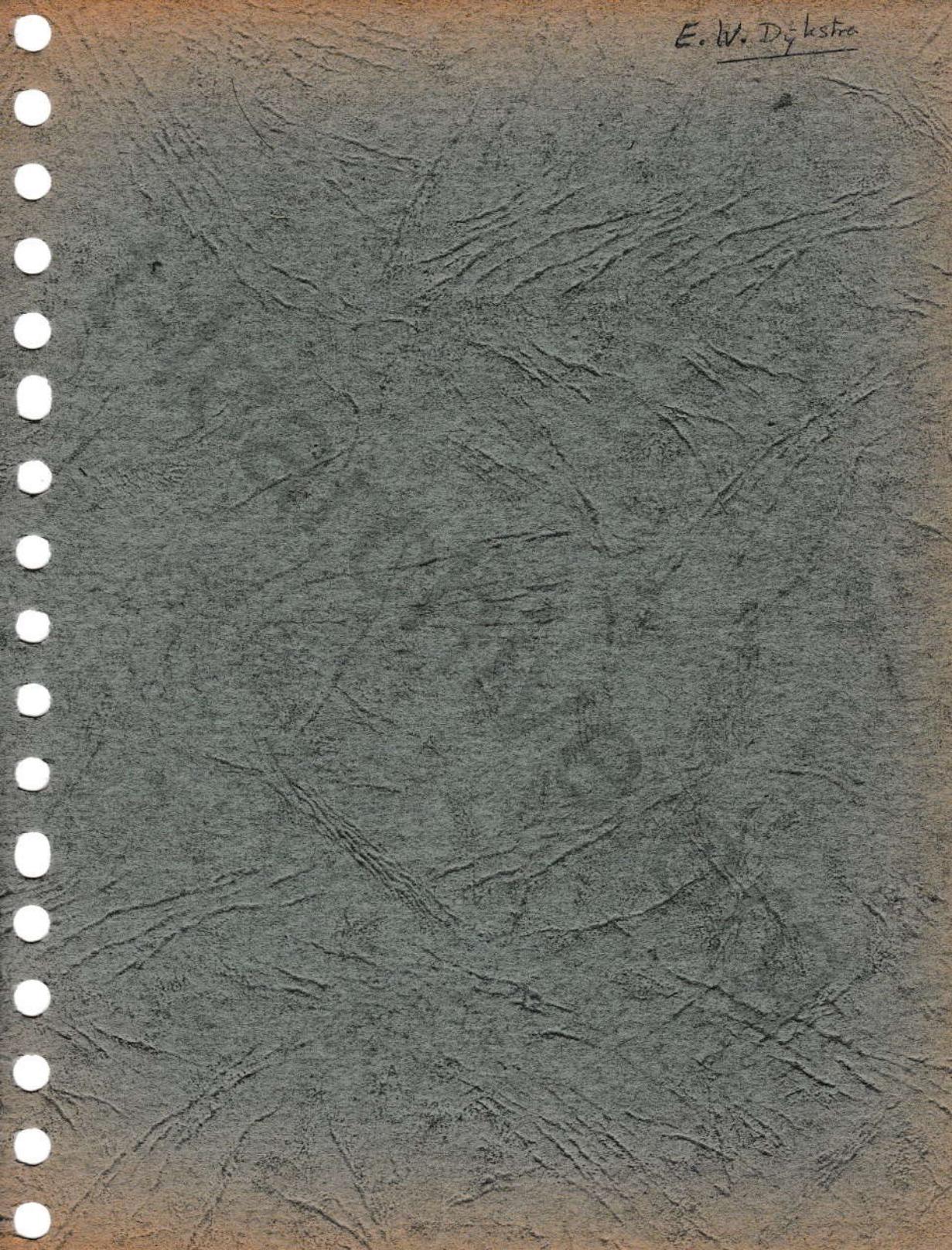


**Wigton Museum**  
**[www.t-lcarchive.org](http://www.t-lcarchive.org)**

**22-01-2020**

**EL-X1 ALGOL 60  
Compiler Notebook**

E. W. Dikstra



De gedetailleerde gang van zaken voor de eerstkomende dagen stel ik me als volgt voor. Morgenochtend, terwijl de handcodeband up to date gemaakt wordt, kunnen we al onze testgevallen in duplo op een lange band reproduceren. Het eerste exemplaar dient dan afgesloten te worden door een stukje blank tape, het tweede exemplaar dient na vier pentades blank een pentade = 4 te hebben. Dit moet straks aan de X1 aanmerkelijk handiger zijn, dan al die losse bandjes; tevens zijn we de losse doosjes kwijt.

Aan de machine verrichten we de volgende handelingen. We beginnen met het bandje van Dekker, dat het geheugen vol met 7P-opdrachten zet. Daarna lezen we de voorponsing 2CP in, dan de nieuwe handcodeband en daaroverheen de oude versie der pagina's ZFO en ZF1; daarna de band 2CPO-1, maar GVCO moet 128 zijn

Dan leggen we band met testgevallen in de bandlezer, maken het consolewoord negatief en geven, na gecontroleerd te hebben, dat de ponsen aanstaat, autostart 0: de machine stopt na compilatie van de eerste test. Aldus doen we voor alle testgevallen, iedere keer de X1 via autostart 0 startend.

De band, die hierbij geproduceerd wordt, vergelijken we met de oude resultaatbandjes: ik neem aan, dat we overeenstemming zullen constateren, met uitzondering van de extra uitgeponste GVCO.

We lezen dan opnieuw de voorponsing in, dan de nieuwe versie van de kanalen ZFO en ZF1 en maken dan onmiddelijk een biband. Ik neem nl. aan dat de controle, dat de nieuwe ponsroutine correct is, vrij veel tijd in beslag zal nemen en het lijkt me daarom prettig, om maar vast op hoop van zegen een biband te hebben.

Eigenlijk stel ik me voor, om, na weer de band 2CPO-1 in te hebben gelezen (deze immers wordt door de voorponsing overschreven) meteen het hele set opnieuw te produceren. We moeten er nl. rekening mee houden, dat de nieuwe ponsroutine goed is. We kunnen ons dan van de machine terugtrekken en de resultaatband op ons gemak bestuderen.

Ik denk niet, dat het nodig is, om van de resultaatband dan alles te controleren, het lijkt me nl. een ontzettend werk. Wellicht kunnen we iemand anders aantrekken, om deze

band te ontcijferen; beter nog kunnen we dit over een paar mensen verdelen. Totdat we de uitslag van deze controle hebben kunnen we niet veel meer doen. Wel moeten we een copie van de band 2CPO-1 hebben: een exemplaar wordt bij de biband opgeborgen, een exemplaar bij de voorponsing 2CP.

Onafhankelijk hiervan kunnen we nog wat test gevallen maken. Hier moeten bij zijn alle speciale functies, incl. "read" en "print", omdat dit de enige manier is, om te controleren, dat we ons met de prevulling van NLI niet hebben vergist. Verder is het noodzakelijk, een testgeval te construeren, waarbij de identifier van een speciale functie als parameter wordt meegegeven, zowel een keer als loze identifier, als als expressie, bv.  $\sin(x)$ .

Als ik flink ben, ga ik eveneens achter het volgende geval aan: ik herinner me, dat we, bij de bepaling, hoe lang de X1 nu eigenlijk rekende, aanvankelijk alleen het ponsen hebben kortgesloten in FOB6. Toen dit niet werkte, hebben we eveneens het typen kortgesloten en toen ging het wel. Achteraf is het mij niet duidelijk, wat voor fout er toen gemaakt is, het zou volgens mij ook met enkel typen moeten werken. Het lijkt me verstandig, om hier achteraan te gaan: het zou kunnen zijn, dat FOB6 een logische fout herbergt, die nog niet aan het licht is getreden omdat bv. al onze testgevalen output limited zijn geweest.

Om de vertaler in te lezen legt men de (nieuwste versie van de) MC-Vertaler in de bandlezer en geeft, met CW[26]=0, autostart 1. Na een paar meter is een zelf-controlerend stuk in handcode gelezen en gecontroleerd en het invoerprogramma stopt op DS. Om de rest in te lezen drukt men weer op toets 1 van het handregister. Hierna moet de bandlezer omgezet worden op 7-gatsband.

Voordat men nu de vertaler start controleert men, dat schrijfmachine en ponser aangeschakeld zijn en dat de band-voorraad in de ponser voldoende is.

Het vertaalproces zal de ALGOL-tekst twee maal lezen; pas bij de tweede keer wordt het objectprogramma uitgeponst. Als we van de ALGOL-tekst een band in duplo hebben, dan kunnen we de vertaler starten met CW[26]=1; zo nee, dan moeten we de vertaler starten met CW[26]=0, tengevolge waarvan de vertaler na de eerste lezing stopt. Men moet dan de band terugleggen en de X1 met BVA doorstarten.

Men start de vertaler met autostart 0.

Tijdens de vertaling worden de plaatsen van labels en beginpunten van procedures in de volgorde, waarin zij in de tekst voorkomen, uitgetypt. Deze plaatsbepaling geschiedt in het 32-tallig stelsel t.o.v het nog niet bekende beginpunt van het programma. Als de vertaling voltooid is, hoort de vertaler nog -O uit te typen; als er iets anders uitgetypt is, is er een fout gemaakt door de X1 of waren de beide exemplaren van de tekst niet gelijkwaardig. (Deze min nul is nl. het resultaat van een somcheck op de van de band gedestilleerde ALGOL-symbolen. De beide exemplaren van de band hoeven dus niet heptade voor heptade aan elkaar gelijk te zijn!)

Toestandsoverzichten  
LW, PW, NW, BN.

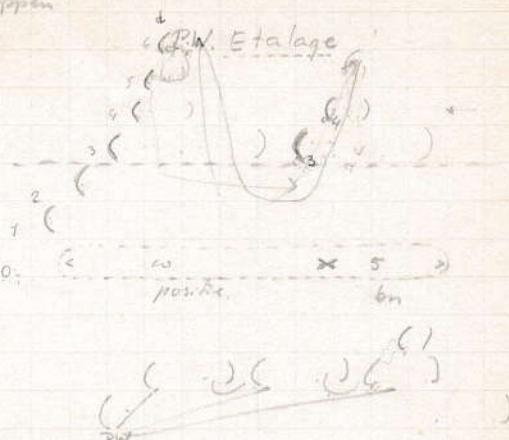
Om bij het aanroepen van een procedure altijd de kortschuiting er in te stoppen

[toestands-  
grootheden] LW ← nieuwe LW

enkelvoudige PW ← nieuwe PW.

36	4P	SA
40	3P	5 SS      positielijn
36	2LA	31 A      bn in A
36	4P	AB
64	0S	0 ETAB      positielijn PW(BN)
36	4P	SB

208us.



Explieke aanroep: alleen nieuwe PW in etalage zetten; RETURN met PW & BN van manne  
toestand oorspronkelijke etalage  
impl. subr en formele procedure. PW en BN van blokken van call

FORMELE implicaties: je begint met de combinatie PW & BN de etalage op te date te maken; voor de formele call roept je de parameter lijst dan normaal aan.

LW ← LW.

NW: interne v.d. procedure

links

PW

BN: o.m.v. schets.

← nieuwe PW

$$LW = 16 X_1$$

$$NW = 17 X_1$$

$$(PW = 19 X_1)$$

$$BN = 20 X_1$$

## (0) UDD UPDATE DISPLAY

DA O Z EO DI  
 → 0 2S 19 XI  
 . 2A 20 XI Z.  
 2 N 2T 6 EO A →  
 3 2T 8 Xo →  
 9 → 4P SB  
 5 2S 0 Xo B  
 2 → 6 1A 1 A Z  
 7 4P AB  
 8 6S 1 ETA B  
 9 N 2T 4 Z EO A →  
 10 2T 8 Xo →

[19XI] = PW van bestemming  
 [20XI] = BN van bestemming

als bestemming = hoofdprogramma  
 nieuwe PW in S-register

exclusiunr 280 us.

als bestemming ≠ hoofdprogramma.

- |       |              |   |
|-------|--------------|---|
| 16 XI | Switchnodes. | 1) LW wijst naar reconstructiegrootheden in de stapel   |
| 17 XI | WW           | met name van oude LW.   |
| 18 XI | AW           |   |
| 19 XI | PW           | 2) WH is gedurende de uitvoering van een blok<br>constant, en geeft de EVP in de stapel<br>tussen de assignments. |
| 20 XI | BN           |   |

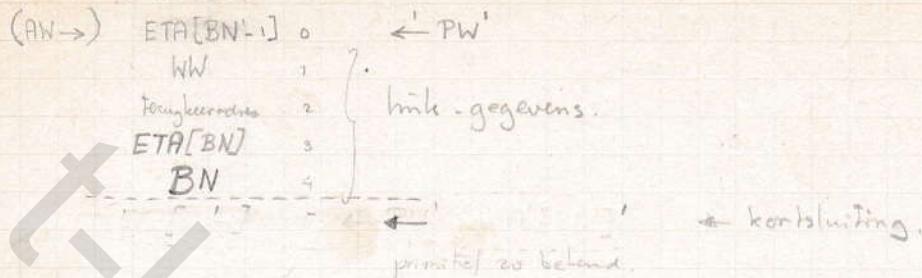
- 3). De PW in 19XI lydt een stuimerend bestaan,  
is voornl. van belang bij bronnencontrolet van een  
blok, als het nieuwe bloknummer nog niet  
bekend is. En elke routine begint zij zijn bloknummer  
te vermelden en onder controle daarvan de  
etalage in te vullen.
- 4). BN wijst in wezen aan de plaats in de Etalage,  
totwaar de PW's van interesse zijn; bij  
TRANSHARE moet ETA[BN] in de stapel geset  
worden; of dit gelijk identiek is aan [19XI]  
staat nog te berre bij de implícite subroutine.
- 5) AW is een dynamische groothed, die de EVP in  
de stapel behandelt; de arithmetische oper.  
worden in termen van AW geprogrammeerd,  
bij call wordt AW uitgelezen, bij Return gezet.  
Tussen de statements zijn AW=WH.

$\begin{bmatrix} 2B \\ SCC \end{bmatrix} \dots BN_a$

$[B] := BN_a$

Het mechanisme van de aanroep:

Zonder accenten is ook, staan te verwachten  
stapelbeeld



Het boven geschilderde mechanisme geldt voor non-formele aanroepen.

