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>16 '001560': '120000075' S = B " B = 52
>17 '001561': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>18 '001562': '032000000' A = -0
>19 '001563': '130002723' S = -SGN BIT
>20 '001564': '660400340' NORAS, P " C = 1, SCHUIFT OM TEKENBIT HEEN
>21 '001565': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>22 '001566': '120000075' S = B " B = 52
>23 '001567': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>24
>25 " TEST F-TRANSPORT
>26 '001570': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
>27 '001571': '422002724' B = :LPO
>28 '001572': '626475400' F = MC, P
>29 '001573': '730003060' REST = -F
>30 '001574': '020003060' A = REST
>31 '001575': '120003061' S = REST[1]
>32 '001576': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>33 '001577': '120000075' S = B
>34 '001600': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>35
>36 " TEST CONDITIE-ZETTING, OF, NINT OP F-OPDRACHTEN
>37 '001601': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
>38 '001602': '022000000' A = 0
>39 '001603': '132000000' B = -0
>40 '001604': '620400073' F = A, P " C = 0, OF = 1, NINT = 0
>41 '001605': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>42 '001606': '032000000' A = -0
>43 '001607': '122000000' S = 0
>44 '001610': '620400073' F = A, P " C = 1, OF = 1, NINT = 0
>45 '001611': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>46 '001612': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
>47 '001613': '022000000' A = 0
>48 '001614': '122000000' S = 0
>49 '001615': '631000073' F = -A, Z " C = 0, OF = 0, NINT = 0
>50 '001616': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>51 '001617': '022000000' A = 0
>52 '001620': '132000000' S = -0
>53 '001621': '621000073' F = A, Z " C:= 1, OF = 0
>54 '001622': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>55 '001623': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
>56 '001624': '022000000' A = 0
>57 '001625': '120002723' S = SGN BIT
>58 '001626': '621000073' F = A, Z
>59 '001627': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
>60 '001630': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
>61 '001631': '020002732' A = D13TU " '37777'

```

```

022 '001632': '122000000' S = 0
023 '001633': '620400073' F = A, P " NINT = 0
024 '001634': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
025 '001635': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
026 '001636': '030000073' A = -A
027 '001637': '620400073' F = A, P " NINT = 0
028 '001640': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
029 '001641': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
030 '001642': '020002733' A = D14TU " '77777'
031 '001643': '620400073' F = A, P " NINT = 1
032 '001644': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
033
034 " TEST VERDERE F- EN G- OPRACHTEN
035 '001645': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
036 '001646': '422003060' B = :REST
037 '001647': '726075400' MC = F " X = F
038 '001650': '020003060' A = REST
039 '001651': '120003061' S = REST[1]
040 '001652': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
041 '001653': '120000075' S = B
042 '001654': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
043 '001655': '632000001' G = -1
044 '001656': '020000071' A = F " -0
045 '001657': '120000072' S = G " -1
046 '001660': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
047 '001661': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
048 '001662': '022000001' A = 1
049 '001663': '122000001' S = 1
050 '001664': '620000073' F = A " FH = 1, FT = 1
051 '001665': '422003060' B = :REST
052 '001666': '726175400' MC = G " NINT = 1
053 '001667': '120000075' S = B
054 '001670': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
055 '001671': '032000000' A = -0
056 '001672': '620000073' F = A
057 '001673': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
058 '001674': '720103060' REST = G " NINT = 1, WEGENS TEKENINCONSISTENTIE
059 '001675': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
060 '001676': '722075400' F = :MC " F = :DYN
061 '001677': '020000071' A = F " BEKIJK
062 '001700': '120000072' S = G " RESULTAAT
063 '001701': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
064 '001702': '120000075' S = B " IS B NIET VERANDERD ?
065 '001703': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
066 '001704': '620002726' F = FP0
067 '001705': '601402730' F + FP2, E " +
068 '001706': '020000071' A = F " BEKIJK
069 '001707': '120000072' S = G " RESULTAAT
070 '001710': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
071 '001711': '620002726' F = FP0
072 '001712': '611402730' F = FP2, E " -
073 '001713': '020000071' A = F " BEKIJK
074 '001714': '120000072' S = G " RESULTAAT
075 '001715': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
076 '001716': '620002726' F = FP0
077 '001717': '701402730' F * FP2, E " *
078 '001720': '020000071' A = F " BEKIJK
079 '001721': '120000072' S = G " RESULTAAT
080 '001722': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
081 '001723': '620002726' F = FP0

```

```

082 '001724': '711402730' F / FP2, E " /
083 '001725': '020000071' A = F " BEKIJK
084 '001726': '120000072' S = G " RESULTAAT
085 '001727': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
086 '001730': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
087 '001731': '620102724' G = LP0
088 '001732': '601502725' G + LP1, E
089 '001733': '020000071' A = F
090 '001734': '120000072' S = G
091 '001735': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
092 '001736': '620102724' G = LP0
093 '001737': '611502725' G = LP1, E
094 '001740': '020000071' A = F
095 '001741': '120000072' S = G
096 '001742': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
097 '001743': '620102724' G = LP0
098 '001744': '701502725' G + LP1, E
099 '001745': '020000071' A = F
100 '001746': '120000072' S = G
101 '001747': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
102 '001750': '620102724' G = LP0
103 '001751': '711502725' G / LP1, E
104 '001752': '020000071' A = F
105 '001753': '120000072' S = G
106 '001754': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
107
108 " TEST SPRONG-OPDRACHTEN
109 '001755': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
110 '001756': '120002747' S = GOTOL1 " SPRONG-OPDRACHT
111 '001757': '160000000' M(0) = S " IN M(0)
112 '001760': '222000001' S = 1
113 '001761': '760000071' LUS(25) " S = 2**25 + 0
114 '001762': '520000074' GOTO(S) " S-STER = 0, -> OT:= 0, EN SPRINGT VANDAAR TERUG
115 '001763': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
116 '001764':
L1:
117 '001764': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
118 '001765': '122000000' S = 0
119 '001766': '500000074' JUMP(S) " DOET NIETS
120 '001767': '020002723' A = SGN BIT
121 '001770': '000000073' A + A " OF:= 1
122 '001771': '502100001' U, JUMP(1) " WORDT UITGEVOERD
123 '001772': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
124 '001773': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
125 '001774': '502100001' U, JUMP(1) " SPRINGT NIET
126 '001775': '112000001' S - 1 " WORDT UITGEVOERD
127 '001776': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
128 '001777': '462076402' B = :MTL1 " B = :MT(Q)
129 '002000': '400002734' B + D18
130 '002001': '536075401' GOTO(:MC(1)) " GOTO(:DYN), NAAR MTL1(1)
131 '002002':
MTL1:
132 '002002': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
133 '002003': '120000075' S = B
134 '002004': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
135
136 " TEST REPETERENDE SPRONGEN
137 '002005': '122000012' S = 10
138 '002006': '160000005' COUNT5 = S " STARJWAARDE
139 '002007': '020002723' A = SGN BIT
140 '002010': '000000073' A + A " OF:= 1
141 '002011': '592102013' U, REP5(:L2) " WORDT UITGEVOERD

```

```

742 '002012': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
743 '002013': '560001073' L2:
744 '002013': '1200000005' S = COUNT5 " IS NU 9
745 '002014': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
746 '002015': '1600000003' COUNT3 = S
747 '002016': '0220000000' A = 0
748 '002017': '0020000001' L3:
749 '002017': '0020000001' A + 1 " TE HERHALEN ACTIE
750 '002020': '546402017' REP3P(:L3)
751 '002021': '1200000003' S = COUNT3 " COUNT3 = -0
752 '002022': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
753 '002023': '1220000014' S = 12
754 '002024': '1600000006' COUNT6 = S
755 '002025': '0220000000' A = 0
756 '002026': '0020000001' L4:
757 '002026': '0020000001' A + 1
758 '002027': '555402026' REP6E(:L4)
759 '002030': '1200000006' S = COUNT6 " COUNT6 = -1
760 '002031': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
761 '002032': '0600000000' COUNT0 = A
762 '002033': '1220000000' S = 0
763 '002034': '541002037' L5:
764 '002034': '541002037' REP0Z(:L6) " ALLEEN ALS COUNT0 = 0
765 '002035': '1020000001' S + 1
766 '002036': '522002034' GOTO(:L5)
767 '002037': '0200000000' L6:
768 '002037': '0200000000' A = COUNT0
769 '002040': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
770
771 " TEST SUBN
772 '002041': '5024000000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
773 '002042': '1220000000' S = 0
774 '002043': '560002045' SUB(:L7)
775 '002044': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
776 '002045': '0200000010' L7:
777 '002045': '0200000010' A = LINK
778 '002046': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
779 '002047': '1230000000' S = 0, Z " C! = 0
780 '002050': '566302052' N, SUB3(:L8) " NIET DOEN
781 '002051': '1020000001' S + 1 " WEL DOEN
782 '002052': '577001001' L8:
783 '002052': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
784 '002053': '572202055' Y, SUB5(:L9) " WEL DOEN
785 '002054': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
786 '002055': '0200000015' L9:
787 '002055': '0200000015' A = LINK5
788 '002056': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
789 '002057': '020002723' A = SGN BIT
790 '002060': '0000000073' A + A " OF! = 1
791 '002061': '561102063' U, SUB8(:L10) " DOEN
792 '002062': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
793 '002063': '0200000020' L10:
794 '002063': '0200000020' A = LINK8
795 '002064': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
796
797 " OM GOTOR, JUMPR EN SUBC TE KUNNEN TESTEN,
798 " MOETEN WE EERST DE GEDRAGINGEN VAN IV, OV, EN BT TESTEN
799
800 " TEST OV, IV, BT
801 '002065': '5024000000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0

```

