

Procescalculus bij modelleren van distributiesystemen

Citation for published version (APA):

Rooda, J. E., & Kempen, van, F. G. J. (1993). Procescalculus bij modelleren van distributiesystemen. *Mechanische Technologie*, 3(4), 10-17.

Document status and date:

Published: 01/01/1993

Document Version:

Publisher's PDF, also known as Version of Record (includes final page, issue and volume numbers)

Please check the document version of this publication:

- A submitted manuscript is the version of the article upon submission and before peer-review. There can be important differences between the submitted version and the official published version of record. People interested in the research are advised to contact the author for the final version of the publication, or visit the DOI to the publisher's website.
- The final author version and the galley proof are versions of the publication after peer review.
- The final published version features the final layout of the paper including the volume, issue and page numbers.

[Link to publication](#)

General rights

Copyright and moral rights for the publications made accessible in the public portal are retained by the authors and/or other copyright owners and it is a condition of accessing publications that users recognise and abide by the legal requirements associated with these rights.

- Users may download and print one copy of any publication from the public portal for the purpose of private study or research.
- You may not further distribute the material or use it for any profit-making activity or commercial gain
- You may freely distribute the URL identifying the publication in the public portal.

If the publication is distributed under the terms of Article 25fa of the Dutch Copyright Act, indicated by the "Taverne" license above, please follow below link for the End User Agreement:

www.tue.nl/taverne

Take down policy

If you believe that this document breaches copyright please contact us at:

openaccess@tue.nl

providing details and we will investigate your claim.

Procescalculi bij modelleren van distributiesystemen

In dit artikel gebruiken de auteurs procescalculi om een distributiesysteem te modelleren. Hierbij beperken zij zich tot het dynamische gedrag van het systeem als functie van de invoer en de uitvoer van orders en produkten. In het eerste model wordt het distributiesysteem gebouwd, waarbij er vanuit wordt gegaan dat een overmaat van produkten in het magazijn aanwezig is. In het tweede model wordt een leverancier geïntroduceerd die produkten aan het magazijn levert, en in het derde model wordt een bestelstrategie ingevoerd die zorgt voor de tijdige levering van produkten. In dit artikel wordt geen aandacht besteed aan het orderverzamenen.

In vorige artikelen [Rooda, Arentsen, 1991; Rooda, Arentsen, Smit, 1992] is getoond hoe procescalculi kan worden gebruikt voor het modelleren van flow-productie en job-productie (produkt- en proces-georiënteerde) fabrieken. In deze artikelen werd aangenomen dat deze produkten vanuit de fabriek hun eindbestemming vinden. In werkelijkheid bevindt zich meestal een distributiecentrum tussen de fabriek en bijvoorbeeld de groothandel. De functie van een distributiecentrum is enerzijds het overbruggen van de tijd van productie en de tijd van afname en anderzijds het samenvoegen van produkten die afkomstig zijn van verschillende (gespecialiseerde) fabrieken voor een afnemer. Er zijn zeer veel

verschillende typen distributiecentra. Het type wordt mede bepaald door het type produkt dat dient te worden gedistribueerd. Ook de snelheid waarmee het produkt door het distributiecentrum "loopt" geeft aanleiding tot verschillende typen distributiecentra. In dit artikel wordt hier niet op ingegaan. In dit artikel zal worden geïllustreerd hoe met behulp van procescalculi distributiecentra kunnen worden gemodelleerd. Met behulp van de procescalculi-simulator, de procescalculator, zal het gedrag van deze modellen worden onderzocht.

Het eerste model is te beschouwen als een rudimentair distributiecentrum. Via "stepwise refinement" zal dit model worden

uitgebreid en aangepast; een eenvoudig distributiecentrum zal worden gepresenteerd. Tenslotte wordt een distributiecentrum gemodelleerd waarin een informatiebeheerder zorgt dat de produkten die op basis van de orders dienen te worden uitgeleverd ook aanwezig zijn. Hiertoe wordt de informatiebeheerder voorzien van een algoritme dat zorgt voor het op tijd bestellen van de produkten. Van dit model wordt het verloop in de tijd van de hoeveelheid opgeslagen produkten gepresenteerd. In dit artikel wordt niet ingegaan op het orderverzamenen zoals dit in het distributiecentrum zelf gebeurt.

Orderregels, produkten, orders en pallets

Voor het modelleren van het distributiesysteem zal gebruik worden gemaakt van een aantal typen objecten: orderregels, produkten, orders, pallets en bestanden. Hierna zullen deze typen met hun methoden worden behandeld.

Iedere orderregel bevat informatie over het type produkt en het aantal van dat produkt dat moet worden uitgeleverd. Ieder produkt heeft een type en een aantal. Procescalculus maakt voor het modelleren van dergelijke instantiaties gebruik van de klasse (class) Associatie (Association) zoals deze in Smalltalk aanwezig is. De klasse Association is hierbij als volgt gedefinieerd:

Object subClass Association
instance variable names: key value

Een instantiatie kan hierbij worden gemaakt op de volgende manier:

a ← Association key: #P value: 10

De key van a kan worden opgevraagd met behulp van de opdracht key, de value van a kan worden opgevraagd met de opdracht value. In beide gevallen betreft dit het lezen van een waarde. Het zetten van de key of de value kan respectievelijk middels key: en value:.