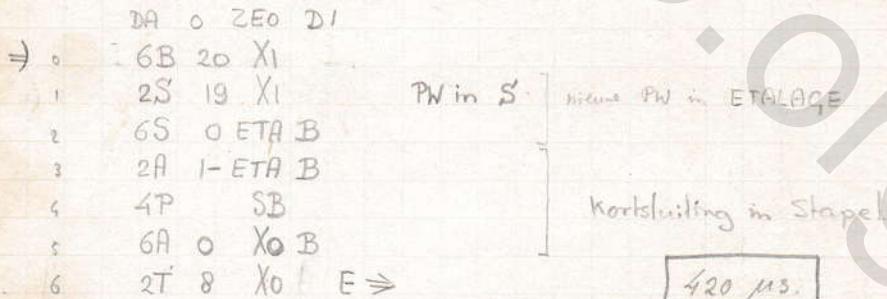
By form. en impl. aanroep begint u met toegelende PW-BN-combinatie; deze combinatie stuurt na het redelen als boven (afpm's) de operatie UDD.

Daarna kan de aanroep van een formele procedure normaal verlopen, met de door de redoperaat <sup>geafficheerde</sup> <sup>geleverde</sup> PW'. = LW's

Nu wil ik lieft: voor de impliciete subr. BN en PW introduceren

Nadat we UDD gedaan hebben, hogen we BN 1 keer op  
daarom de ~~vergadering~~ <sup>vergadering</sup> korte sluiting.

SCC(o) Short Circuit met [B] = BN'



SCC wordt aangeroepen aan het begin <sup>van</sup> en door elke procedure.  
en verder aan het einde van FORM. TRANSMARK voor het geval  
we de impliciete subroutine zullen uitvoeren.  
maakt nl. een schechtniveau 1 hoger == BN'

ADRESLOOS

+

-

x

/

÷

↑

:-

:=

R

Indexer Werten adres in de jongle  
accumulator.

ADRESHEBBEND

+

-

x

/

÷

N

N# Integer

Floating

FORNEEL

In een accumulator staat of een adres of een waarde; dit is er wel in aangegeven, want dat weet het omliggende programma; welk is dat? Wel is in een accumulator aangegeven, of het gaat om drijvend dan wel vast getal.

De adreslose operatoren zijn type los in hun formuleering; bij de uitvoering kijken ze naar de beide accumulatoren! Hierover zijn vaste regels: drijvend is preferent.

Overloop bij integers of floating geeft overgang naar floating.  
(dit detectie overwegingen moet dit op een aanwijsbaar punt!)

$a[i,j]$ .  $\rightarrow$  N# a      Werten storagefunctie en type.  
 N i  
 N j

$$x = a + b * c$$

N# x  
 N a  
 N b F  
 \* c  
 +  
 :=

## Structuur PARD

21 20 19 18	17 16 15
0   Q   0	adres

$Q = 0$ ,  $a$  = adres floating  
 $= 1$ ,  $a$  = adres in register.

$Q = 2$ ,  $a$  = beginadres subr met numerisch antwoord  
 $Q = 3$ ,  $a$  = beginadres subr met adresantwoord.

1	bn	PW
---	----	----

## Structuur PORD

21 20 19 18 17 16 15	15
bn   Q   t   o   a	

$$t = 0 \quad r = a$$

$$t = 1 \quad r = PW[bn] + a$$

~~name~~ ~~translatie~~

$t = 3$  name angeben transporteren  $(PW[bn] + a)$  &  $(PW[bn] + a + 1)$

Vernieuwing stapselbeeld.

AW  $\rightarrow$  RW

ETA[BN'-1]  $\leftarrow$  PW  
BN

terugkeeradres

ETA[BN] = 19X1  
BN

RW  $\leq$  als geen resultaat gewenst (ook norm PRTK)

RW  $> 0$ , nl. is het physisch adres van het resultaat.

voor  $t = \text{even}$  kiezen we in TL1 een codering voor de hulpvelden. d<sub>25</sub> d<sub>24</sub>: 00 0X0

01	RLI
10	FLI
11	KLI

zie 6a.

XI

- 17 WN  
18 AW  
19 PW  
20 BN

$\alpha = \text{accumulatorlengte}$  (wel. 4)

HW → RW  
ETA [BN'-1]

	o ← PW	✓	*
1 WN	1	✓	*
1 Ternaryreaddata	2	✓	
4 ( $\log X/Y$ )	3 *	✓	
5 BN	4	✓	
	5		

## REPRESENTATIE VAN PORD's in TLI

Voor  $t=$ oneven: de PORD zelve.

Voor  $t=$ even een kodering voor het nullpunt, nl.

$d_{25}$	$d_{24}$	00	voor	XO
		01	voor	RLI
		10	voor	FLI
		11	voor	KLI

[A] = aantal PORDS

[B] = bestemming = beginadres

## DPZF "FRM"

DA O Z EO DI

ETMR $\Rightarrow$	0	35	4	A	ophenging
	1	55	18	X1	AW
	2	05	18	X1	RW=0
	3	2T	5	Eo A	$\Rightarrow$
ETMP $\Rightarrow$	4	35	0	A	RWk=0
	5	6A	0	X0	berg. aantal PORDS
	6	6B	2	X1	2X12+0, dan non form.
	7	6B	3	X1	bestemming
	8	2A	9	X0	pak link.
	9	2B	18	X1	AW
	10	65	0	X0 B	RW
	11	6A	3	X0 B	terugkeeradres
	12	2A	17	X1	
	13	6A	2	X0 B	WW
	14	2A	19	X1	
	15	6A	4	X0 B	PW
	16	2A	20	X1	
	17	6A	5	X0 B	BN
	18	1P	5	AA	
	19	0A	19	X1	+PW
	20	6A	4	X1	2de PORDWORD
	21	0B	1	A	
	22	6B	19	X1	nieuwe PW
	23	0B	5	A	
	24	0B	0	Xo	zitvraag
	25	0B	0	Xo	WW
	26	6B	17	X1	WW
	27	6B	18	X1	
	28	2T	26	E1 A	$\Rightarrow$
26EI $\Rightarrow$	29	2B	9	X0	
	30	1B	0	X0	
	31	2A	32765	X0 B	pak PORD

DA O Z EI DI

0	U 2LA	30	E1	Z	dig
1	Y 2T	14	E1 A		$\rightarrow t=0$ of 2
2	6A	5	X1		red PORD
3	0P	5	SA		
4	2LS	31	A		bn in S'
5	4P	SB			w B
6	2B	0	E1 A B		PW[bn]=S'
7	OB	5	X1		venig
8	2A	5	X1		
9	U 2LA	31	Z E1	Z	dig
10	Y 2T	17	E1 A		$\rightarrow t=1$
11	2A	0	X0 B		$t=3$ , transport
12	2S	1	X0 B		nieuwe PORD
13	2T	21	E1 A		$\Rightarrow$ identificer
14	U 2LA	31	E1	Z	dig
15	4P	AB			
16	N 2B	0	X0 B		neem in handen
17	2LA				$3 \times 2^{10}$
18	6B	5	X1		tel adres
19	0A	5	X1		bij Q=1 MU
20	2S	4	X1		2de PORDWORD
21	2B	19	X1		
22	0B	0	Xo		berig
23	0B	0	Xo		PARD
24	6A	5	X0 B		
25	6S	6	X0 B		
26	4T	23	E00 E	$\rightarrow$	welgekeerde PORD
27	2A	2	X1	P	
28	N 2T	8	F1 A	$\rightarrow$	kom in FRM
29	2T	3	X1	$\Rightarrow$	naar PROCEDURE
30	Y 0A	0	Xo		d16
31	0A	0	Xo	P	d17

voor n PORDS: tydsduur

$$(n+1) * 1,5 \text{ ms}$$

, JOHAN(x,y,z),

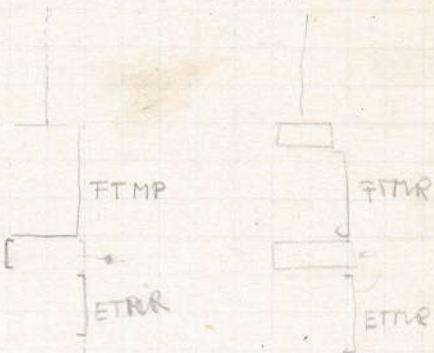
STORE OF SIGEV IDENTIFIER

( UP, )

,UP,

camdep FTMP

X := UP



FTMR FORMTRANSMARK RESULT  
 FTMP FORMTRANSMARK PROCEDURE ] (eventueel met parameters) AL8 20-4-'60  
 TFR TAKE FORMAL RESULT } PARD-posities in [S]  
 TFA TAKE FORMAL ADDRESS

w [A] = aantal parameters.

**FRM**

DPZL "TAR"

DPZK "SCC"

DPZH "UDD"

DPZF "ETM"

DA O Z E0 D1

DA O Z E1 D1

TFA  $\Rightarrow$  0 28 1 A

0 28 10 Xo

1 2A 0 A

1 6S 1 Xo B

2 2T 5 Eo A  $\Rightarrow$

2 6A 1 XI

TFR  $\Rightarrow$  3 2A 0 A

3 2S 3 XI

FTMR  $\Rightarrow$  4 2B 0 A

4 2B 3 A

2  $\rightarrow$  5 6A 0 Xo aantal PARD's

5 0B 10 XI

6 3A 4 A ophogen

6 2A 19 EI A

7 5A 18 XI AW

7 2T 10 Z Fo A  $\Rightarrow$

8 0A 18 XI RW in A ETM  $\Rightarrow$  8 2S 1 XI 2<sup>de</sup> PARDWOORD

9 2T 13 Eo A  $\Rightarrow$

9 4P SA

FTMP 10 6A 0 Xo

10 2LS 32767 A

11 3A 0 A negative RW

11 0P 5 AA

12 28 1 A

12 2LA 31 A Z

8  $\rightarrow$  13 7B 2 XI = 1 : met adres tevreden

13 6A 20 XI

14 6H 3 XI

14 N 6T 6 Ho o  $\Rightarrow$  UDD

15 6T "STAT" 0  $\Rightarrow$

15 2B 1 A

16 2S 0 Xo B

16 0B 20 XI

17 U 2LS Z d20=0?

17 6T 0 Ko o  $\Rightarrow$  SCC

18 N 2T 25 EO A  $\rightarrow$  schrikvormtellen

18 2T 32766 Xo B  $\Rightarrow$  noorschrijf

19 3A 2 XI Z willekeurige getal RETURN  $\Rightarrow$  19 3B 3 A

20 Y 2T  $\rightarrow$  naar TAR1 met q=[S] ze

20 0B 18 XI

21 2B 3 XI P

21 6B 18 XI

22 Y 65 0 Xo B berg adres

22 2A 0 Xo B

23 Y 6A 3 Xo B zet typeflag = +1

23 6A 9 Xo

24 2T 9 Xo E  $\Rightarrow$

24 2A 1 Xo B

18  $\Rightarrow$  25 3A 2 XI Z

25 6A 10 Xo

26 N 3LS met dig

26 2A 2 Xo B

27 2A 1 Xo B staart ?GRD

27 2LA Z dig

28 2B 18 XI

28 Y 2T 9 Xo E  $\Rightarrow$

29 6S 2 Xo B kop van PARD

29 2T 0 Lo A  $\Rightarrow$

30 2S 9 Xo

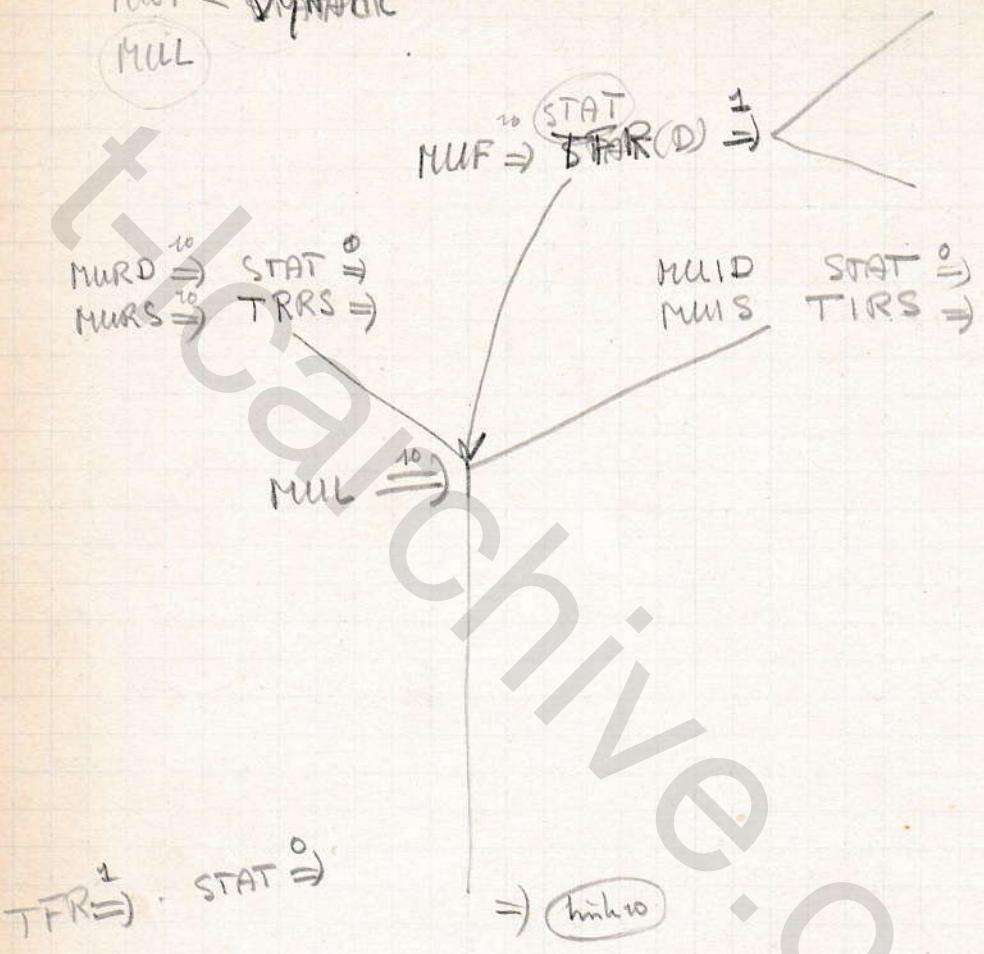
30

31 6S 0 Xo B

31

MURK DYNAMIC  
MuR STATIC  
MuR DYNAMIC  
MuF STATIC  
MuF DYNAMIC  
MUL

(arb)  $\times$  (ord)



FTMP

TFR

TFA

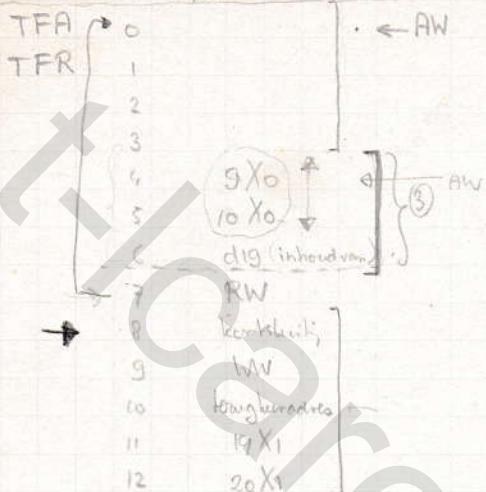
AL10

20.4.60

AL9 is er niet

FTMP

in steapel



- 0 9 X0  
1 10 X0  
2 dig (speel als "resultaat acceptabel")  
3 RW ( $\leq 0$ )  
4 kortsluit  
5 WW  
6 tongkerende  
7 19 X1  
8 20 X1

→ PW

← PW

[MUF]  $(S) = 15 \text{ min.}$

=

TFR

return van 20 X0

FORMTRANSMARK(0) FTM R resultant  
P procedure. 063 AL8 24-3-'60

DPZK "TAK"

DPZH "UDD"

DPZF "ETM"

FTMR  $\Rightarrow$  0 DA 0 Z Eo DI

3S 4 A

op kopen

5S 18 XI

van AW

0S 18 XI

RW<sub>270</sub>

2T 5 Eo A

$\Rightarrow$  RW<0.