```

802 '002066': '760061000' OVON
803 '002067': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
804 '002070': '660061000' OVOFF
805 '002071': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
806 '002072': '120002746' S = CRASH
807 '002073': '160000030' CH = S " CHARONINGREEP-PLAATS
808 '002074': '760060000' IVON
809 '002075': '660060000' IVOFF " GEEN HELE INSTRUCTIE MOREND
810 '002076': '120002745' S = SUB15PUSTAT
811 '002077': '160000030' CH = S " CHARONINGREEP PONST NU STATUS
812 '002100': '760060000' IVON
813 '002101': '102000001' S + 1 " WACHTEN OP DE KLAP
814 " INGREEP KOMT MIER
815 '002102': '660071005' IFOFF(IP) " IP-LEZER IF WEG, ALLES NU RUSTIG
816 '002103': '760072022' LVIFON(PUNCH)
817 '002104': '660072022' LVIFOFF(PUNCH) " TE KORT VOOR EEN INGREEP
818 '002105': '422002740' B = :ZERO
819 '002106': '766075400' MEMPROT " VOOR ALLE ZEKERHEID
820
821 " TEST SUBC
822 '002107': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
823 '002110': '422002766' B = :STACK
824 '002111': '572476400' SUBC(:MT) " ONGEVEER MC = T, TEGELIJKERTIJD SUBC(:DYN)
825 '002112': '120000075' S = B " B = :STACK[1]
826 '002113': '026075377' A = MC[-1] " LINKC, B := :STACK
827 '002114': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
828 '002115': '022001212' A = :DUMMY " ADRES VAN DUMMY ROUTINE
829 '002116': '066075400' MC = A " WORDT OP STAPEL GELEGD, B := :STACK[1]
830 '002117': '566475377' SUBC(MC[-1]) " SPRONGADRES UIT STACK[1-1], B := :STACK[0],
831 " LINK NAAR STACK[0], B := :STACK[1], DUS
832 " LINK WORDT OVER SPRONGADRES HEENGESCHREVEN
833 " DUMMY ROUTINE BESTAAT UIT GOTOR(MC[-1]),
834 " VERLAAGT DUS B
835 '002120': '020002766' A = STACK " MOET DE LINK ZIJN
836 '002121': '120000075' S = B " B = :STACK
837 '002122': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
838
839 '002123': '020002721' A = OV BIT " IN BESTUURTOESTAND
840 '002124': '120002753' S = SUBC DUMMY " SUBC, DIRECT
841 '002125': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
842 '002126': '020002721' A = OV BIT " IN BESTUURTOESTAND
843 '002127': '120002754' S = SUBC DUMMY ADDR " SUBC, INHOUDELIJK
844 '002130': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
845 '002131': '020002721' A = OV BIT " IN BESTUURTOESTAND
846 '002132': '120002755' S = SUBC GATE " PROTECTIEPOORT, DIRECT
847 '002133': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
848 '002134': '020002721' A = OV BIT " IN BESTUURTOESTAND
849 '002135': '120002756' S = SUBC GATE ADDR " PROTECTIEPOORT, INHOUDELIJK
850 '002136': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
851
852 " GOTOR IS VOOR HET GROOTSTE DEEL AL GETEST
853 '002137': '120000076' S = T
854 '002140': '370002723' S := -SGN BIT " S := LINK
855 '002141': '102000004' S + 4 " CORRECTIE
856 '002142': '520400074' GOTOR(S)
857 '002143': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
858 " SPRONG MOET HIER TERECHTKOMEN
859 '002144': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
860
861 " TEST BT, HET VERLATEN VAN DE BESTUURSTOESTAND

```

```

862 " VOOR MET PONSSEN VAN RESULTATEN WORDT EEN FOUT-ADRES-INGREEP GEBRUIKT
863 '002145': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
864 '002146': '120002745' S = SUB15PUSTAT
865 '002147': '160000032' WA = S " FOUT-ADRES-INGREEP PLAATS
866 '002150': '120002722' S = D25 " '200 000 000'
867 '002151': '500400074' JUMPR(S) " BT:= U, IV:= OV:= 1
868 '002152': '120000076' S = T " BEKIJK RESULTAAT
869 '002153': '526076377' GOTO(MT[-1]) " INGREEP, OM STATUS TE PONSSEN
870 '002154': '502400000' JUMPR(0) " ZAL NU NIET BATEN
871 '002155': '526076377' GOTO(MT[-1]) " INGREEP, OM STATUS TE PONSSEN
872 '002156': '422002766' B = :STACK
873 '002157': '120000076' S = T " BEKIJK TOESTAND IN DE WERELD
874 '002160': '562400404' SUBC(:PUNCH_GATE) " PROTECTIEPOORT, :STAT, KOMT TERUG MET BT = 0
875 '002161': '120000076' S = T " BEKIJK TOESTAND IN DE WERELD
876 '002162': '560400476' SUBC(PUNCH_GATE_ADDR) " PROTECTIEPOORT, STAT, KOMT TERUG MET BT = 0
877 '002163': '120000076' S = T " BEKIJK TOESTAND IN DE WERELD
878 '002164': '526076377' GOTO(MT[-1]) " INGREEP, OM STATUS TE PONSSEN
879 '002165': '573476400' SUBCD(:MT) " = SUBC(:MT) ALS BT = 0
880 '002166': '126075377' S = MC[-1] " LINK
881 '002167': '526076377' GOTO(MT[-1]) " INGREEP, OM STATUS TE PONSSEN
882 '002170': '562400410' SUBC(:OPEN_GATE) " BT = 1, IV = 0, OV = 1
883 '002171': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
884 '002172': '760060000' IVON " IV:= 1
885 '002173': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
886 '002174': '573476400' SUBCD(:MT) " IV:= U.
887 '002175': '120000076' S = T " METEEN KIJKEN
888 '002176': '026075377' A = MC[-1]
889 '002177': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
890
891 " TEST OV TIJDENS FOUTINGREEP EN
892 " TEKENCONSISTENTIE VAN T (D26 = D18) TIJDENS SUBC
893 '002200': '760061000' OVON
894 '002201': '120002750' S = READ T " S = T
895 '002202': '160000032' WA = S
896 '002203': '032400001' A = -1, P " C1= 1
897 '002204': '566473400' SUBC(MA) " ADRESINGREEP, IV:= 0, OV:= 0
898 '002205': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
899
900 " TEST DO, DOS
901 '002206': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
902 '002207': '570402751' DO(AMT255) " A = :MT(255)
903 '002210': '570402752' DO(SMT) " S = MT
904 '002211': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
905 '002212': '422002766' B = :STACK
906 '002213': '120002745' S = SUB15PUSTAT
907 '002214': '166075400' MC = S " INSTRUCTIE OP STAPEL
908 '002215': '020002723' A = SGN BIT
909 '002216': '000000073' A + A " OF:= 1
910 '002217': '576575377' U,DO(MC[-1])
911 '002220': '020000075' A = B
912 '002221': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
913 '002222': '032400074' A = -:S, P " A = -60, C = 1
914 '002223': '120002724' S = LPO " ALTIJD GOED
915 '002224': '571700074' N,DOS(S) " S = :S, DO(S), A+S, A:= -0
916 '002225': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
917
918 " TEST CLP, INT
919 '002226': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
920 '002227': '020002725' A = LP1 " LP:= 1
921 '002230': '660063000' CLP " C1= 1

```

```

922 '002231': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
923 '002232': '120002724' S = LP0 " LP:= 0
924 '002233': '660063000' CLP " C:= 0
925 '002234': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
926 '002235': '622000001' G = 1
927 '002236': '712000002' F / 2
928 '002237': '726175400' MC = G " NINT:= 1
929 '002240': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
930 '002241': '660064000' INT " NINT:= 0, C:= 1
931 '002242': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
932 '002243': '660164000' U,INT " NINT:= 0, C:= 1
933 '002244': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
934
935 " TEST SNELLE REGISTERTRANSPORTEN
936 '002245': '022000000' A = 0
937 '002246': '120002725' S = LP1
938 '002247': '660000440' '660 000 440' " TRAS
939 '002250': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
940 '002251': '022000000' A = 0
941 '002252': '660100440' '660 100 440' " U, TRAS
942 '002253': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
943 '002254': '033000001' A = -1, Z " C = 1
944 '002255': '670500402' '670 500 402' " U,TRBNA,P , C:= 0
945 '002256': '120000075' S = B
946 '002257': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
947 '002260': '671400501' '671 400 501' " TRSNB,E , C:= 1
948 '002261': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
949
950 " TEST VAN DE TRANSPUT BESTUUR- EN LEESOPDRACHTEN
951 " DE OPDRACHTEN AFON EN AFOFF WORDEN NIET GETEST
952 '002262': '660060000' IVOFF
953 '002263': '120002757' S = IFONU
954 '002264': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
955 '002265': '422000000' B = 0
956 '002266': '660075000' IFA(0)
957 '002267': '764075001' IFS(B + 1)
958 '002270': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
959 '002271': '120002760' S = IFOFF0
960 '002272': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
961 '002273': '422000000' B = 0
962 '002274': '664075000' IFA(B)
963 '002275': '760075001' IFS(1)
964 '002276': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
965 '002277': '120002762' S = LVIFOFF0
966 '002300': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
967 '002301': '422000000' B = 0
968 '002302': '660076000' LVIFA(0)
969 '002303': '764076001' LVIFS(B + 1)
970 '002304': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
971 '002305': '120002761' S = LVIFON0
972 '002306': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
973 '002307': '422000000' B = 0
974 '002310': '664076000' LVIFA(B)
975 '002311': '760076001' LVIFS(1)
976 '002312': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
977
978 '002313': '120002757' S = IFONU
979 '002314': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
980 '002315': '422000000' B = 0
981 '002316': '020002724' A = LP0 " D25 = 1, D12 = 0

```