Van deze associaties wordt nu gebruik gemaakt voor het definiëren van een regel of van een produkt:

Association subClass RegelOf
Produkt

Om de leesbaarheid van de specificaties beter te vergroten worden nog enige methodes toegevoegd:

```
type: eenType aantal: eenAantal
| rp |
rp ← super new.
rp key: eenType.
rp value: eenAantal.
↑rp
```

```
type
↑key
```

```
aantal
↑value
```

Een regel en een produkt kunnen nu op de volgende wijzen worden gedefinieerd:

```
RegelOfProdukt subClass Regel
```

```
RegelOfProdukt subClass Produkt
```

Een nieuwe orderregel kan worden gemaakt door bijvoorbeeld de opdracht:

```
regel ← Regel type: #A aantal: 10
```

Produkten worden gemaakt volgens een specificatie die op een orderregel staat aangegeven:

```
Produkt
maakVolgens: eenRegel
| p |
p ← self new.
p key: eenRegel key.
p value: eenRegel value
↑p
```

Een nieuw produkt kan worden gemaakt door bijvoorbeeld de opdracht:

```
produkt ← Produkt
maakVolgens: regel
```

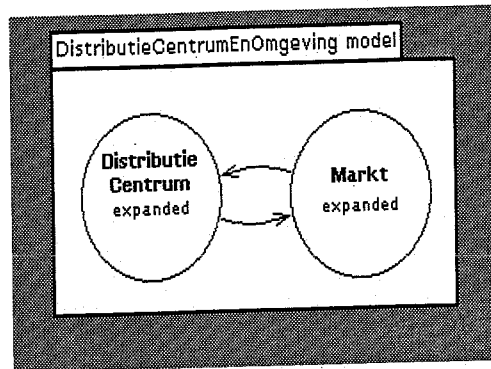
Hierin is regel de orderregel die in het vorige voorbeeld is gecreëerd.

Een order bestaat uit enige orderregels. Deze orderregels kunnen worden gecombineerd tot een order. De klasse Order is een subklasse van de klasse OrderedCollection:

```
OrderedCollection subClass
Order
```

Dit samenvoegen kan op de volgende wijze, bijvoorbeeld:

```
order ← Order
```



```
with: (Regel type: #A aantal: 10)
with: (Regel type: #B aantal: 5)
with: (Regel type: #C aantal: 1)
```

Fig.1.Het model van een Rudimentair distributiecentrum en zijn omgeving

Deze order bevat 3 orderregels voor de produkten A, B en C.

Zo kunnen ook produkten worden samengevoegd op een pallet. De klasse Pallet is een sub-klasse van OrderedCollection:

```
OrderedCollection subClass
Pallet
```

Pallet worden nu samengesteld op basis van een order:

```
Pallet
maakVolgens: eenOrder
| pallet |
pallet ← self new.
eenOrder do:
[: regel |
pallet add: (Produkt
maakVolgens: regel)].
↑pallet
```

Zo kan een pallet op de volgende wijze worden gecreëerd:

```
pallet ← Pallet maakVolgens:
order
```

Hierin is een order het object dat in het vorige voorbeeld is gemaakt.

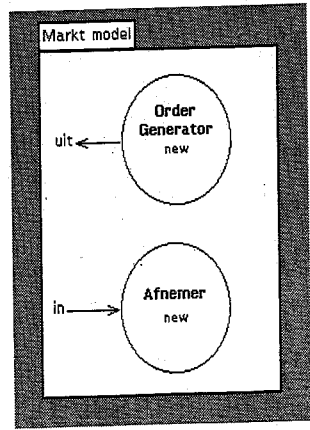


Fig.2.Het model van de Markt

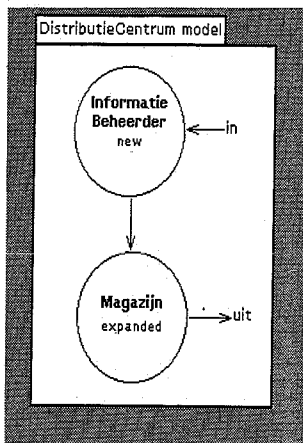


Fig. 3. Het model van het distributiecentrum

Bestanden

De verschillende processoren dienen allerlei informatie bij te houden over de voorraad, de bestelgrens en dergelijke. Deze informatie bestaat in dit geval uit een verzameling van typen en aantallen. Deze veelvoorkomende verzameling is reeds beschreven in Smalltalk en wordt Dictionary genoemd. Een object van de klasse Dictionary bestaat uit een verzameling van een (in beginsel onbekend) aantal associaties, waarbij iedere associatie 2 waarden kan bevatten. Een Dictionary is een verzameling van elementen die niet geordend is zoals bij een OrderedCollection, maar waarvan de elementen via een sleutel (key) toch toegankelijk zijn. Een Dictionary kan men vullen met de methode at: put:. Het volgende voorbeeld illustreert dit:

```
d ← Dictionary new.
d at: #lente put: #spring
d at: #zomer put: #summer
d at: #herfst put: #autumn
d at: #winter put: #winter
```