FTMP  $\Rightarrow$  9 3  $\rightarrow$  5 6A 0 Xo

aantal

4P BA

maak van

3P 5 AA

PARD-

6A 0 XI

POSIIE

4P BA

een

2LA 31 A

PARD

4P AB

adres

28 0 ETA B

0B 0 XI

2<sup>de</sup> PARD FORWARD.

2A 1 Xo B

adres with PARD.

6A 1 XI

28 0 Xo B

7B 2 XI

2XI<-0.

2T 7 Z Fo A

$\Rightarrow$  naar ETM

0A 0 Xo C

2<sup>de</sup> PARD FORWARD

wt

ETM  $\rightarrow$  20

2S 1 XI

4P SA

2LS 32767 A

in S.P.W

OP 5 AA

2LA 31 A Z n.A.BN

N 6T 6 Ho o  $\Rightarrow$  UDD.

2T 3 XI  $\Rightarrow$  naar subr.

[A] = aantal PORD =

[B] = PARD. POSITIE

Lydsduur

$(n+2) * 1,5$  ms

- (1) TFR Take Formal Result  
 (4) TFA Take Formal Address

[S] = PARD-Positie.

to 8

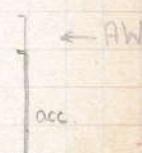
Positioner bin.  
PW

Numeriek	0
getallen	1
exp.	2
	3

3 positief adres  
4 IB(3)  $\leq 0$  integre float.

-0

-1



DPZK "TAR"  
 DPZH "SCC"  
 DPZF "UDD"  
 DA 0 2 EO DI

TFA  $\Rightarrow$  0  
 1 2A 2 EO  
 2 2T 4 EO A  
 3 0A 0 Xo A  
 4 2A 0 A

dig  
→  
1 dig

S=positioner

5 6A 2 XI  
 6 4P SA  
 7 3P 5 SS  
 8 2LA 31 A  
 9 4P AB  
 10 0S 0 ETA B  
 11 4P SB  
 12 2S 0 Xo B  
 13 U 2LS Z d20  
 14 N 2T 21 EO A  
 15 2A 2 XI Z → schrik van resultaat?  
 16 Y 2T → naar TAR1 met q=[S]  
 17 2B 18 XI  
 18 65 3 Xo B  
 19 0B 4 A  
 20 6B 18 XI  
 21 2T 9 Xo E  $\Rightarrow$

22 8LS 2 XI  
 23 2A 1 Xo B → stuur van PARD  
 24 2B 18 XI  
 25 65 6 Xo B → kop PARD.  
 26 2S 9 Xo  
 27 6S 4 Xo B  
 28 2S 10 Xo  
 29 6S 5 Xo B  
 30 6B 7 Xo B  
 31 2S 17 XI  
 32 6S 3 Xo B

4 9 Xo  
 5 10 Xo  
 6 Kop PARD door dig  
 7 RW  
 8 konkant., ← PW  
 9 WN  
 10 laag, hoog  
 11 19 Xo  
 12 BN

Acc.	0 adres + 1B ( $= 2^{10}$ )	<del>méique</del>	} numerisch } geradelt, } exponent $= -1$ als drívend,
1			
2			

## Vervolg TFR, TFA

	DA	O	Z	EI	DI	
0	2S	19		X1		
1	6S	11		Xo B.	{ PW	
2	2S	20		X1	{	
3	6S	12		Xo B	} BN	
4	OB	8		A		
5	6B	19		X1		nieuwe PW.
6	OB	5		A		
7	6B	17		X1		nieuwe PW
8	6B	18		X1		nieuwe PW
9	4P			AS		
10	2LS	32767		A		isoleer PW
11	OP	5		AA		BN rond
12	2LA	31		A Z		
13	6A	20		X1		nieuwe BN
14	N	6T	6	Fo o		⇒ JUDD
15	2B	20		X1		
16	OB	1		A		
17	6T	0		HO O		⇒ SCC, tag met PWn de Bly
18	2A	21		E1 A		
19	GA	2		Xo B		
20	2T	32766		Xo B		⇒ naar begin subroutine
21	2B	18		X1		
22	1B	3		A		
23	6B	18		X1		
24	2A	0		Xo B		
25	6A	9		Xo		
26	2A	1		Xo B		
27	GA	10		Xo		
28	2A	2		Xo B		
29	2LA	2		Eo	Z	
30	Y	2T	9	Xo	E	→ klaar.
31	2T	0		Ko A		⇒ naar TAR (acresluit).

Temp van  
Salvatuur

⇒

RETURN

RET.

AL 11 29 - 3 - '66

DPZF "UDD"

→ 0 DA 0 Z Eo DI

1 2B 19 XI

1 1B 1 A

2 6B 18 XI nieuwe AW

3 2S 2 Xo B J WW

4 6S 17 XI

5 2S 3 Xo B

6 6S 8 Xo

7 2S 4 Xo B

8 6S 19 XI

9 2A 5 Xo B Z

10 6A 20 XI

11 2T 2 Fo A ⇒ via UDD terug.

GTA  
(o)

Goto adjustment

[B] = bn van bestemming, telkere

do → 0 6B 20 XI

1 2S 0 ETA B

2 2B 19 XI

→ 3 U 1 S 3 Xo B Z

4 N 2B 3 Xo B

5 N 2T 3 Eo A →

6 2A 1 Xo B

7 6A 17 XI WW

8 6A 18 XI AW

9 6S 19 XI

10 2T 8 Xo ⇒

- ID karakterisering van laast gekomen identifer, in de vorm van verwijzing naar de naamlijst, of constante

NFLA = Name flag: = 1 → ID nog actueel

AFLA = Address Flag      = 1 → jongste accumulator bevat adres.  
                                = 0 → jongste, indien aanwezig, bevat waarde.

OFLA = Operator flag      = 1 → + teken verwerpdijk  
                                = 0 → + teken beheert echte additie.

IFLA = Index flag      = 1 → index situatie  
                                = 0 → non.

EFLA Expressie flag      = 1 → Expressie-situatie; beheert opeenvolgingen van "=" :=" :-"

VFLA For flag      = 1 , dan in for clause - situatie

JFLA JumpFlag      = 1 , dan designational Identifier

- DL      next delimiter

PFLA Procedure Flag = 1 ID = procedure Identifier

RFLA array Flag = 1 als bezig met array-declaratie

FFLA Formal Flag = 1 ID is formeel

MFLA parameter Flag = 1 Parameter situatie

BN = Bloknummer

FORA } exclusive werkruimtes voor FOR-translation.  
FORC }

PSTA } exclusieve werkruimte Procedure Statement.; bij komma 3.  
PSTB }

Operator-hoogte.

[OH1]

0 begin ( [ ) ] end ,  
1 ; :=  
2 ≡  
3 ∈  
4 √  
5 ∙  
6 ∙  
7 ∙  
8 > ≥ = ≤ < ≠  
9 + -  
10 \* / ÷ NEG.  
11 ↑

( 12 abs, signs, sqrt, sin, cos, arctan, ln, exp, )

Switchdeclaratie

FLSC wordt overspoelingen.

ID van het switch identifiek

->

:=

-->

RLSC

switchkromma.

DDEL := "

QFLA := 1;

if VFLA = 1 then goto WORDT 1;

if SFLA = 1 then goto WORDT2;

if EFLA = 1 then DL := ":" else EFLA := 1;

OHI := 2;

if PELA = 1 then

begin FTL(BN(ID)); DL := DL + "?" end else

if NFLA = 1 then GAI;

FTD; goto EL;

WORDT1: EFLA := 1

if NFLA = 1 then GAI;

FRL("6T "FOR1"?");

FRL("2T DECIM(FLSC) FLI");

FORC := FLSC; FLSC := FLSC + 1;

FLI[FORA] := RLSC;

FRL("2A 0A");

FRL("2B DECIM(FLSC) FLI");

FORA := FLSC; FLSC := FLSC + 1;

FRL("6T "ETMP" 0"); goto EL;

WORDT2:

FRL("2T DECIM(FLSC) FLI")

FTL(FLSC); FLSC := FLSC + 1;

FTL(ID)

OHI := 0

FTD;

WORDT3:

DL := 160

FTL(RLSC)

FTD;

goto EL

→ GAI Productie object programma: Genereer adres van Identifier ID in volgende accumulator.

FTL(x) : Voeg X toe aan TLI

FTD : Voeg DL & OHI toe aan TLI

BN(x) : bepaal het bloknummer, dat behoort bij de verwijzing x naar de naamlijst.

POP : Productie Object programma, afh. van OHI en stoppers.

LTF(x) Inverse van FTL

Obj. SSI : STORE SWITCH INDEX.

FRL(x) : voeg X toe aan RLI

RNS : Read Next Symbol → DL

EVA : EVALUATE: vervang zenuwsg jongste accu door zijn inhoud

→ GRI Productie object programma: Genereer Result van Identifier ID in volgende accumulator.

Obj. CAC : Copy boolean Accumulator info Condition.

Obj. EIS : End of Implicit Subroutine: voorzag sel resultaat Function; aan eigen identifier voor "return".

BPR : Begin Procedure in Register, nl onder controle van ID bij expliciete subroutine physisch adres in B; bij formele procedure PARO-positie in S;

TPORD : geeft om zichzelf in TLI-conventie die PORD afgeleid uit ID als leze Identifier.

PSOI D : Producir Sprong-opdracht order van ID. (2T - RIA of 2T --- FLI).  
AVR : Adres Variabele in Register, dan statisch in B of dynamisch in S

DDEL "["

AL16 30-3-60

OFLA := 1;

If RFLA = 1 then goto ..... ; (ARRAY declaratie)

OHL := 0

FTL (EFLA); EFLA := 1;

FTL (IFLA); IFLA := 1;

FTL (MFLA); MFLA := 0;

FTL (FFLA);

FTL (JFLA);

FTL (ID);

FTD; If JFLA = 0 then GAI; goto EL;

DDEL ", "

AL 17 30-3-60

OFLA := 1

if IFLA = 1 then

begin

KOMMA1; OH1:=1; POP; if THENELSE then goto KOMMA1;

~~OFLA~~ := 1; goto EL

end;

if VFLA = 1 then

~~OFLA~~ := 1; begin KOMMA2; OH1:=1; POP; if THENELSE then goto KOMMA2;

if TL1[TLSC-1] = "for" then FRL("6T FOR2"?") else

begin TLSC := TLSC - 1;

if TL1[TLSC] = "while" then FRL("6T FOR4"?") else FRL("6T FOR7"?")

end; goto EL

end;

if MFLA = 1 then goto KOMMA3;

if SFLA = 1 then goto KOMMA7;

KOMMA3: if TLI[TLSC-1] ≠ ", " then

begin KOMMA4; OHI:=1; POP; if THENELSE then goto KOMMA4;  
if TLI[TLSC-1] = "do" then  
begin TLSC := TLSC - 3; BN := BN - 1;  
FRL("2T DECIM(TLI[TLSC]) RLI A");  
FLI [TLI[TLSC+1]] := RLSC; goto KOMMA4 } DOT  
end; } goto KOMMA4

$$TLI[TLSC-2] := TLI[TLSC-2] + \underbrace{1 * 2^{24}}_{RLSC} + \underbrace{2 * 2^{19}}_{RLI} + \underbrace{0 * 2^{16}}_{Q=2} ; \quad t=0$$

KOMMA5: FRL("2T "E IS" A")

end

else

begin if AFLA = 1 then

begin TLI[TLSC-2] := TLI[TLSC-2] + \underbrace{1 \* 2^{24}}\_{RLSC} + \underbrace{3 \* 2^{19}}\_{RLI} + \underbrace{0 \* 2^{16}}\_{Q=3} ; goto KOMMA5  
end;       $t=0$

if TLI[TLSC-2] ≠ RLSC then goto KOMMA 4;

if JFLA = 1  $\wedge$  FFLA = 0  $\vee$  NFLA = 0 then goto KOMMA 4;

TLI[TLSC-2] := TPORD

end;

if DL = ", " then goto OPEN2;

PSTA := 0

↓ voltooring Procedure statement.  
tellenaar, transporteur van PORD

00 = 0XB
01 = RLI
10 = FLI
11 = KLI

KOMMA6: LTF(PSTB); if PSTB = ", " then  
begin PSTA := PSTA + 1; LTF(PSTB);

if PSTB  $\wedge$  d16 = 0 then

FRL(PSTB  $\wedge$  (-3 \* 2<sup>24</sup>), "2<sup>-24</sup>\*(PSTB  $\wedge$  3 \* 2<sup>24</sup>)) else  
FRL(PSTB, 0x0); goto KOMMA 6

end

TLSC := TLSC - 1; FLI [TLI[TLSC]] := RLSC;  
FRL("2A DECIM(PSTA) A");

BN := BN-1 ;

LTF(FFLA) ; LTF(EFLA) ;

if EFLA = 0 then

begin if FFLA = 0 then FRL("6T "ETMP" 1") else  
FRL("6T "FTMP" 1")

end

else

begin if FFLA = 0 then FRL("6T "ETMR" 1") else  
FRL("6T "FTMR" 1")

end;

AFLA := 0 ;

LTF(MFLA) ;

LTF(VFLA) ;

LTF(IFLA) ;

goto EL ;

PTM

KOMMA 7:

AL17C

10-5-60

OHI:=1; POP; IF THENELSE then goto KOMMA 7; OHI:=0; goto WORDS

DDEL " ] "

AL18 30-3-60

if IFLA = 0 then goto ;

BUS1: OHI := 1; POP; if THENELSE then goto, BUS1;  
TLSC := TLSC - 1; comment verwijder [ ;

LTF (ID) ;  
LTF (JFLA) ;  
LTF (FFLA) ;  
LTF (MFLA) ;  
LTF (IFLA) ;  
LTF (EFLA) ;

if JFLA = 1 then Store switch index

begin NFLA := 1; FRL ("GT \"SSI\" & "); RNS; goto DDEL end;

FRL ( GT "INDEXER" ? ); AFLA := 1; goto EL ;

DDEL "+ - ";

AL 19 31-3-60

if RFLA = 1 then goto

; array declaratice.

if OFLA = 1 then

begin if DL = "+" then goto EL ;

OHI := 10 ; DL := NEG ; FTD ; goto EL end ;

; OHI := 9 ; POP ; FTD ; + ; goto EL ;

EVA

EVALUATE

AL20 31-3-60

begin if AFLA = 1  $\wedge$  NFLA = 0 then  
begin FRL ("6T "TAR"?); AFLA := 0 end end;

AL21 31-3-'60

DDEL "\*/÷":

L : OHI:=10; POP; FTD; goto EL;

DDEL "("

OFLA := 1;

IF PFLA = 1 Then goto OPEN1

; procedures function

OH1 := 0;

FTL (MFLA); MFLA := 0;

FTD; goto EL;

OPEN1: BPR; FRL ("2T DECIM (FLSC) FL1 ");

19-4-60

FTL (IFLA); IFLA := 0;

FTL (VFLA); VFLA := 0;

FTL (MFLA); MFLA := 1;

FTL (EFLA); EFLA := 1;

FTL (FFLA);

FTL (FLSC); FLSC := FLSC + 1;

OH1 := 0; FTD; DL := .", " ; BN := BN + 1;

FLSC

(

PORD

,

PORD

,

OPEN2: FTL (RLSC); OH1 := 0; FTD; AFLA := 0; goto EL;

DDEL ") "

if MFLA = 1 then goto

, laufende parameter gehabt.