```

982 '002317': '660075100' IFAC(0)
983 '002320': '120002725' S = LP1 " D24 = 1
984 '002321': '764075101' IFSC(B + 1)
985 '002322': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
986 '002323': '120002760' S = IFOFF0
987 '002324': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
988 '002325': '422000000' B = 0
989 '002326': '020002724' A = LP0 " D25 = 1, D12 = 0
990 '002327': '664075100' IFAC(B)
991 '002330': '120002725' S = LP1 " D24 = 1
992 '002331': '760075101' IFSC(1)
993 '002332': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
994 '002333': '120002762' S = LVIFOFF0
995 '002334': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
996 '002335': '422000000' B = 0
997 '002336': '020002724' A = LP0 " D25 = 1, D12 = 0
998 '002337': '660076100' LVIFAC(0)
999 '002340': '120002725' S = LP1 " D24 = 1
1000 '002341': '764076101' LVIFSC(B + 1)
1001 '002342': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1002 '002343': '120002761' S = LVIFON0
1003 '002344': '564001163' SUB2(:DO FF) " WIJZIG FLIPFLOPS
1004 '002345': '422000000' B = 0
1005 '002346': '020002724' A = LP0 " D25 = 1, D12 = 0
1006 '002347': '664076100' LVIFAC(B)
1007 '002350': '120002725' S = LP1 " D24 = 1
1008 '002351': '760076101' LVIFSC(1)
1009 '002352': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1010
1011 '002353': '023000000' A = 0, Z " C:= 0
1012 '002354': '661175001' U, IFA(1), Z " IF VAN BANDPONSER, C:=1
1013 '002355': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1014 '002356': '131002723' S = -SGN BIT, Z " S:= '377 777 777', C:= 1
1015 '002357': '761175100' U, IFSC(U), Z " C:= 0
1016 '002360': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1017 '002361': '131000074' S = -S, Z " C:= 1
1018 '002362': '761176101' U, LVIFSC(1), Z " SIGN BIT ALTIJD 0, DUS C:= 0
1019 '002363': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1020 '002364': '120002745' S = SUB15PUSTAT
1021 '002365': '160000030' CH = S " CHARONINGREEP PONST STATUS
1022 '002366': '760060000' IVON " MOREND
1023 '002367': '102000001' S + 1 " WACHT
1024 '002370': '760071044' IFON(NA DEV) " FORCEER INGREEP OP NIET-AANWEZIG APPARAAT
1025 " DAT DAARVOOR GESCHIKT IS
1026 '002371': '660071044' IFOFF(NA DEV)
1027
1028 " TEST DYNAMISCHE STUPTOESTANDEN
1029 '002372': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
1030 '002373': '120002763' S = SUBL14
1031 '002374': '160000030' CH = S
1032 '002375': '760071005' IFON(IP) " IP-LEZER
1033 '002376': '422002766' B = !STACK
1034 '002377': '122000000' S = 0
1035 '002400': '562401200' SUBC(:DYST S) " BT:= U, IV:= 1, OT:= '777 777'
1036 " CHARON INGREEP, BT:= 1, IV:= 0
1037
1038 '002401': " L14:
1038 '002401': '020002766' A = STACK " LINK VOOR INGREEP
1039 '002402': '120000010' S = LINK " LINK NA INGREEP
1040 '002403': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1041 '002404': '120002764' S = SUBL15

```

```

1042 '002405': '160000030' CH = S
1043 '002406': '120002737' S = DYST NBT " S:= NBT + '777 777'
1044 '002407': '112002412' S = !L15[1] " S:= NBT + '777 777' - !L15 - 1
1045 '002410': '500400074' JUMPR(S) " OT:= '777 777' - !L15 - 1 + !L15 = '777 776',
1046 " DE TWEDE DYNAMISCHE STOP
1047 '002411': " L15:
1048 '002411': '020000010' A = LINK " LINK NA INGREEP
1049 '002412': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1050 '002413': '660071005' !FOFF(IP)
1051
1052 " TEST ITVON EN PARITEITSINGREEP
1053 '002414': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
1054 '002415': '120002746' S = CRASH
1055 '002416': '160000030' CH = S " GEEN CHARONINGREEP
1056 '002417': '160000032' WA = S " GEEN ADRESINGREEP
1057 '002420': '120002745' S = SUB15PUSTAT
1058 '002421': '160000031' WP = S " ADRES VOOR PARITEITSINGREEP
1059 '002422': '760061000' OVON " OV:= 1
1060 '002423': '422002766' B = !STACK
1061 '002424': '760062000' ITVON
1062 '002425': '166075400' MC = S " STACK[0]
1063 '002426': '760062000' ITVON
1064 '002427': '166075377' S = -MC[-1] " LEEST FOUTE PARITEIT, C:= 1
1065 '002430': '020000075' A = B
1066 '002431': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1067 '002432': '166075400' MC = S " STACK[0]
1068 '002433': '760062000' ITVON
1069 '002434': '166075377' S = -MC[-1] " LEEST GOEDE PARITEIT, C:= 0
1070 '002435': '020000075' A = B
1071 '002436': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1072 '002437': '760062000' ITVON
1073 '002440': '166075400' MC = S " STACK[0]
1074 '002441': '760062000' ITVON
1075 '002442': '166075377' S = MC[-1] " LEEST FOUTE PARITEIT, S:= -0
1076 '002443': '020000075' A = B
1077 '002444': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1078 '002445': '102000001' S + 1
1079 '002446': '166075400' MC = S " STACK[0]
1080 '002447': '760062000' ITVON
1081 '002450': '166075377' S + MC[-1] " LEEST GOEDE PARITEIT
1082 '002451': '020000075' A = B
1083 '002452': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1084 '002453': '120002744' S = MCS " HAAL 'MC = S' IN S
1085 '002454': '570400074' DO(S) " SCHRIJF HET OP DE STACK
1086 '002455': '760062000' ITVON
1087 '002456': '576475377' DO(MC[-1]) " HAAL 'MC = S' VAN DE STACK, VERLAAG B
1088 " SCHRIJF S IMPARITAIR OP DE STACK EN VERHOOG B
1089 '002457': '576475377' DO(MC[-1]) " PARITEITSFOUT
1090 '002460': '020000075' A = B
1091 '002461': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1092
1093 '002462': '160003060' REST = S " REST PARITAIR
1094 '002463': '760062000' ITVON
1095 '002464': '160103060' PLUSS(REST) " DOET HET OOK
1096 '002465': '620103060' G = REST " INGREEP
1097 '002466': '120002724' S = LPO
1098 '002467': '760062000' ITVON
1099 '002470': '160003060' REST = S " REST IMPARITAIR, D.W.Z. LP IN HET GEHEUGEN IS 1
1100 '002471': '120402740' S = ZERO, P " LP:= 1, C:= 0
1101 '002472': '760062000' ITVON

```

```

1102 '002473': '120003060' S = REST " LP:= 1, CI:= 1
1103 '002474': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1104 '002475': '120402720' S = ONE, P " LP:= 0, CI:= 0
1105 '002476': '760062000' ITVON
1106 '002477': '120003060' S = REST " LP:= 1, CI:= 1
1107 '002500': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1108 '002501': '120402740' S = ZERO, P " LP:= 1, CI:= 0
1109 '002502': '760062000' ITVON
1110 '002503': '100003060' S + REST " LP:= 1, CI:= 0
1111 '002504': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1112
1113 " INHOUELIJKE SPRONG DOOR PROTECTIEPOORT,
1114 " WAARBIJ HET SPRONGADRES IMPARITAIR IS
1115 '002505': '122000407' S = DUMMY GATE
1116 '002506': '760062000' ITVON
1117 '002507': '160000474' BAD ADDR = S " IN PROTECTIEPOORTTRAJECT
1118 '002510': '512400000' JUMPR(-0) " BT:=0
1119 '002511': '422002766' B = STACK
1120 '002512': '560400474' SUBC(BAD ADDR) " HET ADRES WORDT ZONDER GEHEUGENPROTECTIE
1121 " OPGEHAALD, GEEFT PARITEITSINGREEP, MAAR IN DE LINK
1122 " IS TOCH BT = 1
1123 '002513': '562400410' SUBC(:OPEN GATE) " BT:= 1, NOG DOOF
1124
1125 '002514': '122000000' S = 0
1126 '002515': '760062000' ITVON
1127 '002516': '160000030' CH = S " CHARONINGREEP MET PARITEITSFOUT
1128 '002517': '760071005' IFON(IP) " IP-LEZER
1129 '002520': '760060000' IVON
1130 '002521': '102000001' S + 1 " WACHTEN OP DE KLAP
1131 " CHARONINGREEP, GEEFT PARITEITSFOUT, PARITEITSINGREEP MET OV = 0
1132 '002522': '660071005' IFOFF(IP) " KAN NOG NET
1133
1134 " TEST PROTECTIEMECHANISME
1135 '002523': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0
1136 '002524': '422002741' B = PROTW " DP = 0000000011111111,
1137 '002525': '766075400' MEMPROT " GP = 1000010001000000, VOOR EERSTE HELFT M = 0
1138 '002526': '120000075' S = B
1139 '002527': '577001001' SUB15(:PUSTAT) " PONS STATUS
1140 '002530': '120002746' S = CRASH
1141 '002531': '160000030' CH = S " GEEN CHARONINGREEP
1142 '002532': '160000032' WA = S " GEEN ADRESINGREEP
1143 '002533': '160000031' WP = S " GEEN PARITEITSINGREEP
1144 '002534': '120002745' S = SUB15PUSTAT
1145 '002535': '160000033' PR = S " ONTVANKELIJK VOOR PROTECTIEINGREEP
1146 '002536': '120002724' S = LP0
1147 '002537': '160004777' M[' 4 777'] = S
1148 '002540': '102000001' S + 1
1149 '002541': '160005000' M[' 5 000'] = S
1150 '002542': '102000001' S + 1
1151 '002543': '160010000' M['10 000'] = S
1152 '002544': '102000001' S + 1
1153 '002545': '160010777' M['10 777'] = S
1154 '002546': '102000001' S + 1
1155 '002547': '160011000' M['11 000'] = S
1156 '002550': '102000001' S + 1
1157 '002551': '160011777' M['11 777'] = S
1158 '002552': '102000001' S + 1
1159 '002553': '160012000' M['12 000'] = S
1160 '002554': '500402722' JUMPR(D25) " BT:=40, IV:= OVI:= 1
1161 '002555': '120001000' S = M['1000']

```