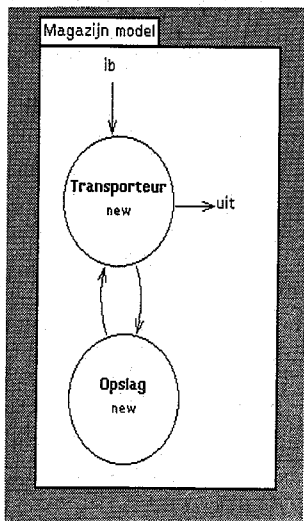


Fig. 4. Het model van het magazijn

Een Dictionary kan men lezen met de opdracht at:

```
seizoen ← d at: #herfst
"seizoen wordt #autumn"
```

Ten behoeve van de verschillende processoren worden zo de volgende klasse en de bijbehorende methoden gedefinieerd:

Dictionary subclass Bestand

typen: eenRijTypen hoeveelhe-
den: eenRijHoeveelheden

```
l b l
b ← self new.
eenRijTypen
with: eenRijHoeveelheden
do: [: key : value l
b at: key put: value].
↑b
```

van: eenType
↑self at: eenType

verhoogMet: eenRegelOfProdukt
self at: eenRegelOfProdukt key
put: (self at:
eenRegelOfProdukt key)
+ eenRijOfProdukt value

verlaagMet: eenRegelOfProdukt
l nieuweWaarde l
nieuweWaarde ← (self at:
eenRegelOfProdukt key)
- eenRegelOfProdukt value.
nieuweWaarde < 0
ifTrue: [self error:
'nieuweWaarde < 0].
self at: eenRegelOfProdukt key
put: nieuweWaarde

De klasse Bestand erft (inheritance) de eigenschappen van Dictionary, zie ook [Rooda, 1992]. De methode typen: hoeveelheden: wordt gebruikt om een bestand aan te maken en initieel te vullen. De methode van: is geïntroduceerd om de leesbaarheid te vergroten. De twee methoden verhoogMet: en verlaagMet: worden gebruikt voor het bijwerken van bestanden. Voor de bestellijst wordt daarnaast nog gebruik gemaakt van twee methoden voor het toevoegen en verwijderen van bestellingen. Hiertoe wordt een nieuwe klasse Bestellijst geïntroduceerd:

Bestand subclass Bestellijst

voegToe: eenProdukt
self at: eenProdukt put: true

verwijder: eenProdukt
self at: eenProdukt put: false

Een rudimentair distributiecentrum

Als eerste model van een distributiesysteem beschouwen we een systeem waarin een onbeperkte hoeveelheid van een drietal producten is opgeslagen. Het systeem is verbonden met zijn omgeving door middel van een Markt, figuur 1.

De Markt bestaat uit een OrderGenerator en een Afnemer, figuur 2. De OrderGenerator genereert iedere halve dag (= 4 uur) een order voor het distributiesysteem. Iedere order bevat een bestelling voor 10 produkten van type A, 5 produkten voor type B en 1 produkt voor type C. Iedere order bevat dus 3 orderregels. Dit model zal worden gebruikt om (partieel) de materie- en de informatiestromen te modelleren. In het volgende model zal dit model worden uitgebreid met een Leverancier die zorgt voor navulling van het Magazijn.

De beschrijving van de OrderGenerator kan nu als volgt luiden:

```
Processor subclass
OrderGenerator
body
self send:
(Order
with: (Regel type: #A
aantal: 10)
with: (Regel type: #B
aantal: 5)
with: (Regel type: #C
aantal: 1)
)
to: 'uit'.
self workDuring: 4 hours
```

De Afnemer kan eenvoudig worden beschreven door:

```
Processor subclass Afnemer
body
l pallet l
pallet ← self receiveFrom: 'in'
```

Het DistributieCentrum bestaat uit een InformatieBeheerder en een Magazijn, figuur 3. De InformatieBeheerder zorgt ervoor dat een order die wordt ontvangen van de OrderGenerator wordt doorgestuurd naar het Magazijn:

```
Processor subclass Informatie-
Beheerder
body
self send: (self receiveFrom: 'in')
to: 'magazijn'
```

In het Magazijn bevinden zich een

Transporteur en een Opslag, figuur 4.

De Transporteur ontvangt een order van de InformatieBeheerder. Deze order dient vervolgens te worden verzameld en te worden verstuurd naar de Afnehmer:

```
Processor subclass Transporteur
body
  self slaUit: (self receiveFrom: 'ib')
```

De order wordt regel voor regel verzameld. Door de Transporteur wordt een regel naar de processor Opslag verstuurd. Nadat de order-Regel door de Opslag is afgewerkt, wordt de pallet door de Transporteur ontvangen, waarna een opdracht voor de volgende regel naar de Opslag wordt verstuurd. De producten worden verzameld in de (tijdelijke) variabele pallet. Hierbij levert de methode slaUit: een pallet af:

```
slaUit: eenOrder
  | pallet produkt |
  pallet ← OrderedCollection
  new.
  eenOrder do:
  [: regel |
  self send: regel to: 'info'.
  produkt ← self receiveFrom:
  'opslag'.
  pallet add: produkt].
  self send: pallet to: 'uit'
```