OHI := 1; POP; TLSC := TLSC - 1;

LTF(MFLA);

goto EL;

14-4-60.

DDEL ")"

if MFLA = 1 then goto KOMMA 3;

DICHT1: OHI := 1; POP; ~~IF THENELSE~~ then goto DICHT1;  
TLSC := TLSC - 1;  
LTF (MFLA); goto EL;

$; x := (a - ((b+c)/d+e) * (-f+g)) * h;$

FLA FLB FLA

ID	DL	TLI (OH)	RLI	N A O
		begin 0		
x	:=	:= 2	$\nwarrow x :$	$1_0 1 \ 1$
(				$0 \ 1$
a	-	<del>( 0</del>	$\nwarrow a :$	$1_0 0 \ 0$
(	-	<del>( 0</del>		$0 \ 1$
b	+	<del>+ 0</del>	$\nwarrow b :$	$1_0 0 \ 0$
c	)	<del>+ c</del>		$1_0 \ 0$
/		<del>/ 0</del>		0
d	+	<del>+ 0</del>	$\nwarrow d :$	$1_0 \ 0$
e	)	<del>+ e</del>		$1_0 \ 0$
*	*	<del>* 0</del>		0 0
(		<del>( 0</del>		1
f	+	<del>NEG 0</del>	$\nwarrow f :$	$1_0 0 \ 0$
g	)	<del>+ g</del>		
)		<del>+ g</del>		
*	*	<del>*</del>		
		<del>*</del>		
h	;	<del>*</del>	$\nwarrow h :$	. 1
			$:=$	.

$$x = (a - ((b+c)/d+e)*(-f+g))*h$$

22. op.  
27 symbol

$x[i - j * k[h], r * l + s] := y \rightarrow$

ID	DL	TLI	RLI	NAOI	
		<u>begin</u>	.	0	
x	[	<del>IF A = 0</del>	.	1 0 1 1	
i	-	<del>E0</del>	R # X :	0 1	# x [ ]
j	*	<del>= g</del>	R i :	1 1 0 1	<del>i - j * k[h]</del> y
k	[	<del>* k</del>	R j :	1	<del>j * k[h]</del> r * l + s
h	]	<del>IF A &gt;= 0</del>	R # k :	0 1 1 1	# k[h]
	,	<del>E0</del>	R h :	1 1 1 0	
r	*	<del>* 10</del>	INDEXER :	0 1 0 1	
c	+	<del># g</del>	R *	0	
s	]				
y	:=	<del>:= 2</del>	R T :	1 0 0 1	
	;		R l :		
			R S :		
			Indexer :	0 1 0 0	20 symb 24 words
			R y :	0 1	20 sym → 24 words.
					(29)

$$\begin{array}{r} a+b \\ -b \\ \hline \end{array}$$

, a[i].

, a + b,

, a,

Procedure POP wat beheert arithmetische en indexering?

```

begin if NFLA = 0 then
  begin if AFLA = 1 then
    begin AFLA := 0 ; FRL("GT "TAR" ?") end
  end NFLA = 0 else

```

Niet reageren op  
parameter van  
functie procedure!  
en het reageren op de  
jump flag!

```

begin if OHI ≤ OHIT[TLSC-1] then
  begin if OPA(TLSC-1) then
    begin TLSC := TLSC-1 ;
      FRL ("OPT[TLSC] , ID")
    end
  end else GRI ; NFLA := 0
end :

```

```

POP1: if OHI ≤ OHIT[TLSC-1] then
  begin TLSC := TLSC-1 ;
    FRL ("OPT[TLSC]");
    goto POP1
  end
end ; End

```

basisschema

NFLA = 1

TLI endigt op , f(x) lose identifier.

Expressie , niet

NFLA = 0

TLI endigt op , NFLA = 1 : gevindicteerde nonexpressie.AFLA = 0 , expressie.TLI niet op , expressie.TLI eindigt niet op , expressie en die POPof  $NFLA = 0 \wedge AFLA = 0$  , " " "TLI eindigt op ,  $NFLA = 1$  lose identifier  
 $= 0$  gevindicteerde nonexpressie.

EPLA  
FLSC  
then

EFLA  
if

tarchive.org

boolean procedure THENELSE :

begin if TL1[TLSC-1] = "then" v TL1[TLSC-1] = "else" then

begin THENELSE := true ; TLSC := TLSC - 2 ;  
FL1[TL1[TLSC]] := RLSC ; LTF(EFLA)

end

else THENELSE := false  
end ;

DDEL "if" : IF EFLA = 0 then RLA ; FTL(EFLA) ; EFLA := 1 ;  
IF1 : OH1 := 0 ; FTD ; OFLA := 1 ; goto EL ;

DDEL "then" : OH1 := 1 ; POP ; if THENELSE then goto DDEL "then";  
TLSC := TLSC - 1 ; EFLA := TL1[TLSC-1]  
FRL ("6T" "CAC" 0 )  
FRL ("N 2T DECIM(FLSC) FL1");  
THEN1 : FTL(FLSC) ; FLSC := FLSC + 1 ; goto IF1;

DDEL "else" : OH1 := 1 ; POP ; if NOT THEN goto DDEL "else"  
FRL ("2T DECIM(FLSC) FL1") ; THENELSE ;  
TLSC := TLSC + 1 ; goto THEN1 ;

dit brengt nog verplichtingen met zich mee voor opstellen als ; ] ; end

ADEL else : OH1 := 1 ; POP ;

if TL1[TLSC-1] = else then begin THENELSE ;  
goto ADEL else end ;

A: if NOT then goto A ; FRL(2T dec FLSC FL1) ;

THENELSE ; TLSC := TLSC + 1 ; goto THEN1 ;

if  $k < 1$  then  $s > w$  else  $h \leq c$

ID	DL	TL1	RL1	FLSC
	if	$\frac{p}{t}$		o
$k$	<	$t$	Rk	
1	<u>then</u>		R 1	
			<	
			?	

$s >$	$\frac{o + N}{t}$	$\rightarrow 0$	1
w	<u>else</u>	$R s$	
		$R w$	
		>	$\Rightarrow 1$
$h \leq$	$\frac{1 + o}{t}$		2
c	<u>else</u>	$R h$	
		$R c$	
		$\leq$	
	1 →		

If  $s < v \vee p \leq q$  then AA; begin if  $q < v$  then  $a := v/s$  else  $y := 2 * a$  end  
 else if  $v > s$  then  $a := v - q$  else if  $v > s - 1$  then goto S

ID	DL	TLI	RLI	FLSC	ID	DL	TLI	RLI	FLSC
s	if	<u>if</u> +		o	a	<u>i=</u>	<u>=</u> +		<u>R#a</u>
<		<u>&lt;</u> +	<u>R s</u>		v	-	- +	<u>R v</u>	
v			<u>R o</u>		q	<u>else</u>			<u>- q</u>
$\leq$		<u><math>\leq</math> +</u>	<u>R p</u>						<u><math>\leq</math></u>
p			<u>R Q</u>						$\Rightarrow 5$
then			<u><math>\leq</math></u>						6
begin			<u>v</u>						
if			<u>v</u>						
<u>v</u>			<u>v</u>						
then			<u>v</u>						
begin		<u>begin</u>	<u>N</u>	$\rightarrow o$	1	1	<u>then</u>		
if		<u>if</u> +					<u>&gt;</u>		
<u>v</u>		<u>&lt;</u> +	<u>R q</u>				<u>R s</u>		
			<u>R v</u>				<u>- 1</u>		
			<u>v</u>				<u>?</u>		
			<u>?</u>						
then		<u>then</u> +	<u>N</u>	$\rightarrow 1$	2				
else		<u>else</u> +	<u>R #a</u>						
			<u>R v</u>						
			<u>/ s</u>						
			<u><math>\leq</math></u>						
			<u>2 +</u>						
			<u><math>\Rightarrow 2</math></u>		3				
			<u>else</u>						
			<u>1:</u>						
y	<u>:=</u>	<u><math>\leq</math> +</u>	<u>R #y</u>						
2	*	<u>*</u> +	<u>R 2</u>						
a	<u>end</u>		<u>*</u> <u>o</u>						
			<u><math>\leq</math></u>						
else		<u>3 +</u>	<u>2:</u>	$\Rightarrow 3$	4				
		<u>else</u>	<u>o:</u>						
			<u>if</u> +						
v	<u>&gt;</u>	<u>&gt;</u> +	<u>R v</u>						
s	<u>then</u>		<u>R s</u>						
			<u>&gt;</u>						
			<u>?</u>						
			<u>4 +</u>						
			<u><math>\Rightarrow 4</math></u>		5				
			<u>then</u> +						

Het hoofdprogramma begint via ETMP de statement  $\Sigma$  als procedure aan te roepen; het aantal parameters is = 0.

Het objectprogramma krijgt de beschikking over een battery subroutines, waarvan de aanroepen aangegeven zullen worden als FOR0, FOR1, FOR2 etc.

De resultaatwijzer, die door ETMP op -0 gezet wordt, fungeert als "step-marker"; het terugkerend adres speelt de rol van LinkL, waarmee de element list wordt afgewerkt.

In de statement  $\Sigma$  arriveert de besturing met im de stapel

OUD vulling omgeving Nieuw  
AW → -0 = RW

..... ← PW

WW

terugkerend adres = LinkL

PW-verlaten blok

BN-verlaten blok

..... ← AW, WW

In de statement  $\Sigma$  wordt onmiddelijk FOR0 aangeroepen.

**FOR0:** AW := WW := WW+1 ; dus reservering ruimte Link  $\Sigma$   
[B] := BN+1 ; SCC ;

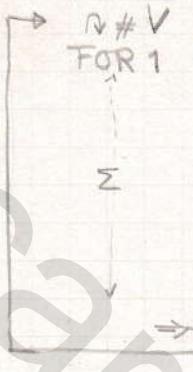
na de aanroep van FOR0 is dus het stapelbeeld

-----  
-0  
| PW omv. blok ← PW  
| WW  
= Link L  
| PWverlaten blok  
BN .. "  
--- Link  $\Sigma$  (open) ← AW, WW

Als V the controlled variable is, is de structuur van de Σ-procedure als volgt:

⇒ FOR 0

• } ophogen AW en PW voor lokale grootheden;  
FOR0 heeft er al één geïntroduceerd!



Het FOR-complex kan over RW (=voormalig part Repeat Worder), link L en link Σ beschikken onder controle van PW.

**FOR1** hebbt het netto effect dat de volgende waarde van de controlled variable ter plaatse wordt gegen. Totaal wordt PW dus weer met 4 afgelagd.

FOR1 begint met link1 (aus de hem meegegeven link) in link Σ te copiëren.

Als RW=0 is (wat aanvankelijk altijd het geval is) springen we direct via link L. anders wordt de inhoud van de jongste acc. (= #V) in de volgende gecopieerd;, AW := AW+4 en tenslotte TAR, voordat we via linkL wegspingen.

De for list elements staan als EDSAC-program-parametēr volgend op de aanroep via ETMP, en volgorde, en wel:

a) "Arithmetic expression",  $E_1$ , Het listelement komt in het objectprogramma als

$\Delta E_1$   
FOR 2 ⇒ .

**FOR2** Hierbij wordt link2 in LinkL gecopieerd, om te zorgen dat straks het volgende listelement aan de beurt is; na :=, waardoor AW met 8 verlaagd wordt, wordt via link Σ doorgewerkt.

b) "While element" ,  $E_2 \text{ while } B$ , krijgt in de lyst de structuur

Link L  $\rightarrow$   $\sim E_2$   
 FOR3  
 $\sim B$ .  
 FOR4

**FOR3** We voeren uit de operatie  $:=$  (omdat de uitwerking van B de nieuwe waarde van V nodig zou kunnen hebben) en verhogen AW := AW+4 om  $\#V$  in veiligheid te stellen (voor het geval  $B = \text{false}$ ): we gaan door via link3.

**FOR4** We doen de operatie CAC ( $= ?$ ), waarmee de boolean in de conditie komt. Zo true, dan vervolgen we na AW := AW-4 (weg met  $\#V$ ) via link2; zo false, dan wordt link4 in linkL gecopieerd en springen we via linkL.

c) "Step-until-element" ,  $E_3 \text{ step } E_4 \text{ until } E_5$ , krijgt in de lyst de gedaante

Link  $\rightarrow$   $\sim E_3$   
 FOR5  
 Link  $\leftarrow$   $\sim E_4$   
 FOR6  
 $\rightarrow$   $\sim E_5$   
 FOR7

**FOR5** De link5 wordt in link L overgenomen en vervolgens wordt via link L gesprongen.

**FOR6** Als RW=0 wordt AW met 4 afgegaagd. anders wordt de operatie + uitgevoerd. Daarna wordt  $:=$  uitgevoerd (omdat  $E_5$  de nieuwe waarde van V zou kunnen willen gebruiken); daarna AW := AW+8 (om  $\#V$  en V beide in Veilighed te brengen) en RW := ±1 afhankelijk van het teken van de 1ste vrije accumulator (sgn  $E_4$ ). bovendien is RW ≠ 0, ter indicatie dat we het step element goed en wel in zijn; we gaan door via link6.