```

1162 '002556': '120004777' S = M('14777')
1163 '002557': '120005000' S = M('5000') " INGREEP
1164 '002560': '160007777' M('7777') = S
1165 '002561': '160010000' M('10000') = S " INGREEP
1166 '002562': '120010000' S = M('10000')
1167 '002563': '120010777' S = M('10777')
1168 '002564': '120011000' S = M('11000') " INGREEP
1169 '002565': '120011777' S = M('11777') " INGREEP
1170 '002566': '120012000' S = M('12000')
1171 '002567': '160000077' D = S " MOET GOED GAAN
1172 '002570': '122000001' S = 1
1173 '002571': '160000007' COUNT = S
1174 '002572': " L12:
1175 '002572': '556402572' REPP(:L12) " COUNT-PLAATSEN ZIJN VRIJ
1176 '002573': '576002575' SUB7(:L13) " LINK0 - LINK7
1177 '002574': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NIET UITGEVOERD WORDEN
1178 '002575': " L13:
1179 '002575': '561001073' SUB8(:CRASH1) " MAG NIET GOED GAAN
1180
1181 '002576': '422002766' B = :STACK
1182 '002577': '560400476' SUBC(PUNCH GATE ADDR) " PROTECTIEPOORT
1183 '002600': '422005000' B = '5000'
1184 '002601': '562401073' SUBC(:CRASH1) " DP = 0, GP = 1
1185 '002602': '422010000' B = '10000'
1186 '002603': '562401073' SUBC(:CRASH1) " DP = 1, GP = 0
1187 '002604': '422002766' B = :STACK
1188 '002605': '562400410' SUBC(OPEN GATE) " BT: = 1
1189
1190 '002606': '122000000' S = 0
1191 '002607': '561001202' SUB8(:SET PROT) " ALLE DP'S EN GP'S WORDEN 0
1192 '002610': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1193 '002611': '120002753' S = SUBC DUMMY " SUBC, DIRECT
1194 '002612': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1195 '002613': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1196 '002614': '120002754' S = SUBC DUMMY ADDR " SUBC, INHOUDELIJK
1197 '002615': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1198 '002616': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1199 '002617': '120002755' S = SUBC GATE " PROTECTIEPOORT, DIRECT
1200 '002620': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1201 '002621': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1202 '002622': '120002756' S = SUBC GATE ADDR " PROTECTIEPOORT, INHOUDELIJK
1203 '002623': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1204
1205 '002624': '120002742' S = DP ON
1206 '002625': '561001202' SUB8(:SET PROT) " ALLE DP'S WORDEN 1, ALLE GP'S 0
1207 '002626': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1208 '002627': '120002753' S = SUBC DUMMY " SUBC, DIRECT
1209 '002630': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1210 '002631': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1211 '002632': '120002754' S = SUBC DUMMY ADDR " SUBC, INHOUDELIJK
1212 '002633': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1213 '002634': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1214 '002635': '120002755' S = SUBC GATE " PROTECTIEPOORT, DIRECT
1215 '002636': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1216 '002637': '020002722' A = D25 " IN NIET-BESTUURTOESTAND
1217 '002640': '120002756' S = SUBC GATE ADDR " PROTECTIEPOORT, INHOUDELIJK
1218 '002641': '564001100' SUB2(:SUBC TEST)
1219
1220 " TEST ADRES INGREEP
1221 '002642': '502400000' JUMPR(0) " ALLE EENBIT-REGISTERS WORDEN 0

```

1222	'002643'	'120002746'	S = CRASH	
1223	'002644'	'160000030'	CH = S	" GEEN CHARONINGREEP
1224	'002645'	'160000031'	WP = S	" GEEN PARITEITINGREEP
1225	'002646'	'160000033'	PR = S	" GEEN PROTECTIEINGREEP
1226	'002647'	'120002745'	S = SUB15PUSTAT	
1227	'002650'	'160000032'	WA = S	
1228	'002651'	'032000001'	A = -1	
1229	'002652'	'760061000'	OVON	" WAS 0, WORDT 1
1230	'002653'	'062073400'	A = :MA	" METEEN PROBEREN
1231	'002654'	'062073401'	A = :MA[1]	" MAG , A:= +0
1232	'002655'	'577001001'	SUB15(:PUSTAT)	" PONS STATUS
1233	'002656'	'020002737'	A = DYST NBT	
1234	'002657'	'062073400'	A = :MA	" A:= A-STER = '777 777', BESTAAND
1235	'002660'	'577001001'	SUB15(:PUSTAT)	" PONS STATUS
1236	'002661'	'062073401'	A = :MA[1]	" A-STER + 1 = '1 000 000', NIET BESTAAND,
1237				" DUS INGREEP
1238	'002662'	'020002736'	A = EOM1	
1239	'002663'	'062073400'	A = :MA	" WEL BESTAAND, MAG DUS
1240	'002664'	'577001001'	SUB15(:PUSTAT)	" PONS STATUS
1241	'002665'	'026073400'	A = MA	" NIET AANWEZIG
1242	'002666'	'520002723'	GOTO(SGN BIT)	
1243	'002667'	'520002736'	GOTO(EOM1)	
1244	'002670'	'020002736'	A = EOM1	
1245	'002671'	'066073400'	MA = A	" NIET AANWEZIG
1246	'002672'	'422000000'	B = 0	
1247	'002673'	'572476400'	SUBC(:MT)	" MOET GOED GAAN
1248	'002674'	'120000075'	S = B	
1249	'002675'	'026075377'	A = MC[-1]	" LINKC
1250	'002676'	'577001001'	SUB15(:PUSTAT)	" PONS STATUS
1251	'002677'	'120002737'	S = DYST NBT	
1252	'002700'	'112000002'	S = 2	" NIET-BESTAANDE DERDE DYNAMISCHE STOP
1253	'002701'	'520000074'	GOTO(S)	" ADRESINGREEP, GEEN GOTOR(S) WEGENS MOEILIJKHEDEN
1254				" MET BT
1255	'002702'	'422002743'	B = :WA PROT	" VERWIJST NAAR EERSTE NIET-AANWEZIGE GEHEUGENKAST
1256	'002703'	'766075400'	MEMPROT	" STAAT NIET IN 'T BOEK, GEEFT WEL INGREEP
1257	'002704'	'432002740'	B = -:ZERO	
1258	'002705'	'766075400'	MEMPROT	" IDEM
1259	'002706'	'120002765'	S = SUBL16	
1260	'002707'	'160000032'	WA = S	
1261	'002710'	'120002750'	S = READ T	
1262	'002711'	'020002735'	A = EOM	
1263	'002712'	'166073377'	MA[-1] = S	" EEN NA LAATSTE EN
1264	'002713'	'166073400'	MA = S	" LAATSTE GEHEUGENPLAATS BEVATTEN 'S = T'
1265	'002714'	'536073377'	GOTO(:MA[-1])	" OT := EOM - 1
1266	'002715'		L16:	
1267	'002715'	'020000010'	A = LINK	" OT TIJDENS DE INGREEP
1268	'002716'	'577001001'	SUB15(:PUSTAT)	" PONS STATUS
1269				
1270	'002717'	'577001035'	SUB15(:TERM)	" EINDE X8 TEST

```

1275 " CONSTANTEN
1276
1277 '002720': ONE:
1278 '002720': '000000001' +1
1279 '002721': OV BIT:
1280 '002721': '100000000' '100 000 000'
1281 '002722': D25:
1282 '002722': '200000000' '200 000 000'
1283 '002723': SGN BIT:
1284 '002723': '400000000' '400 000 000'
1285 '002724': LP0:
1286 '002724': '252525252' '252 525 252'
1287 '002725': LP1:
1288 '002725': '525252525' '525 252 525'
1289 '002726': FP0:
1290 '002726': '773105056' '+.636363636363636'
1291 '002727': '213505643' " 7/11
1292 '002730': FP2:
1292 '002730': '004746666' -1.571428571429
1292 '002731': '733333332' " -11/7
1293 '002732': D13T0:
1294 '002732': '000037777' '37 777'
1295 '002733': D14T0:
1296 '002733': '000077777' '77 777'
1297 '002734': D18:
1298 '002734': '001000000' '1 000 000'
1299 '002735': EOM:
1300 '002735': '000177777' (MEM LENGTH - 1)
1301 '002736': EOM1:
1302 '002736': '000200000' (MEM LENGTH)
1303 '002737': DYST NBT:
1304 '002737': '200777777' '200 777 777'
1305
1306 " PROTECTIEWOORDEN
1307
1308 '002740': '000000000' ZERO: +0
1309 '002741': PROTW:
1310 '002741': '140000104' '140 000 104'
1311 '002742': DP ON:
1312 '002742': '060000000' '060 000 000'
1313 '002743': WA PROTW:
1314 '002743': '000200000' (MEM LENGTH)
1315
1316 " INSTRUCTIES
1317
1318 '002744': MCS:
1319 '002744': '166075400' MC = S
1320 '002745': SUB15PUSTAT:
1321 '002745': '577001001' SUB15(:PUSTAT)
1322 '002746': CRASH:
1323 '002746': '560001073' SUB(:CRASH1) " MAG NOOIT VOORKOMEN
1324 '002747': GOTOL1:
1325 '002747': '522001764' GOTO(:L1)
1326 '002750': READ T:
1327 '002750': '120000076' S = T
1328 '002751': AMT255:
1329 '002751': '062076777' A = :MT[255]
1330 '002752': SMT:
1331 '002752': '126076400' S = MT
1332 '002753': SUBC DUMMY:

```