Het orderverzamenen in de Opslag wordt gedefinieerd door een tijd van 10 seconden voor een enkel produkt. Er is verondersteld dat er een onbepert aantal van de drie produkten aanwezig is. In de processor wordt een regel direct geconverteerd tot een produkt door de opdracht produkt ← regel. Omdat voldoende produkten worden verondersteld is het niet strikt nodig om de produkten apart te modelleren. De beschrijving van de Opslag kan nu luiden:

```
Processor subclass Opslag
body
  | regel produkt |
  regel ← self receiveFrom: 'info'.
  self workDuring: regel aantal *
  10 seconds.
  produkt ← regel.
  self send: produkt to: 'uit'
```

Met behulp van de procescalculator, de procescalculator, kan nu worden vastgesteld dat er in één week 100 produkten A, 50 produkten B en 10 produkten C door het distributiesysteem zijn

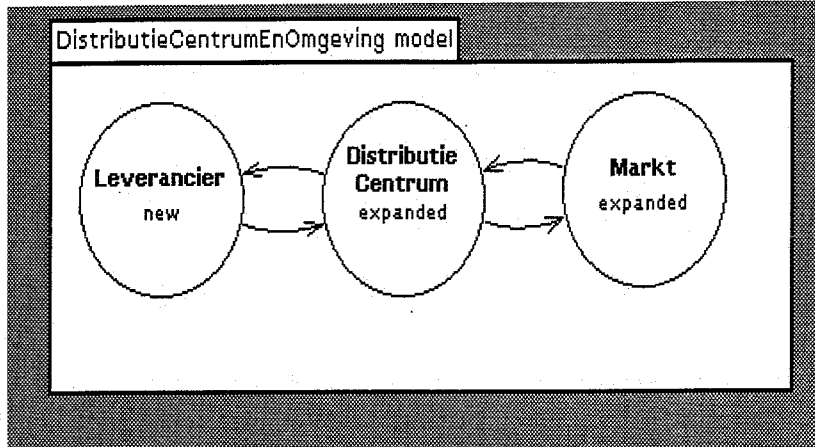


Fig.5. Het model van een distributiecentrum en zijn omgeving

geleverd. Dit model wordt in het volgende model uitgebreid met een Leverancier.

Een eenvoudig distributiecentrum

Figuur 5 toont het nieuwe model van het distributiecentrum en zijn omgeving. Het model van de Markt is identiek aan figuur 2. Het model van het distributiecentrum is weergegeven in figuur 6.

Voorlopig wordt aangenomen dat de Leverancier dadelijk de gevraagde produkten kan leveren. In deze processor wordt de order als het ware direct getransformeerd naar materiaal:

```
Processor subclass Leverancier
body
  self send:
  (Pallet maakVolgens:
  (self receiveFrom: 'in'))
  to: 'uit'
```

De taak van de InformatieBeheerder, figuur 6, is nu wat complexer geworden. De InformatieBeheerder ontvangt van de Markt een order. Een kopie van deze order wordt doorgestuurd naar de Leverancier en de order zelf wordt doorgestuurd naar het Magazijn (de kopie van de order en de order zijn vanzelfsprekend verwisselbaar):

```
Processor subclass InformatieBeheerder
body
  | order |
  order ← self receiveFrom: 'in'.
  self send: order copy to:
  'leverancier'.
  self send: order to: 'magazijn'
```

Het Magazijn is weergegeven in figuur 7. De Transporteur is nu ingewikkelder dan in het vorige model. De Transporteur zorgt

namelijk zowel voor de uitslag van de in opslag zijnde produkten als voor de inslag van nieuwe produkten.

Een order die binnenkomt van de InformatieBeheerder wordt doorgeleid naar de Opslag, waarna de Opslag de produkten verzamelt (uitslag) en de Transporteur de produkten verstuurt naar de Markt.

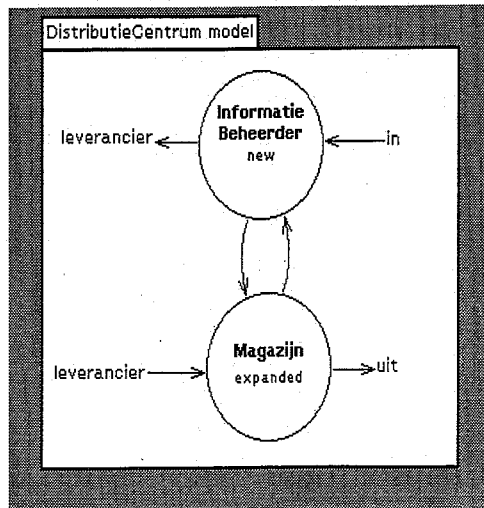
Produkten die zijn verstuurd door de Leverancier dienen door de Transporteur in het magazijn te worden ingeslagen. De beschrijving van de Transporteur luidt nu als volgt:

```
Processor subclass Transporteur
body
  self receiveFrom: 'ib'
  then: [: order |
  self slaUit: order]
  or: 'leverancier'
  then: [: pallet |
  self slain: pallet]
```

waarin slaUit: reeds eerder is gedefinieerd.