RW = 0

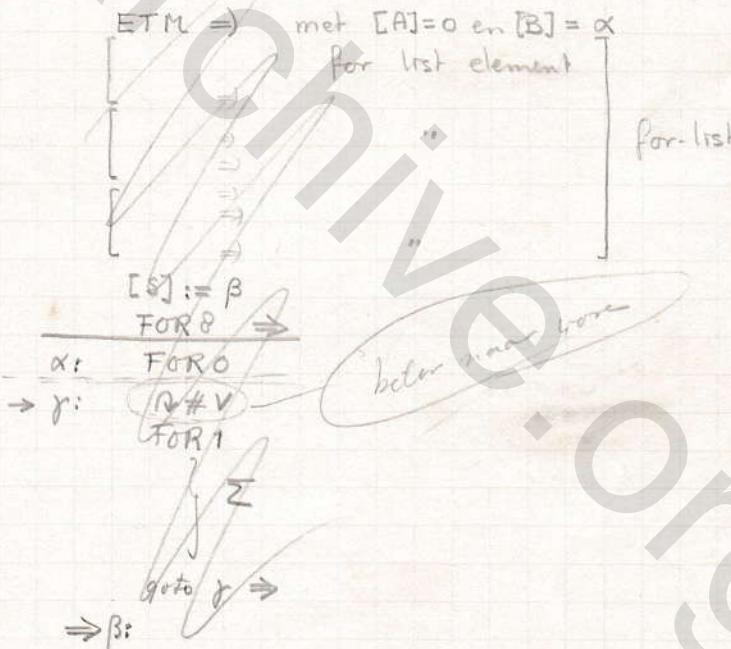
## FOR 7

We beginnen met de operatie " $-$ " in dat de jongste accumulator nu  $= 0$  is, of tegengesteld van teken als RW, dan lagen we AW met 8 af en gaan via link  $\Sigma$  door; anders wordt AW met 4 afgedaagd (om V-E<sub>5</sub> te verouderen en #V te houden); RW  $= -0$ ; en link 7 wordt naar link L getransporteerd en via link L verder gewerkt.

## FOR 8

nl(S):

(DO) IS geen subroutine, maar een inspring punt. In een van de registers liggjt het mee, waar de berekening na de forstatement voort gezet moet worden. Dit wordt in Link L ge copieerd en de handeling "RETURN" wordt uitgevoerd.



64

4P

8A

5

2A

4P

2B

2LA

6A

2B

2T

64 ]  
36 ]

36

36 ]

36 ]

64 ]

36 ]

64 ]

64 ]

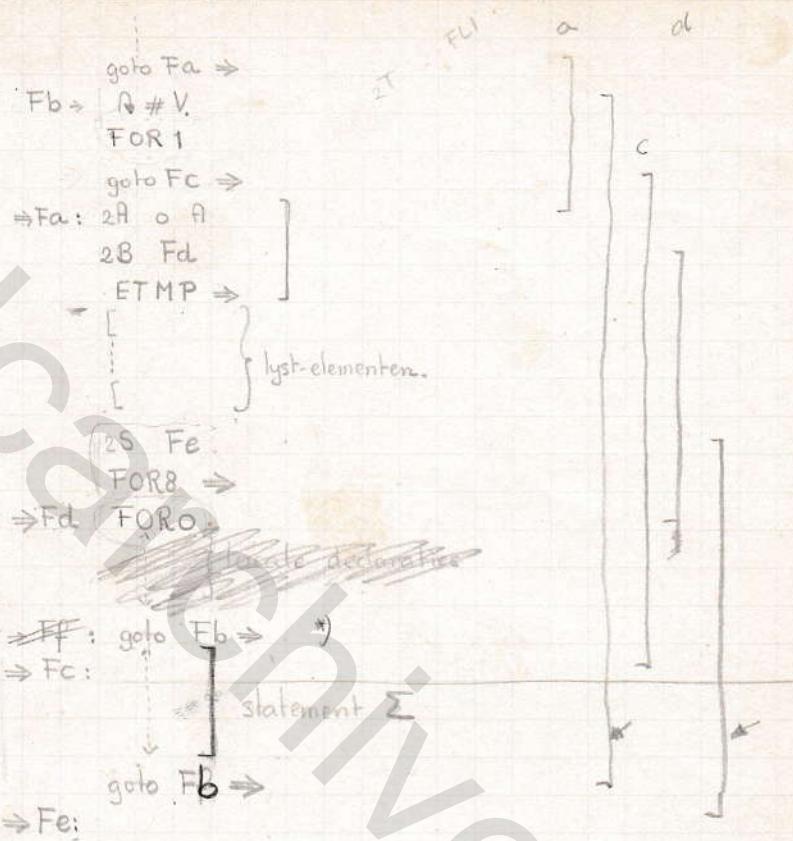
64 ]

64 ]

⇒.

545

Preciesere structuur van objectprogramma wat betreft anonyme labels bij de FOR-statement.



Opmerkingen: Alleen de waarde van Ff en de FLSC van Fe hoeven in de stapel, "onder de do", Fa, Fb, Fc en Fd kunnen, als speciale werkruimten van de for-clause verbaler, op vaste plaatsen staan, en wel Fa en Fd nog op dezelfde.

Vervolg:

Iet wordt moeilijk, om aan het einde van de declaraties de verplichting Ff, goto Fb en Fc uit te voeren. Want hoe weten we, dat we dan aan de 1ste statement van een Σ toe zijn? Dit is dunkt me een vlag, die op do opgeroep moet worden, en die bij elke statementbegin of end moet worden getest.

Vertegen: Fb neemt de rol van Ff over; Fb daarover in TLI.

Werknismen voor FORTRAN. Exclusief.  
FORA en FORC

DDEL "For":

```
FRL ("2T DECIM(FLSC) FLI");
FORA := FLSC; FLSC := FLSC + 1;
FTL (RLSC); VFLA := 1; BN := BN + 1;
OHI := 0; FTD; goto EL;
```

AL35 14-4-60

DDEL "while"; OFLA:=1;  
OHI:=1; POP; IF THENELSE then goto DDEL "while";  
FRL ("6T" FOR 3 "2");  
OHI:=0; FTD; goto EL;

DDEL "step"; OFLA:=1;

OH1:=1; POP; if THENELSE then goto DDEL "step";  
 FRL("6T FOR5"?"); goto EL;

DDEL "until"; OFLA:=1;

OH1:=1; POP; if THENELSE then goto DDEL "until"  
 FRL("6T FOR6"?");  
 OH1:=0; FTD; goto EL;

DDEL "do"; OFLA:=1;

OH1:=1; POP; if THENELSE then goto DDEL "do";  
 if TLI[TLSC-1] = "For" then FRL("6T FOR2"?") else  
begin TLSC:=TLSC-1;  
 if TLI[TLSC] = "while" then FRL("6T FOR4"?") else  
 FRL("6T FOR7"?")  
end;

TLSC:=TLSC-1; VFLA:=0;  
 FRL("2S DECIM(FLSC) FLI");  
 FTL(FLSC); FLSC:=FLSC+1;  
 FRL("2T FOR8 A")  
 FLI[FORA]:=RLSC;  
 FRL("6T FOR0"?");  
 FRL("2T DECIM(TLI[TLSC-2]) RLI A");  
 FLI[FORC]:=RLSC;  
 EFLA:=OH1:=0; FTD; goto EL;

RLSC FG  
 FLSC Fe  
 do

DDEL"; :

OFLA:=0; HI:=1; POP; if THENELSE then goto DDEL"; "

if TLI[TLSC-1] = "do" then

begin TLSC := TLSC - 3; BN := BN - 1;  
 FRL ("2T DECIM(TLI[TLSC]) RLI A ");  
 FLI[TLI[TLSC+1]] := RLSC; goto DDEL"; "  
end;

if SFLA = 1 then

begin SFLA := 0;

KLAAR1: if TLI[TLSC-1] = "switchkomma" then  
begin TLSC := TLSC - 2  
 FRL ( 2T DECIM (TLI[TLSC]) RU A ); goto KLAAR1.  
end;  
 TLSC := TLSC - 1; verwijder de :=  
 LTF (1D);  
 LDEC; (LABELDECLARATIE)  
 FRL ("1T 16 X1 ");  
 TLSC := TLSC - 1  
 FLI[TLI[TLSC]] := RLSC  
end;

## STRUCTUUR PROCEDURE STATEMENT in object programma's

of [S] wordt PARD-POSITIE

[B] := beginadres van de subroutine, c.q. PARD-POSITIE (nl. als formele  
gute Pa →

} eventuele impliciete  
subroutines  
          ↓ in volgorde van links naar rechts

→ { PORDS  
      ↓ in volgorde van rechts naar links

⇒ [A] := aantal PORD's (= aantal parameters) ← 1 X1-opdracht  
6T ?TM? . 0 ⇒ mogelijke beginadressen:  
ETMP, ETMR, FTMP en FTM R.

dan het subroutinecomplex wordt aan speciale ingang toegevoegd.  
nl. EIS : End of Implicite Subroutine; dit programma probeert  
de inhoud van de jongste accumulator aan de eigen identificator  
toe te kennen (dit afhankelijk van RW dus.)<sup>idem naast RETUR</sup>  
Als in een  
parameter een procedure met parameters staat, wordt deze  
altijd in de R-versie aangeroepen: je kan nooit weten!

We moeten drie soorten <sup>actuele</sup> parameter onderscheiden

- A expressie probaat resultaat af te leveren
  - B loze identifier geen geïmplementeerde lot impl. subroutine, behoeft de designationals.
  - C enkele gendificeerde variabiele, probaat acties af te leveren, t/m designationals.

. Als we distribueren op het sluitsymbool van de parameter

Als TLI niet eindigt op "s" of NELA en AFLA zijn beide = 0 } type A

Als TLI wel eindigt op, maar NFLA = 1 type B  
(NFLA = 0, dan) AFLA = 1 type C

Als we aan een parameter gaan beginnen, ligt er in TLI: RLSC  
,, ,

om te weten, waar een eventuele impliciete subroutine begonnen is; als een parameter is afgewerkt, wordt de RLSC in TLI vervangen door een beschrijving van de PORD, die dan gemaakt kan worden.

Nu de identificatie van het type actuele parameter iets vollediger.

1: Als TLI niet eindigt op "," dan is het zonder meer een expressie. (een som, of een product of zo), type A.

2: Als TLI wel eindigt op "," maar  $NFLA = AFLA = 0$ , wat zijn dan de mogelijkheden.  
a) een ding tussen haakjes  
b) een procedure met parameters

3: Als TLI eindigt op , maar  $NFLA = 1$

a) loze identifier  
b) switch-element. ( $AFLA = 0$ ) die moet onderscheiden: de formele tabel  
dit moet de er uit pakken. en het formele switch element

4: Als TLI eindigt op , maar  $NFLA = 0$ , dan is  $AFLA = 1$  en hebben we de Subscripted variable.

Er is iets voor te zagen, om bij de switch wel ID te reconstrueren, maar met de NFLA

EFLA = 1 Expressie-situatie  
 = 0 Non-expressie-situatie.

DE expressieverlag EFLA beheert, of procedures in P of R versie aangeroepen moeten worden, nl. P als  $EFLA = 0$ , R als  $EFLA = 1$

EFLA wordt op 1 gezet door := . ook door := in for-clause op 0 gezet door ; , begin, do

EFLA wordt op 1 gezet door if, nadat de code in de stapels is gezet; die komt er bij then weer uit; bij else moeten we het weer ~~definieren~~!

EFLA wordt op 1 gezet bij [ bij array element en switch-element.

EFLA wordt op 1 gezet bij ( parameter haakjes, nadat code in de stapel; komt bij ) er weer uit.

N.B. EFLA = 1 sluit niet uit, dat er een statement komt!  
 EFLA = 0 sluit wel uit, dat er een expressie komt.

begin if NFLA = 0 then  
begin if AFLA = 1 then  
begin AFLA := 0 ; FRL ("6T "TAR" 1) end  
end else  
begin if PFLA = 1 then  
begin BPR ; FRL ("2A 0 A")

if EFLA = 0 then  
begin if FFLA = 0 then  
FRL ("6T "ETMP" 1") else  
FRL ("6T "FTMP" 1")  
end else  
begin if FFLA = 0 then  
FRL ("6T "ETMR" 1") else  
FRL ("6T "FTMR" 1")  
end ;

POP2 : AFLA := NFLA := 0 ;

goto POP1

end ;

if JFLA = 1 then

begin if FFLA = 1 then

begin BPR ; FRL ("6T "TFR" 1")

end else

begin POPA := BN(ID); if POPA ≠ BN then

begin FRL ("2B DECIM(POPA) A");  
FRL ("6T "GTA" 0")

end ;

PSOID

end ;

goto POP2

end ;

### AVR :

if OH1 ≤ OH1(TLSC-1) ∧ OPA(TLSC-1) then

begin "Fill RLI met adreshebbend + - \* of / , Intgev, Reel of Formul; statisch of dynamisch

e TLSC := TLSC - 1

end else

begin "Fill RLI adreshebbend met Nr, I, RefF, St of Dyn, "end;  
goto POP2 ;

PTM  
 (PRODUCER  
 TRANS MARK)

POP1: if OH1 < OH1T (TLSC-1) then

begin "Fill RLI met adreslose operatie"; TLSC := TLSC-1; goto POP1  
end;

end,

OUTPUT CODE

Output in RLL bestaat uit een binair woord

AL43 27-4-'00

+ 7 bits, die in principe, een additieve constante bepalen.