```

1333 '002753': '562401212' SUBC(:DUMMY)
1334 '002754': SUBC DUMMY ADDR:
1335 '002754': '560401213' SUBC(DUMMY ADDR)
1336 '002755': SUBC GATE:
1337 '002755': '562400407' SUBC(:DUMMY GATE)
1338 '002756': SUBC GATE ADDR:
1339 '002756': '560400475' SUBC(DUMMY GATE ADDR)
1340 '002757': IFON0:
1341 '002757': '760071000' IFON(0)
1342 '002760': IFOFF0:
1343 '002760': '660071000' IFOFF(0)
1344 '002761': LVIFON0:
1345 '002761': '760072000' LVIFON(0)
1346 '002762': LVIFOFF0:
1347 '002762': '660072000' LVIFOFF(U)
1348 '002763': SUBL14:
1349 '002763': '560002401' SUB(:L14)
1350 '002764': SUBL15:
1351 '002764': '560002411' SUB(:L15)
1352 '002765': SUBL16:
1353 '002765': '560002715' SUB(:L16)
1354
1355 '002766': STACK:
1356 '002766': 'SKIP' 58 " OOK MD-TRAJECT
1357 '003060': REST:
1358 1 'END'

```







PUSTAT			532	534	536	538	540	543	545	547	549	553
			555	557	559	567	571	575	577	581	583	592
			594	601	605	610	614	619	624	628	632	640
			642	646	654	659	663	665	670	675	680	685
			691	696	701	706	717	724	727	734	745	752
			760	769	778	783	788	795	803	805	827	837
			859	883	885	889	898	904	912	916	922	925
			929	931	933	939	942	946	948	958	964	970
			976	985	993	1001	1009	1013	1016	1019	1040	1049
			1066	1071	1077	1083	1091	1103	1107	1111	1139	1232
			1245	1240	1250	1268	1321					
READT	M['002750']	1	26	894	1261	+1326						
REGISIEKS	M['001160']	4	189	192	204	+255						
REGMASK	M['001136']	4	188	191	+230							
RESI	M['003060']	1	24	361	375	379	380	382	435	438	457	461
			590	591	636	638	639	651	658	1093	1095	1096
			1099	1102	1106	1110	+1357					
REF	M['001022']	2	86	+106	139							
RETURN	M['001122']	4	188	+210	225							
SAVEA	M['001063']	2	85	87	114	+148	158					
SAVEB	M['001065']	2	85	89	116	+150						
SAVES	M['001064']	2	85	88	115	+149	157					
SAVEWA	M['001161']	4	189	194	212	+257						
SETPROT	M['001202']	1	34	+295	1191	1206						
SUNBIT	M['002723']	1	24	176	418	448	449	452	453	456	573	579
			720	739	789	854	908	1014	1242	+1283		617
SMT	M['002752']	1	27	903	+1330							
STACK	M['002766']	1	24	359	392	463	471	474	823	835	872	905
			1038	1060	1119	1181	1187	+1355				1033
SUBJDPUSTAT	M['002745']	1	25	810	864	906	1020	1057	1144	1226	+1320	
SUBCDUMMY	M['002753']	1	32	840	1193	1208	+1332					
SUBCDUMMYADDR	M['002754']	1	32	843	1196	1211	+1334					
SUBCGATE	M['002755']	1	33	846	1199	1214	+1336					
SUBCGATEADDR	M['002756']	1	33	849	1202	1217	+1338					
SUBCTEST	M['001100']	1	32	+181	841	844	847	850	1194	1197	1200	1203
			1212	1215	1218							1209
SUBL14	M['002763']	1	34	1030	+1348							
SUBL15	M['002764']	1	34	1041	+1350							
SUBL16	M['002765']	1	34	1259	+1352							
TERM	M['001035']	1	24	+119	1270							
TESTDEV1	'000003'	1	+20	279								
TESTDEV2	'000023'	1	+21	269	281							
TESTDEV3	'000046'	1	+22	281								
TRANSBIN	M['001044']	2	86	103	+128							
WA	M['000032']	1	+30	193	196	213	865	895	1056	1142	1227	1260
WAPROIW	M['002743']	1	27	1255	+1313							
WP	M['000031']	1	+29	1058	1143	1224						
ZERO	M['002740']	1	27	818	1100	1108	1257	+1308				

1212/2-10/ 0 22200.0 GRUNE

.....220

1  
03902 11680944  
10034 44370  
5/86 90322



SIMULATIE BEEINDIGD MET FOUTNUMMER 1

REGISTERS

TLINK	000 777777	FH	560 001073	FT	577 001001	A	120 200000	S	120 177777	B	777 775037
OR	520 400027	ADDR	000 000027	M	000 777777	IR ADDR	000 000000				
JCNT (DEC)	6061	CCS (DEC)	216048 +	2083		DRUM CNT (DEC)	0				

VORIGE SPRONGADRESSEN

-1	001035	-2	001044	-3	000 002720	-4	001035	-5	001026	-6	001026	-7	001026	-8	001031
-9	001026	-10	001026	-11	001026	-12	001031	-13	001026	-14	001026	-15	001026	-16	000 002717
-17	120 200000	-18	002715	-19	001035	-20	001026	-21	001026	-22	001026	-23	001026	-24	001031
-25	001026	-26	001026	-27	001031	-28	001026	-29	001026	-30	001026	-31	100 002706	-32	001035

PROJECTIEBITS

KAST 0	DP 1111	GP	00000000000000000000000000000000
KAST 1	DP 1111	GP	00000000000000000000000000000000
KAST 2	DP 1111	GP	00000000000000000000000000000000
KAST 3	DP 1111	GP	00000000000000000000000000000000

CHARON

APPARAAT	AF	IF	LVIF
0	0	0	1
1	0	0	1
2	0	0	1
3	0	0	1
4	0	0	1
5	0	0	1
6	0	0	1
7	0	0	1
8	0	0	1
9	0	0	1
10	0	0	1
11	0	0	1
12	0	0	1
13	0	0	1
14	0	0	1
15	0	0	1
16	0	0	1
17	0	0	1
18	0	1	0
19	0	0	1
20	0	0	1
21	0	0	1
22	0	0	1
23	0	0	1
24	0	0	1
25	0	0	1
26	0	0	1
27	0	0	1
28	0	0	1
29	0	0	1
30	0	0	1
31	0	0	1
32	0	0	1
33	0	0	1
34	0	0	1

\*\*\*\*\*

GLHEUWENDUMP VAN 000000 TOT 177777

	.....0	.....1	.....2	.....3	.....4	.....5	.....6	.....7
LOC 000000 - 000007	100 002674	302 001120		777 777777		000 000011	777 777776	777 777777
LOC 000010 - 000017	120 200000		100 002642			000 002054		322 002574
LOC 000020 - 000027	120 002626							000 777777
LOC 000030 - 000037	560 001073	560 001073	560 002715	560 001073	560 001073			
LOC 000050 - 000057	302 001120							
LOC 000070 - 000077								302 001120
LOC 000080 - 000087								302 001120
LOC 000090 - 000097	302 001120				022 025252	577 001001	526 475377	526 475377
LOC 000100 - 000107	022 052525	577 001001	526 075377					
LOC 000110 - 000117						000 000407	000 000404	302 001120
LOC 000120 - 000127	302 001120							
LOC 000130 - 000137	000 000000	060 001063	160 001064	460 001065	422 000003	460 001067	574 441067	432 000004
LOC 000140 - 000147	000 000000	060 001063	160 001066	120 001066	660 063000	102 300200	121 101000	522 301044
LOC 000150 - 000157	770 000125	362 000077	160 001066	120 001066	760 300107	522 300102	422 000001	471 101067
LOC 000160 - 000167	640 000002	760 071022	403 000001	122 300000	520 400027	120 002734	112 000001	160 000027
LOC 000170 - 000177	522 301006	020 001063	120 001064	420 001065	160 001062	122 000060	160 000210	160 000211
LOC 000180 - 000187	122 000177	432 000001	470 001067	522 001012	771 000062	512 200003	522 001022	000 000000
LOC 000190 - 000197	120 001061	160 000212	760 070022	120 000211	120 177777	777 775037	000 000177	777 777777
LOC 000200 - 000207	000 001060	001 001061		120 200000	020 002722	261 000076	520 202723	512 000001
LOC 000210 - 000217	120 000027	120 001064	120 001063	660 061000	720 001161	620 001134	720 000032	022 000020
LOC 000220 - 000227	160 001157	260 001136	060 001160	620 000032	022 000777	120 000160	500 400074	570 401157
LOC 000230 - 000237	060 000007	622 001136	602 000001	426 072400	720 000032	520 400012	260 002725	502 000001
LOC 000240 - 000247	032 000777	526 076377	556 401112	620 001161	522 001130	522 000126	377 000000	000 000000
LOC 000250 - 000257	260 002724	120 000075	577 001001	522 001122	000 000400	000 000477	000 000500	000 100000
LOC 000260 - 000267	000 000001	000 000050	000 000077	000 000377	377 177777	400 000000	777 777777	560 400475
LOC 000270 - 000277	000 177777	000 200000	001 000000	100 000000	060 000007	622 000174	422 000023	602 000001
LOC 000280 - 000287	200 000000	560 001073	577 001001	022 000003	520 400012	000 000003	004 000000	004 000023
LOC 000290 - 000297	020 000074	006 072400	570 400073	556 401167	766 075400	102 020000	003 020000	522 301203
LOC 000300 - 000307	100 002737	520 400074	030 001211	422 000074	660 072022	502 400000	022 000000	132 000000
LOC 000310 - 000317	520 400020	000 200000	526 475377	000 001212	422 001773	124 040000	034 037776	577 001001
LOC 000320 - 000327	577 001001	120 001772	030 001772	577 001001	022 001774	126 073405	577 001001	122 001400
LOC 000330 - 000337	622 001772	126 072000	026 072777	577 001001	577 001001	026 076400	126 076400	577 001001
LOC 000340 - 000347	026 074777	577 001001	126 075400	026 075400	422 002766	460 000077	022 003060	064 040000
LOC 000350 - 000357	460 000077	026 077400	126 077400	577 001001	026 000400	126 071412	577 001001	022 000012
LOC 000360 - 000367	466 073400	002 000001	064 040071	726 173412	422 003060	076 075400	166 075400	476 075400
LOC 000370 - 000377	066 077401	466 073366	126 001366	577 001001	020 000075	577 000001	422 000076	024 040000
LOC 000380 - 000387	120 003060	020 003061	577 001001	120 003062	020 000075	577 000001	072 075777	120 000075
LOC 000390 - 000397	124 037774	577 001001	422 002766	162 075000	120 002724	577 000001	130 002725	577 001001
LOC 000400 - 000407	577 001001	502 400000	120 002725	577 001001	132 400000	577 001001	123 000000	577 001001
LOC 000410 - 000417	130 002724	577 001001	122 400000	577 001001	133 400000	577 001001	123 400000	577 001001
LOC 000420 - 000427	133 000000	577 001001	121 002723	577 001001	000 000000	432 000003	400 000000	120 000075
LOC 000430 - 000437	502 400000	022 000005	060 000000	032 000004	000 000000	160 003060	121 002737	377 777777
LOC 000440 - 000447	577 001001	122 002461	160 000077	120 002724	000 002723	577 000001	502 100000	130 000223
LOC 000450 - 000457	502 400000	121 002724	101 002725	020 002723	000 002723	577 000001	502 100000	130 000223
LOC 000460 - 000467	110 002723	577 001001	502 100000	130 002723	020 003060	164 040000	446 075400	120 000075
LOC 000470 - 000477	020 003060	577 001001	422 002766	142 075400	020 000075	577 001001	452 075400	062 075400
LOC 000480 - 000487	120 000075	577 001001	422 002766	464 040000	467 175400	020 002766	120 000075	577 001001