De methode slain: regelt de ontvangst en de verwerking van

Fig.6. Het model van het distributiecentrum



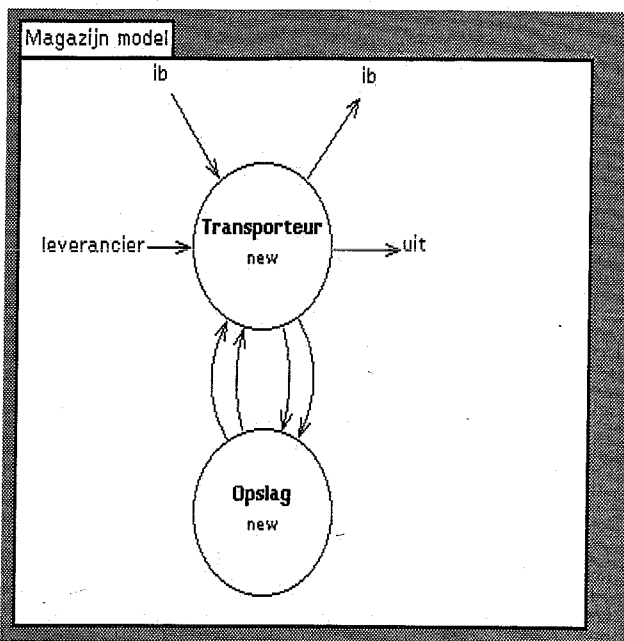


Fig.7. Het model van het magazijn

```

pallets:
slaIn: eenPallet
eenPallet do:
  [: produkt |
  self send: produkt to: 'opslag'.
  self receiveFrom: 'info'].
self send: eenPallet copy to: 'ib'
orReceiveFrom: 'ib'
then:
  [: order |
  self slaUit: order.
  self send: eenPallet copy to:
'ib']
    
```

Deze methode is ingewikkeld, omdat gedurende de verwerking van leveringen ook orders binnen kunnen komen (zie ook de opgaven).

De processor Opslag kan nu worden beschreven door:

```

Processor subclass Opslag
instance variable names: opslag
    
```

```

initializeTasks
opslag ← Bestand
typen: #(A B C)
hoeveelheden: #(0 0 0).
    
```

Initieel is de opslag leeg.

```

body
| produkt |
self receiveFrom: 'info'
then:
  [: regel |
  self workDuring: regel aantal
* 10 seconds.
  produkt ← regel.
  opslag verlaagMet: produkt.
  self send: produkt to: 'uit' ]
or: 'in'
then:
    
```

```

[: produkt |
self workDuring: produkt
aantal * 10 seconds.
opslag verhoogMet: produkt.
self send: 'klaar' to: 'info' ]
    
```

Met behulp van de procescalculator kan opnieuw worden vastgesteld dat er in 1 week 100 produkten, 50 produkten B en 10 produkten C kunnen worden gedistribueerd.

In de praktijk worden bestelde produkten niet direct geleverd: er bevindt zich altijd enige tijd tussen bestelmoment en levermoment, de levertijd is altijd groter dan nul, omdat de leverancier enige tijd nodig heeft om de produkten te leveren. In het volgende model wordt de processor Leverancier aangepast. Daarnaast zijn de orders die bij een Distributiecentrum worden geplaatst meestal niet even groot. Dit betekent dat de InformatieBeheerder dient te worden voorzien van een bestelalgoritme dat er voor zorgt dat er altijd voldoende voorraad is. Daarnaast zullen orders van verschillende grootte aan het Distributiecentrum worden toegevoerd. Hiertoe wordt de processor OrderGenerator aangepast.

Een distributiesysteem

Het model van het distributiecentrum en zijn omgeving is weergegeven in figuur 5. Er wordt aangenomen dat de Leverancier een levertijd van 5 dagen heeft. In het nieuwe model is de processor Leverancier geëxpandeerd in een

processor Producent en een processor Expediteur, figuur 8. De Producent ontvangt onmiddellijk de orders van de InformatieBeheerder. De Producent heeft 3 uren nodig om het bij de order behorende pallet naar de processor Expeditie te verzenden:

```

Processor subclass Producent
body
| order |
order ← self receiveFrom: 'in'.
self workDuring: 3 hours.
self send:
(Pallet maakVolgens: order)
to: 'uit'
    
```

De processor Expediteur verzamelt de pallets gedurende een periode van 40 uren, 5 dagen. Nadat de periode is verstreken wordt (eventueel) een nieuwe pallet met alle geproduceerde produkten verzonden. De Expediteur kan nu worden gedefinieerd door:

```

Processor subclass Expediteur
instance variable names: periode
    
```

```

initializeTasks
periode ← 40 hours
    
```

```

body
| vorigeVerzendTijd
nieuwePallet |
vorigeVerzendTijd ← self time.
nieuwePallet ← Pallet new.
[ self time - vorigeVerzendTijd <
periode ]
while True:
[ self
receiveFrom: 'in'
before: vorigeVerzendTijd
+ periode
then:
  [: p |
  p do:
  [: produkt |
  nieuwePallet addLast:
  produkt ]
  ]
].
nieuwePallet isEmpty not
if True: [ self send:
nieuwePallet to: 'uit' ]
    
```

Hierin is de variabele nieuwePallet de pallet die opnieuw wordt aangemaakt. Indien tijdens de periode niets door de Producent wordt aangeleverd, dan wordt er geen lege nieuwe pallet verzonden. De door de Producent aangeleverde pallet is aangegeven door de variabele p.