0 X0  
1 RLI  
2 FLI  
3 KLI  
4  
5  
6  
7

8	6T "ETMR" 1	EXTRANSMARK RESULT
9	6T "ETMP" 1	EXTRANSMARK PROCEDURE
10	6T "FTMR" 1	FORMTRANSMARK RESULT
11	6T "FTMP" 1	FORMTRANSMARK PROCEDURE
12	2T "RET." A	RETURN
13	2T "EIS" A	END OF IMPLICIT SUBROUTINE
14	6T "TRAD" 1	TAKE REAL ADDRESS DYNAMIC
15	6T "TRAS" 1	TAKE REAL ADDRESS STATIC
16	6T "TIAD" 1	TAKE INTEGER ADDRESS DYNAMIC
17	6T "TIAS" 1	TAKE INTEGER ADDRESS STATIC
18	6T "TFA" 1	TAKE FORMAL ADDRESS
19	6T "FOR0" 0	FOR0
20	6T "FOR1" 0	FOR1
21	6T "FOR2" 3	FOR2
22	6T "FOR3" 3	FOR3
23	6T "FOR4" 3	FOR4
24	6T "FOR5" 3	FOR5
25	6T "FOR6" 3	FOR6
26	6T "FOR7" 3	FOR7
27	2T "FOR8" A	FOR8
28	6T "GTA" 0	GOTO ADJUSTMENT
29	6T "SSI" 1	STORE SWITCH INDEX
30	6T "CAC" 0	COPY BOOLEAN ACC. INTO CONDITION
31	6T "TRRID" 1	TAKE REAL RESULT DYNAMIC

OUTPUTCODE

AL44 27-4-60

32	6T "TRRS"	1	TAKE REAL RESULT STATIC
33	6T "TIRD"	1	TAKE INTEGER RESULT DYNAMIC
34	6T "TIRS"	1	TAKE INTEGER RESULT STATIC
35	6T "TFR"	1	TAKE FORMAL RESULT
36	6T "ADRD"	2	ADD REAL DYNAMIC
37	6T "ADRS"	2	ADD REAL STATIC
38	6T "ADID"	2	ADD INTEGER DYNAMIC
39	6T "ADJS"	2	ADD INTEGER STATIC
40	6T "ADF"	2	ADD FORMAL
41	6T "SURD"	2	SUBTRACT REAL DYNAMIC
42	6T "SURS"	2	SUBTRACT REAL STATIC
43	6T "SUID"	2	SUBTRACT INTEGER DYNAMIC
44	6T "SUIS"	2	SUBTRACT INTEGER STATIC
45	6T "SUF"	2	SUBTRACT FORMAL
46	6T "MURD"	2	MULTIPLY REAL DYNAMIC
47	6T "MURS"	2	MULTIPLY REAL STATIC
48	6T "MUID"	2	MULTIPLY INTEGER DYNAMIC
49	6T "MUIS"	2	MULTIPLY INTEGER STATIC
50	6T "MUFI"	3	MULTIPLY FORMAL
51	6T "DIRD"	2	DIVIDE REAL DYNAMIC
52	6T "DIRS"	2	DIVIDE REAL STATIC
53	6T "DIID"	2	DIVIDE INTEGER DYNAMIC
54	6T "DIIS"	2	DIVIDE INTEGER STATIC
55	6T "DIF"	2	DIVIDE FORMAL
56	6T "IND"	1	INDEXER
57	6T "NEG"	0	INVERT SIGN ACCUMULATOR
58	6T "TAR"	1	TAKE RESULT
59	6T "ADD"	2	ADD
60	6T "SUB"	2	SUBTRACT
61	6T "MUL"	2	MULTIPLY
62	6T "DIV"	2	DIVIDE
63	6T "IDI"	2	INTEGER DIVISION

			TO THE POWER ↑
64	6T	"TTP"	
65	6T	"MOR"	MORE >
66	6T	"LST"	AT LEAST ≥
67	6T	"EQU"	EQUAL =
68	6T	"MST"	AT MOST ≤
69	6T	"LES"	LESS <
70	6T	"UQU"	UNEQUAL ≠
71	6T	"NON"	NON ⊥
72	6T	"AND"	AND Ι
73	6T	"OR"	OR √
74	6T	"IMP"	IMPLIES =>
75	6T	"QVL"	EQUIVALENT ≡
76	6T	"abs"	
77	6T	"sign"	
78	6T	"sqrt"	
79	6T	"sin"	
80	6T	"cos"	
81	6T	"arctan"	
82	6T	"ln"	
83	6T	"exp"	
84	6T	"entier"	
85	GT	ST	STORE
86	6T	STA	STORE ALSO
87	6T	STP	STORE PROCEDURE VALUE
88	6T	STAP	STORE ALSO PROCEDURE VALUE.
89	GT	"SCC"	Short Circuit
90	GT	"RSF"	REAL ARRAYS STORAGE FUNCTION FRAM
91	6T	"ISF"	INTEGER .. "
92	6T	"RVA"	REAL VALUE ARRAY .. "
93	6T	"IVA"	INTEGER .. "
94	GT	"LAP"	LOCAL ARRAY POSITIONING
95	6T	"VAP"	VALUE ARRAY POSITIONING

OUTPUTCODE

96		START
97		STOP.
98	TFP	TAKE FORMAL PARAMETER.
99	TAS	
100	OTBC6.	
101		FLOATER.
102	read	
103	print	
104	TAB	
105	NLCR	
106	XEEN	
107	SPACE	
108	stop	

NAAM.

1° 1-woords-naam : aantal symbolen ≤ 4

		.				ooo
--	--	---	--	--	--	-----

a:	a	o	o	o	o
ab	b	a	o	o	o
abc	c	b	a	o	o
abcd	d	c	b	a	o

2 woords-naam: begint met abcde

kop.woord bestaat uit

kop a ≠ o

e	a	c	b	sta.o
---	---	---	---	-------

staart.woord.

abcde f

loos = 63

loos	loos	loos	loos	loos	sta
------	------	------	------	------	-----

abcde f

loos.	loos.	loos.	loos.	f	sta
-------	-------	-------	-------	---	-----

fg	loos	loos	g	f	sta
----	------	------	---	---	-----

fg h	loos	h	g	f	sta
------	------	---	---	---	-----

fg h i	f	g	f	f	sta
--------	---	---	---	---	-----

Eenwoordsnaam: INW  
ID



Inhoud naamlijst 10

Tweewoordsnaam

FNW

1 NW

ID



Kaflynd nummer

Lower Case	Upper Case	Barcode	Flexowriter code		
1	V	17	1		
2	*	18	2		
3	/	3	19	L.	U.
4	=	20	4		band w.
5	:	5	21	+ " 96	112
6	[	6	22	? 75	91
7	]	23	7	' 43	59
8	(	24	8		
9	)	9	25	• :	123 107
0	A	48	32	- 7 80	64
a	B	113	97	- 1 30	14
b	C	114	98	< >	33 49
c	D	99	115		
d	E	116	100	Upper	124
e	F	101	117	Lower	122
f	G	102	118	TAB	46 62
g	H	119	103	NCLR	10 26
h	I	120	104	Punch off	47
i	J	105	121	Punch on	0
j	K	65	81	space	16
k	L	66	82		
l	M	83	67	return	
m	N	68	84		
n	O	85	69	68 :	62 *
o	P	86	70	69 ↑	63 ↗
p	Q	71	87		
q	R	72	88	71 ≥	
r	S	89	73		
s	T	34	50	73 <	
t	U	51	35		
u	V	36	52		
v	W	53	37	75 ≠	
w	X	54	38		
x	Y	39	55	79 ⊚	
y	Z	40	56		
z		57	41	80 ≡	

ID

1<sup>e</sup> Getal of Variabele.2<sup>e</sup> Als Getal, dan plaats in KLI, + integer of real.3<sup>e</sup> Als Variabele.

1 FORMEEL of Niet.

4<sup>e</sup> Als FORMEEL, dan bloknummer en positie t.o.v. Pw.

Als nonformeel:

dan integer of real,

statisch of dynamisch

dan nulpunt.  $\equiv 0$ .

bloknummer en positie t.o.v. Pw.

NL1 characteristicum : adreswoord uit de naamlijst.

$d_{15} - d_0$  : bepalen bij dynamisch gegeven: positie  $\times 2^{10} + bn$ .  
 bij statisch gegeven: adres t.o.v. van nulpunt.

$d_{15} = 1$  nulpunt dynamisch  
 $= 0$  nulpunt statisch.

 $d_{16} = \text{FFLA}$  $d_{17} = \text{JFLA} = 1$  Label o. Standaard. $d_{18} = \text{PFLA} = 1$  Procedure. $d_{19} = 18$  = integerbit $d_{20} =$  $d_{21} =$  $d_{22} =$  $d_{23} =$ 

$d_{24} ?$  coher. voor de vier vaste nulpunten? bij statisch  
 $d_{25} \quad \quad \quad 0 = X_0 ; 1 = RLI ; 2 = FLI ; 3 = KLI. \quad \underline{\text{adres.}}$

Bloknummer taglabel  
 en functie:  
 tag prof. bloknummer -1  
 van de body

als  $\{d_{17} = d_{15} = 1\}$ , dan  $d_{14} - d_0$  NLSC van het ID in naamlijst.
 $\begin{cases} d_{16} = 0 \\ d_{24} \text{ en } d_{25} \text{ dom } = 0 \end{cases}$ 
 $d_{26} = 1$   $d_{25} = 0$  nog te verwerken value array. $d_{26} = 1$   $d_{25} = 1$  nog te reserveren local arrays.

bij een switch bewaren we in TLI

op verschijn vd :

→ plaats van ID in naamlijst.

FLSC

Switch

RLSC

(switch komma)

produceren 2T FLSC FLI

en Long FLSC op.

MFLA = 0

EFLA = 0

IFLA = 0.

1<sup>o</sup> detectie blok.begin.

2<sup>o</sup> structuur object programma bij locale arrays.

3<sup>o</sup> gedaante vd stofin.

Procedure ( a, b, c ) value a  
array a.

PW

inhoud, lokale  
variabelen

\* StopU van de APPALy



Declaraties: alleen na begin.

nonown { alle integers + identifiers worden getallen; we worden in PW opgeroepen op volgorde tot PW gevisualiseerd.  
alle reals dito, als dit klaar is, weten we, met hoeveel het object programma AW en WW verhogen moet; ik stel voor, dat we dat in het programma doen.  
Als Scanm.

Nu de local arrays:

We scannen de local arrays; reserveren plaats in de Stapel en nota stack.

We werken de subscript-bounds uit voor 1 local array; we roepen aan de subroutine Maak STOFU, die alles behalve de positie inruilt.

EN zo voort.

EN DAN GEADRESSEERD DE RESERVEER-Routine Aanroep.

$$A_1 b_1 + A_2 c_2 + A_3 d_3$$

$$S_0(c_1 + S_1(c_2 + S_2 c_3))$$

1v/2 range van de 1ste index.

Voor value array wordt een royale stofu-rumte in de stapel gereserveerd (vaste);

Aanroep: Repareer STOFU VALUE ARRAY; deze begint de PARD-positie mee, en transporteert onder controle van AW het physisch adres van de buiten-stofu (~~stofu~~) (ook al de vaste gegevens van de stofu). Als deze aanroep geslaagd is, wordt in NH de identiteit op de lokale STOFUPLAATS geest.

Verder de aanroep: Reserveer en initialiseer; deze begint met AW passend op te hogen; vult de waarden in te begin bij AW; vult de STOFU passend in en transporteert de waarden AW en WW.

Reserveer en initialiseren moet voor de andere arrays.

De volgorde in het object programma

TIAD : TRAD

Voor value variabelen:

2S parapositie A  
TIAD of TRAD  
2B parapositie A  
TFR  
ST

En halen de indicatie  
FONIAL uit N.  
weg:  
hebben integerbit daar  
al neergeschreven.

2A PFLA  
1A FFLA  
2B  
2A 0 2D

Z PFLA = 1,  
Z FFLA = 0.  
TFO.

FRADE  
FRAM  
FRBM  
FRACE

→

NWAW →

transport PLI  $\rightarrow$  NLI inlassen bij begin blokje en opleg DDEL "do"  
afvallen NLI inlaan aan andere blokje, o.a. in "D0T".  
We voeren in het blokje TLI-symbool begin\*.  
TLI-symbool BB

Subscriptberekening

$$[l_0 : u_0, l_1 : u_1, \dots, l_{(n-1)} : u_{(n-1)}].$$

begin adres vh. array.

$$\text{begin adres vh. array} = \sum_{i=0}^{n-1} l_i \Delta_i.$$

$$\Delta_0 = 1 \text{ of } 2 \text{ afh. van IB.}$$

$$\Delta_1 = (1+u_0 - l_0) * \Delta_0$$

$$\Delta_2 = (1+u_1 - l_1) * \Delta_1$$

$$\Delta_{n-1} = (1+u_{n-1} - l_{n-2}) * \Delta_{n-2}$$

$$\Delta_n = \underbrace{(1+u_{n-1} - l_{n-1}) * \Delta_{n-1}}_{\sum_{i=0}^{n-1} l_i \Delta_i} \text{ totale lengte vh. array.}$$

$$\sum_{i=0}^{n-1} l_i \Delta_i \quad \text{dit is nl. de hydraag-, fpu.}$$

} als we het zo doen, vormt  
indexer een scalar product

STOFU:  $\rightarrow$  begin adres vh. array

$$\rightarrow \text{begin adres vh. array} = \sum_{i=0}^{n-1} l_i \Delta_i$$

$$\Delta_0 = 1 \text{ of } 2$$

$$\Delta_1 = (1+u_0 - l_0) * \Delta_0$$

WW

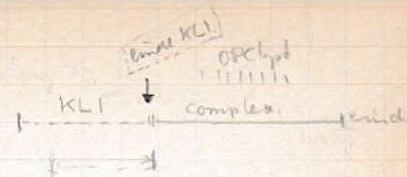
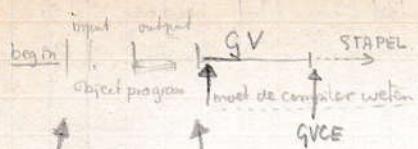
WWF

WWF

$$\Delta_{n-1} = (1+u_{n-1} - l_{n-2}) * \Delta_{n-2}$$

$$- \Delta_n = -(1+u_{n-1} - l_{n-1}) * \Delta_{n-2} \cdot \text{WWFWWW}$$

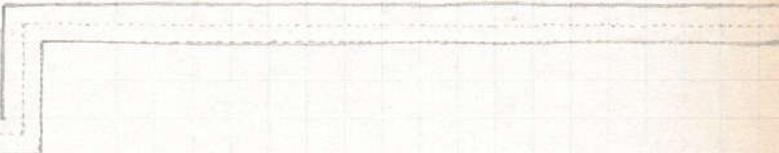
Het een programma krijgt ter beschikking:



etc. OPC list/FLI

hyden in leen

OPC list etc.  
FLI



Compiler produceert een band voor bepaalde installatie.  
dit in verband met GVC. De begininstelling hiervan  
zal afhangen van de installatie, waar het objectprogramma  
op moet draaien.