LOC 000490 - 000497	502 400000	120 002724	020 002725	340 000073	240 000074	340 000073	577 001001	030 002724
LOC 000500 - 000507	270 002725	130 000073	577 001001	502 400000	122 423420	221 002724	577 001001	120 002724
LOC 000510 - 000517	020 002725	622 000001	200 400072	577 001001	022 000000	132 000000	632 000001	200 000072
LOC 000520 - 000527	577 001001	022 000000	122 000000	303 000001	577 001001	313 000001	577 001001	502 400000
LOC 000530 - 000537	133 000001	760 000001	761 002000	577 001001	502 400000	020 002724	120 002725	422 000001
LOC 000540 - 000547	664 400000	577 001001	765 400001	577 001001	664 400102	577 001001	765 400103	577 001001
LOC 000550 - 000557	675 400004	577 001001	774 400005	577 001001	675 400106	577 001001	774 400107	577 001001
LOC 000560 - 000567	422 000001	665 400046	577 001001	764 400045	577 001001	664 400144	577 001001	765 400143
LOC 000570 - 000577	577 001001	020 002724	120 002725	674 400046	577 001001	774 400041	577 001001	675 400144
LOC 000580 - 000587	577 001001	775 400140	577 001001	502 400000	022 000000	661 000240	120 000075	577 001001
LOC 000590 - 000597	030 000075	661 000240	120 000075	577 001001	022 000000	121 002723	661 000340	577 001001

	.....0	.....1	.....2	.....3	.....4	.....5	.....6	.....7
LOC 001560 - 001567	120 000075	577 001001	032 000000	130 002723	660 400340	577 001001	120 000075	577 001001
LOC 001570 - 001577	502 400000	422 002724	626 475400	730 003060	020 003060	120 003061	577 001001	120 000075
LOC 001600 - 001607	577 001001	502 400000	022 000000	132 000000	620 400073	577 001001	032 000000	122 000000
LOC 001610 - 001617	620 400073	577 001001	502 400000	022 000000	122 000000	631 000073	577 001001	022 000000
LOC 001620 - 001627	132 000000	621 000073	577 001001	502 400000	022 000000	120 002723	621 000073	577 001001
LOC 001630 - 001637	502 400000	020 002732	122 000000	620 400073	577 001001	502 400000	030 000073	620 400073
LOC 001640 - 001647	577 001001	502 400000	020 002733	620 400073	577 001001	502 400000	422 003060	726 075400
LOC 001650 - 001657	020 003060	120 003061	577 001001	120 000075	577 001001	632 000001	020 000071	120 000072
LOC 001660 - 001667	577 001001	502 400000	022 000001	122 003001	620 000073	422 003060	726 175400	120 000075
LOC 001670 - 001677	577 001001	032 000000	620 000073	502 400000	720 103060	577 001001	722 075400	020 000071
LOC 001700 - 001707	120 000072	577 001001	120 000075	577 001001	620 002726	601 402730	020 000071	120 000072
LOC 001710 - 001717	577 001001	620 002726	611 402730	020 000071	120 000072	577 001001	620 002726	701 402730
LOC 001720 - 001727	020 000071	120 000072	577 001001	620 002726	711 402730	020 000071	120 000072	577 001001
LOC 001730 - 001737	502 400000	620 102724	601 502725	020 000071	120 000072	577 001001	620 102724	611 502725
LOC 001740 - 001747	020 000071	120 000072	577 001001	620 102724	701 502725	020 000071	120 000072	577 001001
LOC 001750 - 001757	620 102724	711 502725	020 000071	120 000072	577 001001	502 400000	120 002747	160 000000
LOC 001760 - 001767	122 000001	760 000071	520 000074	560 001073	577 001001	122 000000	500 000074	020 002723
LOC 001770 - 001777	000 000073	502 100001	560 001073	577 001001	502 100001	112 000001	577 001001	462 076402
LOC 002000 - 002007	400 002734	536 075401	560 001073	120 000075	577 001001	122 000012	160 000005	020 002723
LOC 002010 - 002017	000 000073	552 102013	560 001073	120 000005	577 001001	160 000003	022 000000	002 000001
LOC 002020 - 002027	546 402017	120 000003	577 001001	122 000014	160 000006	022 000000	002 000001	555 402026
LOC 002030 - 002037	120 000006	577 001001	060 000000	122 000000	541 002037	102 000001	522 002034	020 000000
LOC 002040 - 002047	577 001001	502 400000	122 000000	560 002045	560 001073	020 000010	577 001001	123 000000
LOC 002050 - 002057	566 302052	102 000001	577 001001	572 202055	560 001073	020 000015	577 001001	020 002723
LOC 002060 - 002067	000 000073	561 102063	560 001073	020 000020	577 001001	502 400000	760 061000	577 001001
LOC 002070 - 002077	660 061000	577 001001	120 002746	160 000030	760 060000	660 060000	120 002745	160 000030
LOC 002100 - 002107	760 060000	102 000001	660 071005	760 072022	660 072022	422 002740	766 075400	502 400000
LOC 002110 - 002117	422 002766	572 476400	120 000075	026 075377	577 001001	022 001212	066 075400	566 475377
LOC 002120 - 002127	020 002766	120 000075	577 001001	020 002721	120 002753	564 001100	020 002721	120 002754
LOC 002130 - 002137	564 001100	020 002721	120 002755	564 001100	020 002721	120 002756	564 001100	120 000076
LOC 002140 - 002147	370 002723	102 000004	520 400074	560 001073	577 001001	502 400000	120 002745	160 000032
LOC 002150 - 002157	120 002722	500 400074	120 000076	526 076377	502 400000	526 076377	422 002766	120 000076
LOC 002160 - 002167	562 400404	120 000076	560 400476	120 000076	526 076377	573 476400	126 075377	526 076377
LOC 002170 - 002177	562 400410	577 001001	760 060000	577 001001	573 476400	120 000076	026 075377	577 001001
LOC 002200 - 002207	760 061000	120 002755	160 000032	032 400001	566 473400	577 001001	502 400000	570 402751
LOC 002210 - 002217	570 402752	577 001001	422 002766	120 002745	166 075400	020 002723	000 000073	576 575377
LOC 002220 - 002227	020 000075	577 001001	032 400074	120 002724	571 700074	577 001001	502 400000	020 002725
LOC 002230 - 002237	660 063000	577 001001	120 002724	660 063000	577 001001	622 000001	712 000002	726 175400
LOC 002240 - 002247	577 001001	660 064000	577 001001	660 164000	577 001001	022 000000	120 002725	660 000440
LOC 002250 - 002257	577 001001	022 000000	660 100440	577 001001	033 000001	670 500402	120 000075	577 001001
LOC 002260 - 002267	671 400501	577 001001	660 060000	120 002757	564 001163	422 000000	660 075000	764 075001
LOC 002270 - 002277	577 001001	120 002760	564 001163	422 000000	664 075000	760 075001	577 001001	120 002762
LOC 002300 - 002307	564 001163	422 000000	660 076000	764 076001	577 001001	120 002761	564 001163	422 000000
LOC 002310 - 002317	664 076000	760 076001	577 001001	120 002757	564 001163	422 000000	020 002724	660 075100
LOC 002320 - 002327	120 002725	764 075101	577 001001	120 002760	564 001163	422 000000	020 002724	664 075100
LOC 002330 - 002337	120 002725	760 075101	577 001001	120 002762	564 001163	422 000000	020 002724	660 076100
LOC 002340 - 002347	120 002725	764 076101	577 001001	120 002761	564 001163	422 000000	020 002724	664 076100
LOC 002350 - 002357	120 002725	760 076101	577 001001	023 000000	661 175001	577 001001	131 002723	761 175100
LOC 002360 - 002367	577 001001	131 000074	761 176101	577 001001	120 002745	160 000030	760 060000	102 000001
LOC 002370 - 002377	760 071044	660 071044	502 400000	120 002763	160 000030	760 071045	422 002766	122 000000
LOC 002400 - 002407	562 401200	020 002766	120 000010	577 001001	120 002764	160 000030	120 002737	112 002412
LOC 002410 - 002417	500 400074	020 000010	577 001001	660 071085	502 400000	120 002746	160 000030	160 000032
LOC 002420 - 002427	120 002745	160 000031	760 061000	422 002766	760 062000	166 075400	760 062000	136 075377
LOC 002430 - 002437	020 000075	577 001001	166 075400	760 062000	136 075377	020 000075	577 001001	760 062000
LOC 002440 - 002447	166 075400	760 062000	116 075377	020 000075	577 001001	102 000001	166 075400	760 062000
LOC 002450 - 002457	106 075377	020 000075	577 001001	120 002744	570 400074	760 062000	576 475377	576 475377
LOC 002460 - 002467	020 000075	577 001001	160 003060	760 062000	160 103060	620 103060	120 002724	760 062000
LOC 002470 - 002477	160 003060	120 002740	760 062000	120 003060	577 001001	120 402720	760 062000	120 003060

	.....0	.....1	.....2	.....3	.....4	.....5	.....6	.....7
LOC 002500 - 002507	577 001001	120 402740	760 062000	100 003060	577 001001	122 000407	760 062000	160 000474
LOC 002510 - 002517	512 400000	422 002766	560 400474	562 400410	122 000000	760 062000	160 000030	760 071005
LOC 002520 - 002527	760 060000	102 000001	660 071005	502 400000	422 002741	766 075400	120 000075	577 001001
LOC 002530 - 002537	120 002746	160 000030	160 000032	160 000031	120 002745	160 000033	120 002724	160 004777
LOC 002540 - 002547	102 000001	160 005000	102 000001	160 000000	102 000001	160 010777	102 000001	160 011000
LOC 002550 - 002557	102 000001	160 011777	102 000001	160 012000	500 402722	120 000000	120 004777	120 002000
LOC 002560 - 002567	160 007777	160 010000	120 010000	120 010777	120 011000	120 010777	120 012000	160 000077
LOC 002570 - 002577	122 000001	160 000007	556 402572	576 002575	560 001073	561 001073	422 002766	560 400476
LOC 002600 - 002607	422 005000	562 401073	422 010000	562 401073	422 002766	562 400410	122 000000	561 001202
LOC 002610 - 002617	020 002722	120 002753	564 001100	020 002722	120 002754	564 001100	020 002722	120 002755
LOC 002620 - 002627	564 001100	020 002722	120 002756	564 001100	120 002742	561 001202	020 002722	120 002753
LOC 002630 - 002637	564 001100	020 002722	120 002754	564 001100	020 002722	120 002755	564 001100	020 002722