De processor OrderGenerator,

figuur 2, wordt nu op de volgende wijze aangepast. Drie kansverdelingen worden gebruikt om vast te stellen hoe groot de order zal zijn. De waarden van de hoeveelheden te bestellen producten A, B en C liggen tussen respectievelijk 0 - 20, 0 - 10 en 0 - 2. De gemiddelde waarden van deze discrete uniforme verdeling [Rooda, 1992] bedragen respectievelijk 10, 5 en 1. De beschrijving van de processor OrderGenerator luidt nu:

```
Processor subClass OrderGenerator
instance variable names:
randomA, randomB, randomC
```

```
initializeTasks
randomA ← SampleSpace
data: (0 to: 20).
randomB ← SampleSpace
data: (0 to: 10).
randomC ← SampleSpace
data: (0 to: 2)
```

```
body
| order aantal |
order ← Order new.
aantal ← randomA next.
aantal > 0
ifTrue: [ order add: (Regel
key: #A value: aantal)
aantal ← randomB next.
aantal > 0
ifTrue: [ order add: (Regel
key: #B value: aantal)
aantal ← randomC next.
aantal > 0
ifTrue: [ order add: (Regel
key: #C value: aantal)
order isEmpty not
ifTrue: [ self send: order to:
'uit'].
self workDuring: 4 hours
```

Deze specificatie is zodanig dat alleen orderregels voor producten worden gecreëerd, indien het aantal > 0. Indien een order geen orderregels heeft, dan wordt de order niet verstuurd (Dit zal in ongeveer 0,1 % van de orders het geval zijn).

Zoals eerder vermeld dient de InformatieBeheerder te worden voorzien van een bestelalgoritme dat ervoor zorgt dat de opslag niet "uit voorraad loopt". In de literatuur worden verschillende bestelstrategieën beschreven [Monhemius, 1987]. Een eenvoudige bestelregel is de zogenaamde (B, S) - beslissingsregel. Bij deze regel wordt indien de voorraad onder het bestelniveau B is gekomen een hoeveelheid besteld die gelijk

is aan een bestelgrens S minus de aanwezige voorraad.

De bestelgrenzen S worden bepaald op 400, 300 en 200. De bestelniveaus B worden arbitrair gelegd op 0,2 * de bestelgrenzen en bedragen 80, 60 en 40. De InformatieBeheerder kan nu worden beschreven door:

```
Processor subClass InformatieBeheerder
instance variable names: voorraad
bestelgrens bestelniveau
bestellijst naleveringen
```

```
initializeTasks
| deTypen |
deTypen ← #(A B C).
voorraad ← Bestand
typen: deTypen
hoeveelheden: #( 200 150 100).
```

```
"liggen reeds in de processor Opslag"
bestelgrens ← Bestand
typen: deTypen
hoeveelheden: #( 400 300 200)
```

```
bestelniveau ← Bestand
typen: deTypen
hoeveelheden: #( 80 60 40 ).
```

```
bestellijst ← Bestellijst
typen: deTypen
hoeveelheden: #( false false false ).
```

```
naleveringen ← OrderedCollection new
```

In de bovenbeschreven methode worden de bestanden van de InformatieBeheerder aangemaakt en initieel gevuld. De beschrijving van de InformatieBeheerder is redelijk voor de hand liggend: indien een order binnenkomt, verwerk de order en indien een levering binnenkomt, verwerk de levering. De volgende beschrijving geeft dit weer:

```
body
self receiveFrom: 'in'
then: [: order |
self verwerkOrder: order)
or: 'magazijn'
then: [: levering |
self verwerkLevering:
levering]
```

De methode verwerkOrder: onderzoekt of alle producten op voorraad zijn. Indien dit het geval is, stuur dan de order naar het

magazijn, verlaag vervolgens voor iedere regel van de order de voorraad en controleer de voorraad, waarbij eventueel een bestelling kan worden geëneerd. Indien de producten niet meer voldoende aanwezig zijn, bewaar dan de order. Deze order zal dan nageleverd dienen te worden. De methode kan als volgt worden beschreven:

```
verwerkOrder: eenOrder
(self isAllesOpVoorraad:
eenOrder)
ifTrue:
[self send: eenOrder to:
'magazijn'.
eenOrder do:
[: regel | voorraad
verlaagMet: regel].
self controleer Voorraad En
Bestel: eenOrder
]
ifFalse:
[self bewaar: eenOrder]
```

De methode isAllesOpVoorraad levert true indien alle producten op voorraad zijn, anders false. Alle regels van de order worden vergeleken met de voorraad. Indien van de producten niet voldoende aanwezig is, dan wordt de gehele order voorlopig niet uitgeleverd (Dit is uiteraard een arbitraire keus):

```
isAllesOpVoorraad: eenOrder
eenOrder do:
[: regel |
(voorraad van: regel type) <
regel aantal
ifTrue: [↑false]
].
↑true
```