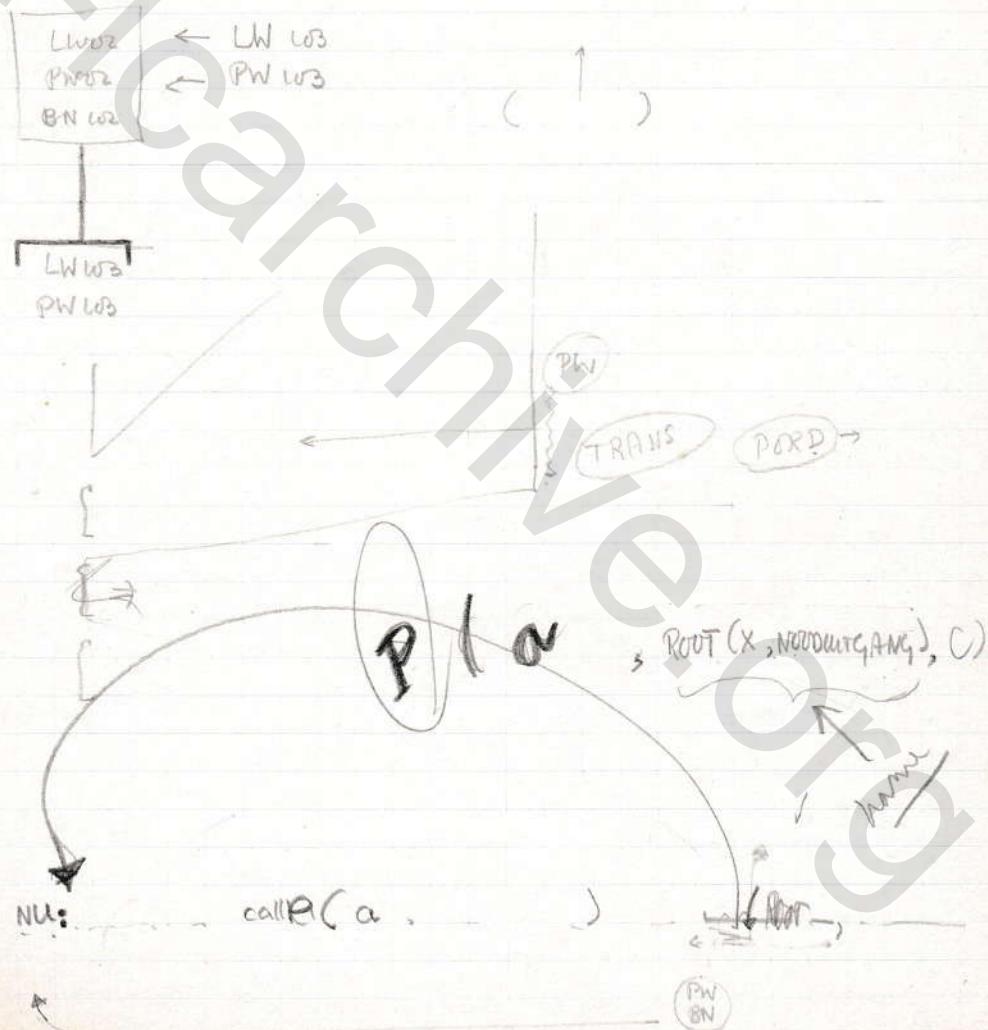
Dere constante kan je dood gehangen hebben, maar dat is verwerptelijk.  
Dus komt dere constante in levend gehangen.

Dus zelfs, als we de start processen combi met via band doen,  
moet toch, als de compiler in dood gehangen zou staan, moet  
toch een ~~lees~~ preparatiebandje ingelezen worden.

16 X1	Switch Index	PW
17 X1		AW
18 X1		PW
19 X1		BN
20 X1		GVC E.
21 X1		BIB6 Begin Input Buffer Class 6
22 X1		BOB6 Begin Output Buffer Class 6.

De fumetie van de PW-ketting is voor het vinden van de globale variabelen; zodra nu we een goto uitgang uit een procedure tegenkomen, dan is dat tot op rechte hoogte een globale variabele, dat is het. En via de PW-ketting is het bloknummer descriptief, mits ik er maar voor zorg, niet in een anonym fuslen niveau te trappen. De PW-keten is dan lekker langer!

Dus nu het plekje voor de anonymous subroutine:



bij elke onder opgave v BN  
bij de expliciete verlaatsprong:

(formele verlating)

1x PW - geft PW en BN

geft PW en BN

door LW, totdat

call A (B) B

a x b

A[u, P, E]

B[b],

~~2R~~ n A

GT

→

2B

GT

n : A

⇒ ≠

PW + n

2B # PW  
2A 0 X0 B

naarvraag.

{ 2B Bn A  
6T mn A  
OB n A

⇒ bipartition PW in B

N 6T

⇒ ontfloaten

0 :

1 :

2 :

3 :

4 :

5 :

6 :

7 :

Name

ask locat  
name

call( , a+b, )

Opspoelers 2 (Ponskamer, X1). van Lutten

AFLLOOP BALKJES Sof4. (X1, Reproductieapparatuur,  
(breed). Flexowriter, 7gatsreproductie)  
van Lutten

7-gatsreproductieapparatuur. EL-schema vraag; van Lutten  
solder.

Pin-feed papier X1-schrijfmachine. Pilkes apparaat  
W-durend 2x dagelijks.

X1 - 1 (~~en 0 of 0~~)  
W-durend  
van Lutten

Subroutine reproduktie.

Editing  
Drukker.

~~Tekst~~ (Barning). \*

Onze Dood-gedenken bestelling. Pg. etc. zal voorstellen  
maken.

ARCHIEF - STANDAARD- BANDEN.

zal h opdragen  
aan Marlene-Fielk.

Maken van standaard assemblage van Pg.

Dekker-Borning

Documentatie MCX1 - specificatie.

Stencil  
Dekker-Borning

Menbilam X1-kamer.

1 tafel als by one  
4 zoldfe blauwe stof onder armleunj.  
Emissie. Schmidt.

Programmeercursus?

Nitmy Cursus Banage.

ALGOL-Cursus: Syllabus

Manie. weg. termijn. 1 July Schmidt

~~Onderstaande Boekel.~~

NSS

INTERN SUBR. NEXT SYMBOL INTO S

HTO

16 - 6 - '60

Aanroep

6T 0 HTo 14  $\Rightarrow$ :

Voorlopige versie:

text band: rafel blank.

symbolen in 2 pentaden  
(binaair)aan het einde een D;  
X aan het begin wordt  
geschreven.14ZE2 = 0: we skippen blank  
aan het begin.

14ZE2 = 1, we lezen.

14ZE2 &lt; 0, we zijn klaar.

	DA 0	HTo	DI
$\Rightarrow$ 0	2A 22	Xo	
1	3S 14	Z E2	Z
2	N 2T 7	HTo A	$\rightarrow$
5 $\rightarrow$ 3	6T 15	Do 14	$\Rightarrow$ LWW
4	3S 24	Xo	Z
5	Y 2T 3	HTo A	$\rightarrow$
14 $\rightarrow$ 6	7S 14	Z E2	
2 $\rightarrow$ 7	4P	SS	P
8	Y 2T 12	Do A	$\rightarrow$ Exit LP
12 $\rightarrow$ 9	6T 15	Do 14	$\Rightarrow$ LWW
10	2S 24	Xo	
11	U 1LS 31	A Z	
12	Y 2T 9	HTo A	$\rightarrow$
13	U 1S 3	A P	
14	Y 2T 6	HTo A	$\rightarrow$
15	OP 5	SS	
16	6T 15	Do 14	$\Rightarrow$ LWW
9	OS 24	Xo	
18	2T 11	X2	E $\Rightarrow$

5. galband

## PONSVOORSCHRIFT

ROFFEL BLANK, gevolgd door X (= ERASE)

opvolgende ALGOL-symbole in twee pentades

nl. 1ste pentade (0,1,2,3) geeft aan 32-voud

2de pentade geeft aan de eenheden.

NB. Aan het begin van elke ALGOL-worden extra pentades X (= ERASE) geskapt.

Het einde van de band markeert men door  
(een pentade D ( nl.  $4 \leq \text{endpentade} \leq 30$  ))

roffelblank XDO roffelblank.

begin real a,x; a := x := 7 end

Geproduceerd op 18-6-60:

	BIN	W	OPC
0FLU	0		96
1	2B	120	A
2	0		15
3	2B	130	A
4	0		15
5	2B	0	A
6	0		3
7	0		34
8	0		86
9	0		85
0 KLI	7		97

10		0
1		0
132		0

START  
 ] TRAS R #a  
 ] TRAS R #x  
 ] KLI.  
 TIRS R 7  
 STA :-  
 ST :=  
 STOP

RLSC E  
 KLSC E  
 RLSC E  
 GVC E

begin integer GEHEEL; Niks: GEHEEL := -12.5<sub>10</sub>; goto Niks end

Reproducerd op 19-6-60

		OPC	
0		96	START
1	2B 12B A	17	TIAS
2	2B 0 A	3	KLI
3		32	TRRS
4		57	NEG
5		85	STORE
6	2T 1 X0 A	1	RLI
7		97	STOP
			125
	125 × 2 <sup>-7</sup>		
	2 <sup>n+7</sup>		
	9		RLSC E
	2		KLSC E
	0		PLSC E
	129		GVC E

Niks

00 00 01

begin real x; integer i;

x:=0; *Abby*.

for i:=1 step 2\*i + (if i>0 then -1 else 1) until i do

begin x:=x+1/i; if i>1000 then goto KLAAR end;

KLAAR; end

integer x, n, k;  
begin integer x;

moet zijn

real procedure SIGMA (i, k, l, t); value l;  
integer i, k, l; real t;

begin real x; x := 0 ;

for i := k step 1 until l do x := t + x ;

SIGMA := x

end SIGMA ;

x := SIGMA (n, 1, 10, SIGMA (k, 1, n, 2) - 1)

end

begin <sup>integer</sup> n;

integer procedure GGD(u1, u2); value u1, u2; integer u1, u2;

GGD := if u2 = 0 then abs(u1) else GGD(u2, u1 - u1 ÷ u2 \* u2);

TERUG: n := GGD(2409, 4605); goto TERUG

end

4603  
512  
4096

boolean  
begin

P17, P289;

boolean procedure Prime(n); value n; integer n;

begin integer t;

if n ≠ 2 ∧ n - n ÷ 2 \* 2 = 0 then goto FALSE;

if n = 3 then goto TRUE; t := 1;

M: t := t + 2; if t \* t > n then goto TRUE;

if ¬ Prime(t) then goto M;

if n - n ÷ t \* t ≠ 0 then goto M;

FALSE: Prime := false; goto END;

TRUE: Prime := true;

END: end;

P17 := Prime(17); P289 := Prime(289)

end

```
begin array x,y [-1:4] ;  
x [1] := -1 ; y [x[1]] := 3 ;  
x [-1] := 10^-7 ; x[0] := -10^-7 ;  
y [0] := +10^-7 ; y [-x[0]*y[0]] := 15.5 ;  
y [2] := +125 10^-3 ; y [3] := -125 ;  
x [2] := 00.125 ; x[3] := -125 10^-0 ;  
x [4] := 32.768 10^+3 ; y [4] := 327.68 10^-2 ;
```

end

begin real b, c, d, B;  
integer a1, e, j;  
array a [1:7, 0:3];  
integer array c [0:10];  
integer procedure k (a1, e); real a1, e; k := p(a1)\*e;  
  
real procedure p (B); value B; integer B;  
L: p := B \* cos(a1);  
if a1 + a[i][k(a1, b)\*(3 + p((a[1,1]+c)\*d↑  
if cos(exp(a1)) > 0 then 2 else -c \* ln(e))))+j],  
j+1] \* k(a[k(a1, b), j], B \* cos(exp(a1)))↑  
2↑ ln(p(a1)) \* c + d = a1 \* 3 V  
c > d  $\wedge$  d ≤ a1  $\equiv$  sin(a1) ≤ 0  $\supset$  a1 < 0  
then b := c else c := d  
end

WBO n Besee

RCI 8:50  
LCI :  
Rest 3sec

comment TEST 9;

KUL

16-6-'60

TEST 9

begin real a,b,c;

real procedure KUL(v,w); real v; label w;

begin real d;

procedure KUL1; if v>a then KUL:=a:=3 else

begin d:=KUL:=5; goto w end;

d:=0;

if v≠0 then KUL1 else

if a>0 then KUL:=d:=7 else a:=KUL:=20;

if d≠0 ∧ a=0 then goto w

end-KUL;

a:=1; b:=c:=2;

L: KUL(3,L)

end

÷	:	≠	≠
≥	≥	≤	≤
≤	≤	,	*
)	)	↑	↑
≡	≡		

begin begin array a, b [1: 5];  
    a[3]:= (.7) end end

begin integer n ; n:=1 ;

Telengenaam :

begin integer k ; integer array a[0:n] ;

M: for k := 0 , k+1 while k <= n do

begin integer i ; switch S := M,L,S[4],Telengenavel ;

L: a[k]:=0 ; for i := 0 step 1 until k-1 do a[k]:=a[k]+a[i] ;

n := n+1 ; goto S[3] end end end

begin integer n; array a [0:10]

procedure KUL ( i, a1, a2, a3, p); value i, a1, a2;  
integer i; array a1, a2, a3; integer procedure p;

begin own real s'; array b, c [0:i, 0:i+1]; p(p, b, s) end

end

begin boolean b; Boolean B; real x,y;

if B then begin. X:=1; goto in end;

if B then begin X:=-1; in: y := 2 end end

beginbegin real x;procedure.P(u,v); real u; label v;begin procedure Q ; if u > +((0)) then goto (v);  
Q: end

P(x,y); y:

endend

0 36

1 2A 0 A

2 2S 5 A 1

3 9 ETMP

4 2T 0 X0 2  $\Rightarrow$  over block.

5 2B 1 A

6 89

7 2A 2 A

8 4A 17 X1

9 4A 12 X1

10 2T 1 X0 2  $\Rightarrow$  over P

11 2B 2 A

12 89

13 2T 2 X0 2  $\Rightarrow$  over Q

14 2B 3 A

15 89

16 2S 5-2 A

17 35 TFR

18 2B 0 A 3

19 34 TIRS

20 65 &gt; FLI 0 41 1

21 30

22 N ST 3 X0 2  $\rightarrow$  25

2B 2S 7-2 A

29 35 TFR

30 12 RET Q

31 2B 4 A 1 begin v Q.

32 2A 0 A

33 9 ETMP : end Q

34 12 RET end P

35 2B 11 A 1 begin P

36 2T 4 X0 2 over par. PORDS  $\Rightarrow$  38

37 2B 1 A

38 2A 2 A

39 2T 5 X0 2

40 13

41 Q=2, a=32 1

42 begin Q, b=2, a=5

43 PORDY

44 PORDX

45 2A 2 A

46 9 9 ETMP

47 12 RET

48 97

49 0

50 RLSC E

51 42

52 1

53 6

54 28

55 3

56 25 -1

57 4 38 -1

58 5 40 1

begin real x,y,a,b,c;  
x := a \* (y := b+c) + y end

1.	28	128	A	96
2.				15 TRAS
3.	28	132	A	
4.				32 TRRS
5.	28	130	A	
6.				15 TRAS
7.	28	134	A	
8.				32 TRRS
9.	28	126	A	
10.				37 ADRS
11.				86 STA
12.				61 MUL
13.	28	130	A	
14.				37 ADRS
15.				85 ST
16.				97 Clear

17.