LOC 002640 - 002647	120 002756	564 001100	502 400000	120 002746	160 000030	160 000031	160 000033	120 002745
LOC 002650 - 002657	160 000032	032 000001	760 061000	062 073400	062 073401	577 001001	020 002737	062 073400
LOC 002660 - 002667	577 001001	062 073401	020 002736	062 073400	577 001001	026 073400	520 002723	520 002736
LOC 002670 - 002677	020 002736	066 073400	422 000000	572 476400	120 000075	026 075377	577 001001	120 002737
LOC 002700 - 002707	112 000002	520 000074	422 002743	766 075400	432 002740	766 075400	120 002765	160 000032
LOC 002710 - 002717	120 002750	020 002735	166 073377	166 073400	536 073377	020 000010	577 001001	577 001035
LOC 002720 - 002727	000 000001	100 000000	200 000000	400 000000	252 525252	525 252525	773 105056	213 505643
LOC 002730 - 002737	004 746666	733 333332	000 037777	000 077777	001 000000	000 177777	000 200000	200 777777
LOC 002740 - 002747	000 000000	140 000104	060 000000	000 200000	166 075400	577 000001	560 001073	522 001764
LOC 002750 - 002757	120 000076	062 076777	126 076400	562 401212	560 401213	562 400407	560 400475	760 071000
LOC 002760 - 002767	660 071000	760 072000	660 072000	560 002401	560 002411	560 002715	322 002606	000 000012
LOC 003050 - 003057								000 003061
LOC 003060 - 003067		000 000000	777 774715					
LOC 003070 - 003077				000 001772				
LOC 004770 - 004777								252 525252
LOC 005000 - 005007	252 525253							252 525252
LOC 007770 - 007777								252 525255
LOC 010000 - 010007	252 525254							252 525257
LOC 010770 - 010777								
LOC 011000 - 011007	252 525256							
LOC 011770 - 011777								
LOC 012000 - 012007	252 525260							
LOC 100000 - 100007	302 001120							
LOC 177770 - 177777								

120 000076 120 000076

\*\*\*\*\*



1/11/72- 93

D 2220U.53 DICKGRUNE

37

19

57	178	178
23808244	24004730	
12903	33137	
4752	444743	



## 10. Detailtests op de EL X8.

Voor het schrijven van de X8-simulator bleek het nodig een aantal kwesties aangaande de werking van de EL X8 op te helderen. Soms ontstonden de vragen door onduidelijke uitleg of ontbrekende informatie in het Reference Manual, vaak ook rezen de vragen doordat bij het draaien van het testprogramma (zie hoofdstuk 9) de EL X8 anders reageerde dan verwacht.

Hieronder volgt een lijst, in willekeurige volgorde, van tests die gedaan werden om deze vragen te beantwoorden.

- 10.1. Volgens Reference Manual A4.9.1. zijn B-gemodificeerde schuifopdrachten over meer dan 31 plaatsen ongedefinieerd. De uitgebreide beschrijving (Reference Manual A4.9.2.) houdt in dat botweg over meer dan 31 plaatsen geschoven wordt. Het gerucht wilde dat het CRO erdoor in een "loop" raakt en de opdracht niet afmaakt. Bij tests bleek dat telkens alleen de laatste 5 bits van de schuifafstand beschouwd werden; geen van beide bovenstaande effecten werd waargenomen.
- 10.2. De tekenbit van het T-register bevat een kopie van C. De link die tijdens een subroutinesprong weggeschreven wordt, bevat echter een nul als tekenbit. Nu is het bekend, dat, wanneer de EL X8 stopt op een subroutinesprong (b.v. ten gevolge van een adresfout) het T-register, zoals dat uit de lampjes blijkt, als tekenbit een nul bevat en geen kopie van C, m.a.w. het is de link. De vraag rijst nu of in de machine tijdens een subroutinesprong T inderdaad de link bevat. De enige manier om T tijdens de sprong te zien te krijgen, is de volgende. In M[26] (de adresfoutplaats) wordt de opdracht S = T geplaatst; vervolgens wordt een subroutinesprong met adresfout uitgevoerd en wel wegens B negatief. De sprong wordt dan afgebroken nog voor de link weggeschreven wordt, en inplaats ervan wordt S = T gedaan. De aldus verkregen waarde van T bleek echter wel degelijk in de tekenbit een kopie van C te bevatten.
- 10.3. Het samenspel tussen LP, C en de opdracht ITVDN was onduidelijk (zie Reference Manual A6.3.6.). Het volgende blijkt het geval te zijn.
- 10.3.1. De volgende opdrachten zijn de enige die LP beïnvloeden; LP wordt gelijk aan de pariteitsbit (bij oneven pariteit) van de uit het geheugen gehaalde operand.

R = + x	A 'x' x	MULS(x)
R + $\bar{x}$	A '+' x	MULAS(x)
x + R	S 'x' x	DIVA(x)
PLUSR(x)	S '+' x	DIVAS(x)
MINR(x)		

- 10.3.2. De volgende opdrachten zijn de enige die door ITV beïnvloed worden. De werking wordt hier gegeven voor het geval dat ITV true is.

$R = + x$

Als de operand van goede pariteit is, wordt C 0, en bij een foute operand 1. In beide gevallen wordt het bitpatroon van de operand in het register gehaald, en LP gelijk gemaakt aan de pariteitsbit zoals dat uit het geheugen gekomen is.

$R + x$

Onafhankelijk van de pariteit van de operand wordt het bitpatroon van de operand bij het register opgeteld (resp. van het register afgetrokken), en LP gelijk gemaakt aan de pariteitsbit zoals dat uit het geheugen gekomen is.

$x = + R$

Het bitpatroon uit het register wordt in het geheugen geschreven, voorzien van een foute pariteitsbit.

$x + R$ , PLUSR(x), MINR(x)

Als de geheugenoperand foute pariteit heeft, volgt een pariteitsingreep als OV true is, anders stopt de machine. Als de geheugenoperand goede pariteit heeft, wordt LP gelijk gemaakt aan de (goede) pariteitsbit, het rekenwerk gedaan en het resultaat naar het geheugen geschreven, voorzien van een foute pariteitsbit.

- 10.3.3. Tijdens het testen bleek dat de EL X8 bij een opdracht MULS(x) met operand van foute pariteit in een "loop" raakt; de opdracht werd niet afgemaakt. Deze hardware fout is inmiddels door Electrologica hersteld.

- 10.4. Zoals in 5.10. al werd opgemerkt, kunnen niet alle IF's true gemaakt worden, noch kunnen alle LVIF's false gemaakt worden. Hieronder volgt een lijst van alle 40 IF's en LVIF's in de volgorde waarin ze door het CRO uitgelezen kunnen worden. Een X geeft aan dat het onderhavige register variabel is (d.w.z. zowel true als false gemaakt kan worden), een - dat de waarde vast is (false voor IF, true voor LVIF),

app.no.	IF	LVIF	apparaat
39	X	X	klok
38	X	X	reset
37	X	X	foutdetector
36	X	X	
35	X	-	
34	X	-	
33	-	-	
32	-	-	
0	X	X	handlezer 1
1	X	X	telex
2	X	X	keyboard
3	X	X	commandotelex

4	X	X	keyboard commandotelex
5	X	X	bandlezer 2, IP-lezer
6	X	X	telex
7	X	X	keyboard
8	X	X	telex
9	X	X	keyboard
10	X	X	bandlezer 3
11	X	X	regeldrukker
12	X	X	PX-kanaal
13	X	X	XP-kanaal
14	X	-	
15	X	-	
16	X	X	keyboard
17	X	X	telex
18	X	X	bandponser 1
19	X	X	bandponser 2
20	X	X	bandponser 3
21	X	X	plotter
22	-	-	
23	-	-	
24	X	X	schijven
25	X	X	kaartlezer
26	X	X	kaartponser
27	X	X	trommel
28	X	X	magneetband eenheden
29	X	X	
30	-	-	
31	-	-	

Uit bovenstaande lijst blijkt dat nummers 36 en 29 de enige niet-aanwezige apparaten zijn waarvan IF en LVIF naar behoren werken.

- 10.5. In het Reference Manual A6.3.6. staat dat er "totdat de opdracht volgend op een ITV-zetting is uitgevoerd, niet op ingrepen gereageerd wordt". Dit is maar betrekkelijk waar; op CHARON-ingrepen wordt inderdaad niet gereageerd, terwijl protectie-ingrepen niet op kunnen treden aangezien de uitvoering van ITVON eist dat BI = true. Pariteits- en adres-ingrepen kunnen echter wel degelijk optreden. Hier rijst dan de vraag of de ten gevolge van de ingreep uitgevoerde opdracht nog wordt uitgevoerd met ITV = true. Bij experimenten bleek dit bij pariteitsingrepen telkens niet het geval te zijn, terwijl bij adresingrepen het gedrag grillig was; soms werd dan de opdracht in M[26] wel met ITV = true uitgevoerd. Zie verder 5.9.
- 10.6. De EL X8 heeft drie opdrachten die impliciet B ophogen, t.w. de uit-opdrachten met MC-adressering, de stapelende subroutinesprong en de opdracht MEMPROT. Bij positieve B is de werking duidelijk, bij negatieve B is de werking volgens het Reference Manual ongedefinieerd.

Experimenteel blijkt het volgende:

- a. Bij uit-opdrachten met MC-adressering (b.v.  $B = -10$ ,  $MC[11] = A$ ) wordt ook een negatieve  $B$  met 1 opgehoogd, tenzij  $B = -0$ , welke dan overgaat in  $+0$ .
- b. Bij de SUBC-opdracht met  $B \leq -0$  volgt een adresingreep.
- c. Bij de opdracht MEMPROT geeft  $B < -0$  een adresingreep terwijl voor  $B = -0$  het woord  $M[0]$  gebruikt wordt en  $B$  de waarde  $+0$  krijgt. De ophoging van  $B$  geschiedt dus kennelijk zonder 'end-around-carry'.

10.7. Een pariteits-, adres- of protectie-ingreep kan alleen optreden als OV true is. In de link die tengevolge van de subroutinesprong weggeschreven wordt, is bit24 dus altijd true en draagt als zodanig geen informatie. de bit kan daarom gebruikt worden om antwoord te geven op een vraag die in het ingreep-programma gesteld moet worden, namelijk: "Is deze ingreep ontstaan door een fout van het lopende programma of doordat het lopende programma door een CHARON-ingreep onderbroken werd en de opdracht in  $M[24]$  de foutingreep veroorzaakte?". Uit de beschrijving in het Reference Manual A6.3.3. blijkt inderdaad dat in de weggeschreven link de notitie  $OV = \underline{\text{false}}$  wordt gemaakt indien "de foutingreep is opgetreden tijdens de honorering van een CHARON- of operateurs-ingreep". Dit gebeurt echter niet. Deze fout is niet door Electrologica hersteld.