De methode controleerVoorraadEnBestel: wordt gedefinieerd door:

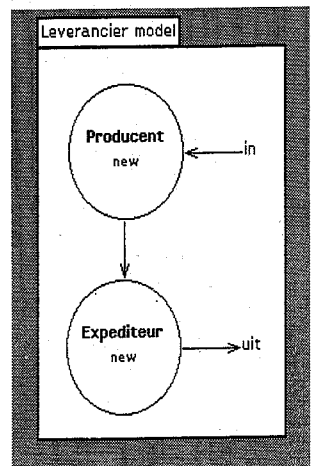


Fig.8. Het model van de leverancier

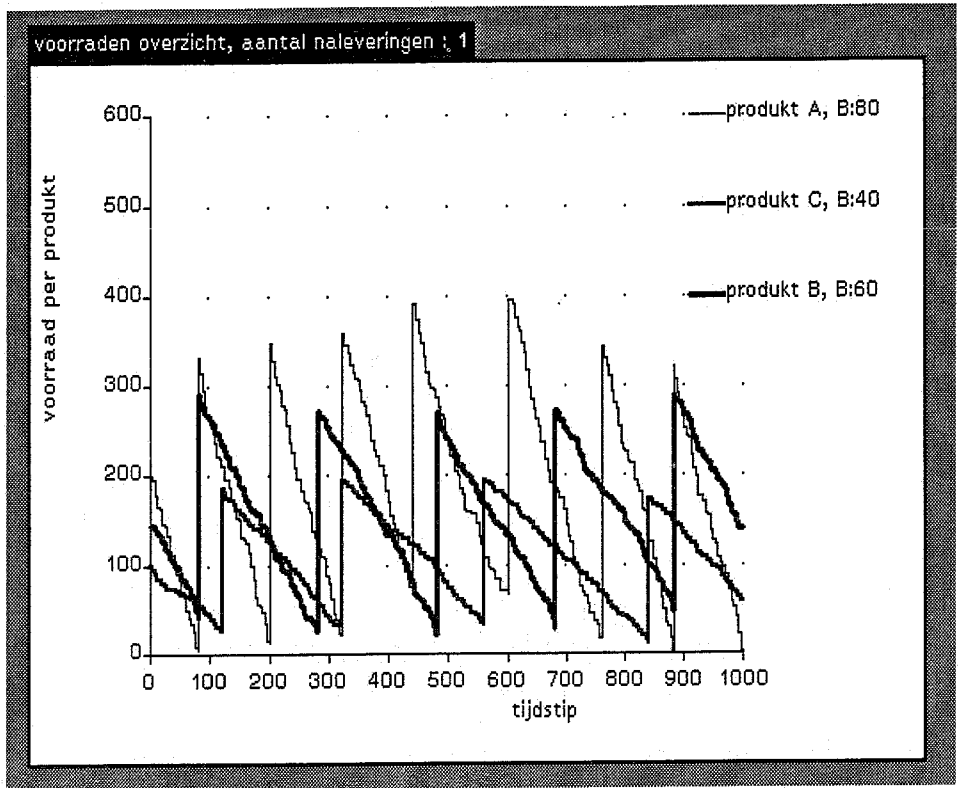


Fig. 9 Het verloop van de voorraden in de tijd B=0,2 s

```

controleerVoorraadEnBestel:
  eenOrder
  | bestelling produkt |
  bestelling ← Order new.
  eenOrder do:
    [: regel | produkt ← regel
    type.
    (self produktMoetWorden
    Besteld: produkt)
    ifTrue: [bestelling ←
    self vul: bestelling
    aanMet: produkt]
  ].
  bestelling isEmpty not
  ifTrue: [self send: bestelling
  to: 'leverancier']
    
```

Een produkt hoeft alleen te worden besteld indien het produkt nog niet is besteld en de voorraad kleiner is dan het bestelniveau. De methode produktMoetWordenBesteld: is gedefinieerd door:

```

produktMoetWordenBesteld:
  eenProdukt
  ↑(bestellijst van: produkt) not
  and:
  (voorraad van: eenProdukt) <
  (bestelniveau van: Produkt)
    
```

Er wordt een orderregel besteld met een hoeveelheid die overeenkomt met het verschil van de bestelgrens en de nog aanwezige voorraad, de (B, S)-regel. De methode vul: aanMet: is gedefinieerd door:

```

vul: eenBestelling aanMet: een-
  Produkt
  eenBestelling add:
  (Regel
  type: eenProdukt
  aantal: (bestelgrens van:
  eenProdukt)
  - (voorraad van:
  eenProdukt)
  ).
  bestellijst voegToe: eenProdukt.
  ↑eenBestelling
    
```

De methode bewaar: wordt gedefinieerd door:

```

bewaar: eenOrder
  naleveringen addLast:
  eenOrder
    
```

De methode verwerkLevering: wordt gedefinieerd door:

```

verwerkLevering: eenLevering
  eenLevering do:
    [: produkt |
    voorraad verhoogMet:
    produkt.
    bestellijst verwijder: produkt
    type].
    self controleerNaleveringen
    
```

De methode controleerNaleveringen wordt gedefinieerd door:

```

controleerNaleveringen
  | oudeLijst |
  oudeLijst ← naleveringen copy.
    
```

```

naleveringen ← naleveringen
  removeAll.
  oudeLijst do:
    [: order | self verwerkOrder:
    order]
    
```

De processor Transporteur blijft ongewijzigd.