0

0

138

begin boolean B; integer n;

array a [-3:+1, -3:+1]; real procedure Q; Q:=2.5;

begin integer array a [-3:+1, -3:+1],

b [ -if  $\neg$  B then n+1 else +n : +if  $\neg$  B then n else 2\*n,

+if  $\neg$  B then -(n+1) else (n) : + if B then n else

if B then n $\uparrow$ 2 else Q ] ; Q end end

begin

(10 x )

print(sign(entier(arctan(cos(sin(sqrt(abs(ln(exp(read))))))))))

end

3	30	0	96
1			102
2		83	
3		82	
4		76	
5		78	
6		79	
7		80	
8		81	
9		84	
10		77	
1		103	
2		97	

```
begin integer M; M:= read;  
begin real 5 7 y, X; 10 real array a [1:M]; q integer k;  
real procedure SIGMA(5 7 10 a, p, 3 x, p, N); value a, N, x;  
integer N, p; real a, x; real procedure f;  
begin real s; s:= 0;  
for p:=1 step 1 until N do s:= s + a * f(p * x);  
SIGMA := s  
end;  
y := SIGMA(a[k], sin, X, k, M)  
end
```

Roffel P

- 1 1 T  
2 4 T  
3 9 SS  
4 1S6 T.  
5 2S5 W  
6 SSS+3 6 T P P P P P P  
7 + SSS4S9T  
8 + .64 E 2 T  
9 .81 E + 2 W  
10 E S S 2 W  
11 121 T  
12 144 P  
13 169 T  
14 1960.0 E S S - S S 2 S S  
15 225 S 0 0 0 S 0 0 0 S 0 0 0 S 0 0 0 S 0 0 0 E - 18 T  
16 - 256 P  
17 - 289 P  
18 O P  
19 + 50 S 8212 S 1521 S 51 S 5868 T  
20 + E 604

TEST BAND

TEST 21.

bis.

## TEST 20

280	2T 2-8-6 →	2X3
1	2S 4-10 A	6X3
22→2		<hr/> 8X6
3		
4		
5	2T 2-8-23 A	
6	2A 0 A	
7	2B 2-8-21 A	
8		ETM?
9	2B 2-9-29 A	5
10		TIR8
11		NEC
2		FOR5
3	2B 2-9-30 A	
4		TIR8
5		FOR6
6	2B 2-9-31 A	10
7		TIR8
8		FOR7
9	2S 2-9-5 A	
20		FOR8
→1		FOR0
2	2T 2-8-2 A	⇒
5→3	2B 4-10 A	NLCR
4		X
5		TIR8
6		PRINT
7		
8		

(98)

begin integer x; real y;

L: For x:=-5 step 1 until 10 do

begin NLCR; print(x); TAB; y:=x; print(y) end;

for x:=1 step 1 until 10000 do; goto L end

begin integer i; real array. x[1:40]; M: NLCR;

for i:=1, i+1 while i≤40 do x[i]:= read;

for i:=1, i+1 while i≤40 do

begin NLCR; print(i); TAB; print(x[i]) end;

goto M end

begin real x; integer y; Boolean B;

x:= 2; y:= 3; B:= true; L:

NLCL; print ( if B, then x else y ); B:=  $\neg$  B; goto L end

begin L: NLCL; print ( XEEN(-o) ); goto L end

begin real  $x, y, z, x_2, t, T$ ;  
integer  $n, k$ ;

for  $n := 0$  step 5 until 125 do

begin NLCR; print( $n$ ); TAB;

$x := n / 360 * 3.14159 26535 89793$ ;

$x_2 := -x * x$ ;  $T := y := z := t := x$ ;

for  $k := 1, k+2$  while true do

begin  $t := t * x_2 / (k+1) / (k+2)$ ;  $y := y + t$ ;

$T := x_2 / (k+2) * T / (k+1)$ ;  $z := z + T$ ;

if  $y - t = y$  then goto SIN end;

SIN: print( $y$ ); TAB; print( $z$ ) end end

comment TEST 25;

begin integer i,j;

integer array a [ 1:5 , 0:4 ] ;

real array b [ 1:5 , 0:4 ] ;

for i:= 1 step 1 until 5 do

for j:=0 step 1 until 4 do

begin a[i,j] := i \* (j+10) ; b[i,j] := (i+10)\*j end;

begin

integer array c [ 1:5 , 0:4.2 ] ;

array d [ 1.3 :5 , 0:4 ] ;

procedure DRUK (u); value u; {integer} array u;

begin NLCR; for i:=1 step 1 until 5 do

for j:=0 step 1 until 4.0 do

begin NLCR; print (u[i,j]) end

end DRUK;

for i:=1 step 1 until 5 do

for j:=0 step 1 until 4 do

begin c[i,j] := i \* (j+10) ; d[i,j] := (i+10)\*j end

L: DRUK(a); DRUK(b); DRUK(c); DRUK(d);

goto L end end

comment TEST 27;

begin integer i, j, k;

integer array a [1:2, 1:2, 1:2]; array b [1:2, 1:2, 1:2];

for i := 1,2 do for j := 1,2 do for k := 1,2 do

begin a[i,j,k] := 4 \* i + 2 \* j + k;

b[i,j,k] := i + 2 \* j + 4 \* k end;

begin integer array c [1:2, 1:2, 1:2]; array d [1:2, 1:2, 1:2];

procedure DRUK (u); value u; {integer} array u;

begin NLCR;

for i := 1,2 do for j := 1,2 do for k := 1,2 do

begin NLCR; print (u[i,j,k]) end

end;

for i := 1,2 do for j := 1,2 do for k := 1,2 do

begin c[i,j,k] := 4 \* j + 2 \* i + k;

d[i,j,k] := 4 \* j + 2 \* k + i end;

L: DRUK (a); DRUK (b); DRUK (c); DRUK (d); goto L

end end

common TEST 29;

begin integer i, j, k, l;

integer array a[1:2, 1:2, 1:2, 1:2];

real array b[1:2, 1:2, 1:2, 1:2];

for i:=1,2 do for j:=1,2 do for k:=1,2 do for l:=1,2

do begin a[i,j,k,l]:= 8\*i+4\*j+2\*k+l;

b[i,j,k,l]:= i+2\*j+4\*k+8\*l end;

begin integer array c[1:2, 1:2, 1:2, 1:2];

array d[1:2, 1:2, 1:2, 1:2];

procedure DRUK(u); value u; (integer) array u;

begin NLCR; for i:=1,2 do for j:=1,2 do for k:=1,2 do

for l:=1,2 do begin NLCR; print(u[i,j,k,l]) end

end;

for i:=1,2 do for j:=1,2 do for k:=1,2 do for

l:=1,2 do begin c[i,j,k,l]:= 8\*j+4\*k+2\*i+l;

d[i,j,k,l]:= j+2\*k+4\*i+8\*k

end;

L: DRUK(a); DRUK(b); DRUK(c); DRUK(d); goto L

end end

comment TEST 34;

begin real X;

real procedure Ch(n, x); value n, x; integer n; real x;

begin real a, b, c; integer i;

a := 1; b := x; if n = 0 then, c := a else if n = 1 then

c := b else

for i := 2 step 1 until n do

begin c := 2 \* ~~x~~ \* b - a; a := b; b := c end;

Ch := c end;

X := 0

TERUG: NLCR; print(Centier(1000 \* X + .5)); TAB;

print(Ch(10, X \* .5) \* 2); X := X + 0.001; goto TERUG

end

TEST 32

TEST 33.

vermijden

comment TEST 32 = Ch(10, X);

begin

real X;

real procedure Ch(n, x); value n, x; integer n; real x;

Ch := if n < 2 then (if n = 0 then 1 else x) else

Ch(n-1, x) \* 2 \* x - Ch(n-2, x);

X := 0;

TERUG: NLCR; print (entier(1000 \* X + .5)); TAB;

print (Ch(10, X \* .5) \* 2); X := X + 0.001; goto TERUG

end

TEST 32 3 regels lg "

beginswitch S := S[2], D[1], L ;switch D := D1 , S[1] ;L:NLCR; goto D[2]; print (0) ; D1: print (1) ; goto S[3]endbegin integer i, s;integer array a, b [1:5], c [1:5, 1:2] ;

s:=0 ;

for i := 1 step 1 until 5 dobegin a[i]:= b[i]:= 2 \* i - 1 ;

c[i,1]:= a[i] ; c[i,2]:= -b[i] ;

s:= s + c[i,1] - c[i,2] end ;

NLCR; print (s)

end

begin integer a,b,c; array a[c:10]; procedure PRESCAN; lab:;  
for a:=1 step 1 until a[b,c] do Klaas: for b:=7 do  
Kareljtje: begin switch V:= Kareljtje; a:=a+b; Jan: PIET: end end

## DAONNODEN

0	<u>begin</u>	+104	<u>;</u>	+91	<u>j</u>	+19	PLIB: 3-31-11	12
1	<u>integer</u>	+108	<u>for</u>	+85	<u>e</u>	+19		
2	a	+10	a	+10	:	+90		15
3	,	+87	<u>:=</u>	+92	<u>begin</u>	+104		
4	b	+11	i	+1	<u>switch</u>	+111		
5	,	+8)	<u>step</u>	+99	V.	+58		17
6	c	+12	i	+1	<u>:=</u>	+92		18
7	;	+91	<u>until</u>	+95	K	+97		
8	<u>array</u>	+110	d	+13	n	+10		
9	d	+13	[	+100	n	+29		
10	[	+100	b	+11	c	+19		
11	c	+12	,	+87	,	+87		
12	i	+90	c	+12	l	+21		
13	l	+1	]	+101	t	+29		
14	o	+0	do	+86	:	+19		
15	o	+0	K	+97	e	+19		
16	]	+101	l	+21	s	+91		
17	;	+91	n	+10	a	+10		
18	<u>integer</u>	+108	a	+10	<u>:=</u>	+92		
19	<u>procedure</u>	+112	s	+28	b	+11		
20	P	+52	:	+90	;	+91		
21	R	+54	<u>for</u>	+85	J	+46		
22	E	+41	b	+11	a	+10		
23	S	+55	<u>:=</u>	+92	n	+23		
24	C	+39	7	+7	:	+90		
25	A	+37	do	+86	P	+52		
26	N	+50	K	+97	i	+18		
27	;	+91	n	+10	e	+19		
28	L	+48	r	+27	t	+29		
29	n	+10	c	+19	:	+90		
30	b	+11	l	+21	<u>end</u>	+105		
31	:	+90	t	+29	<u>end</u>	+105		

begin real  $x$ ; ~~real~~ integer  $A$

~~procedure~~ BISEC ( $y_1, y_2, \text{eps}, \text{eps1}, f, x, \text{FLSXT}$ );

value  $\text{eps}, \text{eps1}, y_1, y_2$ ;

real  $\text{eps}, \text{eps1}, y_1, y_2, f, x$ ;

label FLSXT;

begin dim integer  $i, j, k$ ; real  $f, f_1$ ;

switch  $g := \text{FV, SV}$ ; switch  $d := \text{FLSXT, RD}$ ; switch  $e := \text{TV, RE}$

$i := j := k := 1$ ;  $x := y_2$ ;  $a := f$ ; if  $\text{abs}(f) \leq \text{eps}$  then

goto RETURN; goto  $g[i:j]$ ;

FV:  $i := 2$ ;  $f_1 := f$ ;  $x := y_1$ ; goto a;

SV: if sign( $f_0$ ) = sign( $f_1$ ) then goto  $d[j:j]$ ; goto  $e[k]$ ;

TV:  $j := k := 2$ ;

MP:  $x := (y_1 + y_2)/2$ ; goto a;

RD:  $y_2 := x$ ;

PR: if  $\text{abs}(y_1 - y_2) \geq \text{eps1}$  then goto MP; goto RETURN;

RE:  $y_1 := x$ ; goto PR;

RETURN: end BISEC;

$A := T$ ; BISEC ( $0, A, 10^{-10}, 10^{-10}, X \times X - A, X, L$ );

~~A := PARM & MCR; print(A); TAB; print(X);~~

$A := A + 1$ ; goto T;  $L$ : stop end

Test PRESCAN.

13-5-60

Adds KNS

- DA 0 2 YO D1  
0 2B 6 2 YO  
1 2S 0 Xo B  
2 65 9 2 E2  
3 0B 1 A  
4 0B 6 2 YO  
5 2T 8 Xo E →  
6 ZXI  
⇒ 7 25 0 N NB A  
8 65 6 2 YO  
9 6T 0 2 YO A ⇒ Photo befor  
10 2T 0 H K A ⇒

Non present

DPZF 0 X 9  
DPZK 0 ZE 2  
DPZT 0 ZK 1  
DPZY 0 ZT 1  
DPFT 0 ZY 1  
DPHF 0 FT 5  
DPHH 0 HF 2  
DPHK 0 HH 1  
DPHL 0 HK 4  
DPNN 0 HL 1

DA 6ZE 1 DI  
0A 9095 Xo PLIE  
DA 8ZE 1  
0A 0NN10 TLIB

NB interval NAS 12ZE0 = FLIB  
interval!

FTL test Report

comment TEST 40;

begin integer n, k, h;

real procedure. SIGMA (i, j, k, t); value j; integer i, j, k; real t;

begin if j > k then SIGMA := 0 else

begin i := j; SIGMA := t + SIGMA (i, j+1, k, t) end

end ;

NLCR; print (SIGMA (n, 1, 10, SIGMA (k, 1, n, 2) - 1)) ;

NLCR; print (SIGMA (n, 1, 10, SIGMA (k, 1, n, 6+k-6) + 1) - 1) ; NLCR;

print (SIGMA (n, 1, 10, SIGMA (k, 1, n, SIGMA (k, 1, k, 6) - 6) + 1) - 1)

end

Comment

TEST 50 ENDJAZ 101060;

begin integer n, k, h;

NLCR; print (SUM(n,1,10, SUM(k,1,n,2)-1));

NLCR; print (SUM(n,1,10, SUM(k,1,n, 6\*k-6)+1)-1);

NLCR; print (SUM(n,1,10, SUM(k,1,n,SUM(h,1,k,6)-6)+1));

NLCR; print (SUM(n,1,1000, n\*n));

NLCR; print (SUM(n,1,10000, n\*n));

for k := 1 step 1 until 10000 do

begin stop; NLCR; for h := 1 step 1 until 5 do print(read)

end

end

~~new~~ FIBONACI (pi); boolean pi;

~~begin if fi then begin~~

begin own integer n;

if pi then n:=0 else n:=n+1;

begin own array A [n:n+2];

if pi then <sup>ba)</sup> A[n]:=0; A[n+1]:=1; end ↓

FIBONACI := A[n+2]:= A[n]+A[n+1]

end

end

A[0] =

0  
1  
1  
2  
3  
5  
8  
13  
21