10.8. Bij het lezen van de beschrijving van de opdracht  $DOS(x)$  rijst de vraag, wat  $DOS(S)$  doet. Het antwoord is conform de beschrijving: het adres van de operand (d.w.z. 60, zijnde het adres van  $S$ ) wordt in  $S$  gehaald, waarna de operand,  $S$ , wordt uitgevoerd. Het getal 60 wordt dus als opdracht, d.w.z. als  $A + M[60]$  uitgevoerd.  $M[60]$  is echter weer  $S$  en bevat 60; het totaaleffect is dus:

$$\begin{aligned} S &= 60 \\ A &+ 60 \end{aligned}$$

Uit de tijdsdiagrammen die bij de EL X8 behoren blijkt dat de stappen inderdaad met zekerheid in de hierboven genoemde volgorde uitgevoerd worden.

10.9. De opdracht  $U,GOTO(x)$  heeft als eigenschap dat tijdens de sprong OF false gemaakt wordt. Als  $x$  een woord van foute pariteit is, wordt de sprong ergens middenin afgebroken en volgt een ingreep. Volgens het Reference Manual A5.2.3. is het "undefined" tot hoever de opdracht heeft plaats gehad. Inderdaad blijkt dat bij de opdracht  $U,GOTO(\text{woord van foute pariteit})$  OF soms wel en soms niet "gecleard" wordt.

Iets dergelijks zou ook moeten gelden voor de in-opdrachten met MC-adressering waarbij de geheugenoperand van foute pariteit is; hierbij zou  $B$  ook soms wel en soms niet afgelaagd moeten zijn. Dit effect werd niet waargenomen;  $B$  behield altijd zijn oude waarde.

- 10.10. De werking van ITV beperkt zich tot de volgende opdracht. De verwachting is, dat wanneer dit een DO-opdracht is, ITV ook zal gelden voor de hierdoor uitgevoerde opdracht, enzovoort. Dit blijkt inderdaad zo te zijn.
- 10.11. Van een aantal opdrachten wordt in het Reference Manual niet aangegeven hoe lang ze duren. De ontbrekende tijden zijn in de volgende lijst te vinden.

snelle registertransporten	2.5 mmsec
IFA, IFS, IFAC, IFSC, etc.	3.75 mmsec
IFON(n) etc.	3.75 mmsec
OVON, OVOFF, IVON, IVOFF	2.5 mmsec
ITVON	2.5 mmsec
MEMPROT	7.5 mmsec

- 10.12. Uit de beschrijving van de afhandeling van een foutingreep (zie Reference Manual A6.3.3.) blijkt dat OV false gemaakt wordt voordat de ingreepopdracht uitgevoerd wordt, terwijl de beïnvloeding van BT en IV erna komt. Dit houdt in dat, wanneer de ingreepopdracht b.v.  $S = T$  is, uit de inhoud van S moet blijken dat OV al een nieuwe waarde heeft terwijl IV en BT nog de oude waarden hebben. Dit werd experimenteel bevestigd.

Door uit te gaan van de niet-bestuurstoestand (dus BT = false, OV = IV = true) kunnen we zo de machine in een (pathologische) toestand krijgen waarbij BT = false niet impliceert dat OV = IV = true (hetgeen normaal altijd wel het geval is).

- 10.13. Conform de beschrijving (Reference Manual A5.2.2.c) treedt een protectie-ingreep op als in de niet-bestuurstoestand een sprong door een protectiepoort wordt uitgevoerd terwijl  $+0 \leq B < 256$ . Hoewel dit duidelijk met opzet gedaan is, blijkt de zin hiervan moeilijk te doorgronden. De twee meest voor de hand liggende redenen zijn onjuist.

- A. Het zou gedaan zijn om de apparaatregisters te beschermen. Echter, elk zinnig protectiesysteem werkt toch al met gedeeltelijke of gehele protectie op de eerste 512 geheugenplaatsen.
- b. Het zou gedaan zijn omdat tijdens de sprong de geheugenprotectie wordt opgeheven. Dit geldt echter beslist niet voor het wegschrijven van de link.

Drie andere redenen klinken plausibeler:

- c. Stel B zou kleiner zijn dan 16, dan kan de link wel weggeschreven worden en naar alle waarschijnlijkheid over belangrijke informatie. Het is nu echter niet duidelijk waarom de test  $B < 256$  luidt en waarom de gebruiker de plaatsen 0 tot 15 die tot het gebruikersprogramma behoren, niet mag gebruiken zoals hem dat goeddunkt.
- d. Stel dat B tussen 57 en 62 zou liggen, dan zou de link verloren gaan, terwijl bij de terugsprong uit het systeem naar het gebruikersprogramma de kleine registers en OT met onvoorspelbare waarden gevuld zouden worden wat duidelijk ongewenst is.

- e. Ook het systeem heeft voor het afhandelen van de protectiepoortroutines een stack nodig. Verder zullen een aantal protectiepoortroutines op hun beurt weer andere protectiepoortroutines aanroepen; bij een aanroep door het gebruikersprogramma zullen meegegeven parameters nauwkeurig op toelaatbaarheid getest moeten worden, terwijl bij een aanroep vanuit een andere protectiepoortroutine deze test achterwege kan blijven. Wordt de systeemstack nu in een van de trajecten M[29] tot M[56] of M[224] tot M[255] gekozen, dan blijkt uit de waarde van B na de aanroep onmiddellijk of de aanroep gedaan werd door het gebruikersprogramma ( $B \geq 256$ ) of door een ander protectiepoortprogramma ( $B < 256$ ). Het is bij deze verklaring echter niet duidelijk waarom een protectiepoortroutine die een andere wil aanroepen dit niet kan doen op een punt waar alle tests al gedaan zijn.

10.14. Uit de beschrijving van de opdracht MEMPROT (Reference Manual A5.2.5.) blijkt dat de operand met een M[B]-adressering gehaald wordt (hoewel de bitconfiguratie van de opdracht een MC-operand aanduidt). Hieruit zou volgen dat de operand een van de registers mag zijn. Dit werd experimenteel bevestigd.

10.15.1.

Uit de beschrijving van de sprong door een protectiepoort (Reference Manual A5.2.4.) zou blijken dat gedurende het halen van de operand BT true zou zijn. Treedt er dus bij het halen van de operand een pariteitsingreep op, dan wordt in de link BT = true genoteerd waaruit ten onrechte de conclusie getrokken zou kunnen worden dat de instructie die aanleiding was tot de protectie-ingreep, d.w.z. de subroutinesprong, in de bestuurstoestand uitgevoerd was.

Bovenstaand effect werd experimenteel niet gevonden; het blijkt dat tijdens het halen van de operand de geheugenprotectie uitgeschakeld wordt zonder BT te beïnvloeden.

10.15.2.

Uit dezelfde beschrijving blijkt dat de hoofdfunctie is, OT, BT en IV nieuwe waarden te geven. Het nieuwe adres dat in OT gezet moet worden kan echter niet-aanwezig of niet-bestaand zijn, in welk geval er een adresingreep optreedt. Het blijkt dan experimenteel dat het "undefined" is of de wijzigingen in BT en IV al plaats gehad hebben. Misschien is het zo zelfs mogelijk de machine in de (pathologische) toestand BT = IV = false te krijgen, hoewel dit met een beperkt aantal malen proberen niet lukte.



## 10.15.3.

Uit het voorgaande blijkt dat het protectiepoortentraject geen woorden mag bevatten, die, als adres opgevat, een fout adres zouden zijn; de gebruiker zou dan namelijk een adresingreep kunnen veroorzaken met een onontwarbare link. Het traject moet dus gevuld worden met de adressen van de routines en alle sprongen door een protectiepoort moeten inhoudelijke sprongen (STAT, STATB of DYN) zijn. Niets weerhoudt de gebruiker echter om met een directe sprong (:STAT of :DYN) door een protectiepoort te springen; de opeenvolgende adressen in het traject worden dan als opdrachten uitgevoerd (met BT = true) en wel als A + M[adres]-opdrachten. Dit kan geen kwaad, wel moet M[320] dan een sprong naar een foutmeldingsroutine bevatten.

10.16. Het bleek experimenteel dat een inhoudelijke stapelende subroutinesprong (d.w.z. SUBC(STAT), SUBC(STATB) of SUBC(DYN)) met B = +0 een adresingreep veroorzaakt; dit effect treedt niet op bij een directe stapelende subroutinesprong (d.w.z. SUBC(:STAT) of SUBC(:DYN)) met B = +0. Zulks wordt bevestigd door de bij de EL X8 behorende tijdsdiagrammen; de reden hiervan is onbekend.

10.17. De besturing van de EL X8 heeft 4 statusvariabelen, de besturingstoestand, de ingreepvergunning, de onderzoekvergunning en de CRC-toestand (DYST1/2 versus lopend); de laatste is geïmplementeerd als een bijzondere bitconfiguratie in OT, de andere zijn elk een bit. Met deze 4 variabelen (en even afziende van het verschil tussen DYST1 en DYST2) kunnen we 16 combinaties maken.

BT	IV	OV	DYST	
1	1	1	ja	het systeem wacht
1	1	1	nee	het systeem loopt
1	1	0	ja	begintoestand (IP, NB)
1	1	0	nee	systeeminitialisatie
1	0	1	ja	???
1	0	1	nee	het systeem loopt, doof
1	0	0	ja	???
1	0	0	nee	na inlezen IP-band, enz.
0	1	1	ja	???
0	1	1	nee	een gebruikersprogramma loopt
0	1	0	ja	—
0	1	0	nee	tijdens foutingreep in gebruikersprogramma
0	0	1	ja	—
0	0	1	nee	—
0	0	0	ja	—
0	0	0	nee	—

Vijf van deze combinaties kunnen niet optreden, een komt slechts in een bijzonder geval kortstondig voor, en drie werpen vragen op. Twee daarvan behelzen de toestand waarbij de machine in doofheid in DYST geraakt; in principe is de machine daardoor in een statische stop geraakt: alleen de operateur kan nog iets doen. De derde twijfelachtige toestand is die waarbij een gebruikersprogramma (in de niet-besturingstoestand) al dan niet opzettelijk in DYST geraakt; hierdoor ontstaat een voor de operateur misleidende en voor de gebruikers onprofijtelijke situatie.