

Notulen van de vergadering der Z8-commissie
op 3 december 1964.

Aanwezigen : hh. Dijkstra, Kolff, Kruseman Aretz, V.d. Meulen, V.d. Poel, Schmidt.

1. De notulen van de vorige vergadering worden goedgekeurd.
2. De brief van de heer Felsch aan de Z8-commissie (Z8 no. 40) is reeds door Prof. V.d. Poel beantwoord.
3. Geheugenprotectie. De nota X8 no. 42 wordt besproken.
 - . Dat bij de poging om een geprotegeerd geheugenadres te beschrijven geen ingreep ontstaat wordt aanvaardbaar geacht.
 - . De geheugenadressen COUNT (M[7]) en D (M[63]) moeten eenvoudig te vullen zijn vanuit een programma. Aangezien de eerste pagina vrijwel altijd geprotegeerd zal zijn (hier bevindt zich immers de centrale administratie van Charon en de ingreepsprongen) zullen hiervoor speciale maatregelen getroffen moeten worden.
De volgende mogelijkheden werden besproken:
 - 1e. De adressen 0 t/m 63 van de protectie uitsluiten.
De ingreepsprongen zouden dan echter moeten verhuizen, met alle consequenties daaraan verbonden.
 - 2e. Vulling van M[7] en M[63] door middel van subroutines.
Bezwaar: geen compatibiliteit tussen programma's voor machines zonder protectie en met protectie.
In de subroutine zou de blokkade opgeheven moeten worden, liefst d.m.v. een opdracht, die de blokkade gedurende de volgende opdracht uitschakelt.
 - 3e. Vulling van M[63] d.m.v. een communicatie-opdracht, die "protectie-ongevoelig" is. De vulling van M[7] zou toch nog door een subroutine kunnen gebeuren (of evt. via een soortgelijke communicatie-opdracht). Deze opdracht zou de inhoud van het A, S of B register naar het desbetreffende adres moeten brengen. Indien deze keuze van A, S of B moeilijkheden oplevert dan liefst vulling vanuit het S-register.
- De Z8-commissie zou het liefst de 3e mogelijkheid gerealiseerd zien.
4. EL coördinator. Prof. Dijkstra geeft een uiteenzetting hoe de geheugen indeling waarschijnlijk zal worden gerealiseerd:
De coördinator stelt aan ieder programma één aaneengesloten stuk geheugen ter beschikking. Deze programma's kunnen op hun beurt weer pagina's van dit segment teruglenen aan de coördinator, die deze pagina's zal kunnen gebruiken op "daggeld basis" d.w.z. voor output-buffers e.d.
Deze pagina's blijven dus opeisbaar door het programma.
Volgens de heer Kruseman Aretz zou het MC-Algolsysteem hier wel inpassen. De moeilijkheid is echter, hoeveel geheugen een programma moet aanvragen.
5. Gediscussiëerd wordt over standaardbanden voor "open bek" bandlezers. Iedere band zal een identificatie moeten hebben over zijn inhoud. Vraagpunt is: mogen er meer dan één programma op dezelfde papierband voorkomen? Indien meer dan één programma op een band voorkomt, treedt

de vraag op, waar de band staat bij ontijdig overlijden van een programma.
Voorlopige conclusie: op standaardbanden staat maar één programma + evt.
input voor dat programma.

6. Vraag van de commissie aan EL:

Is het mogelijk een gedeelte van de trommel voor schrijven te protegeren
d.m.v. schakelaars?

Volgende vergadering: datum:

7 januari 1965

tijd:

10.00 uur

Plaats:

M.C.

Agenda: EL coördinator
Geheugenprotectie.

15 december 1964.