Initieel worden 200, 150 en 100 produkten A, B en C op voorraad gelegd. De processor Opslag wordt als volgt aangepast:

```

Opslag
  initializeTasks
  opslag ← Bestand new.
  opslag typen: # (A B C) hoe-
  veelheden: # (200 150 100).
    
```

De body van de processor Opslag blijft ongewijzigd.

Met dit model van het complete distributiecentrum is het mogelijk om allerlei experimenten uit te voeren. Zo is het mogelijk om het verloop van de voorraden in de tijd weer te geven, figuur 9. Duidelijk is te zien dat de instelling van het bestelniveau groot genoeg is. Verlaging van het bestelniveau, naar bijvoorbeeld 0,05 * bestelgrens levert een geheel ander beeld, figuur 10.

Nabeschuouwing

Er is een streven in de industrie

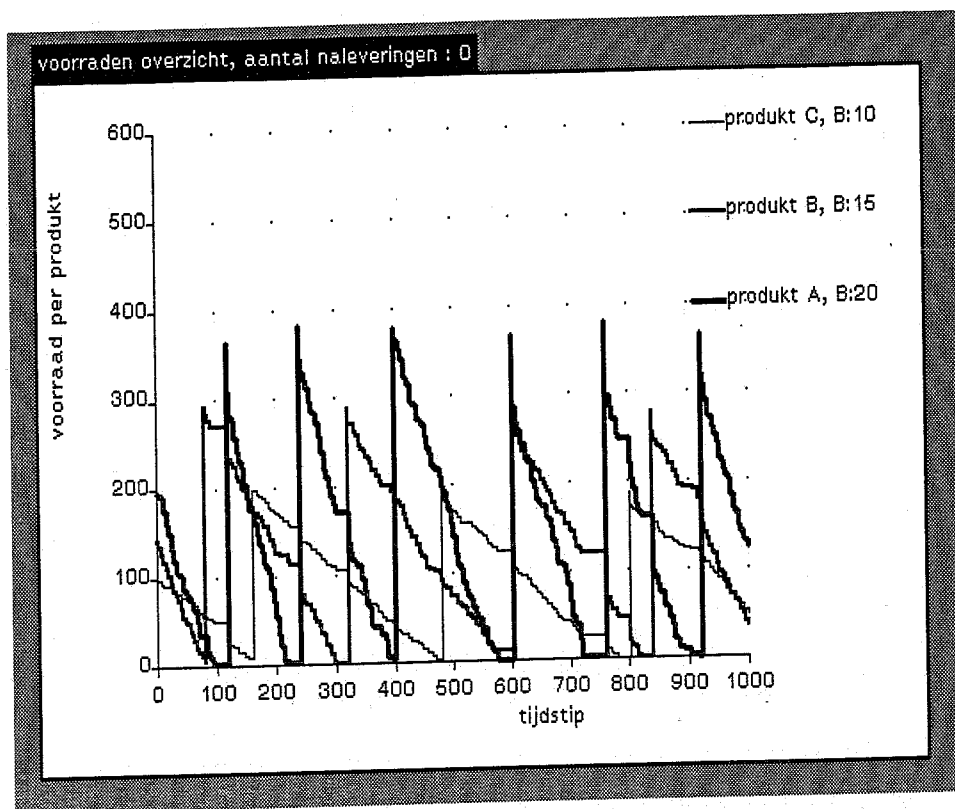


Fig.10. Het verloop van van de voorraden in de tijd B=0,05 s

om zoveel mogelijk alles precies op tijd te produceren ("just-in-time"). Distributie blijft er echter altijd nodig. Met name wanneer men enige specialistische fabrieken heeft, waar in iedere fabriek slechts één produkt wordt vervaardigd is een distributiecentrum noodzakelijk. Men probeert echter ook zoveel mogelijk distributiecentra "just-in-time" te laten functioneren. Het blijkt dat ondanks de aanwezigheid van vele distributiecentra in West-Europa er in de publieke literatuur weinig bekend is van het gedrag van distributiecentra, met name met betrekking tot het dynamisch gedrag van het distributiecentrum zelf en het dynamische gedrag van orderverzamelingsystemen. Het blijkt dat beschouwingen op basis van gemiddelden zoals de gemiddelde hoeveelheid regels per order en het gemiddelde aantal orders, voor onplezierige effecten in de werkelijkheid kunnen zorgen. Een eenmaal geïnstalleerd en in gebruik genomen systeem laat zich meestal niet eenvoudig en goedkoop vervangen. Modelbouw met simulatie is dan de oplossing om toch op voorhand inzicht in het gedrag van het systeem te verkrijgen. Binnen de sectie Automatisering van de Produktie is enige tijd geleden onderzoek gestart om de

inslag, opslag en uitslag in een distributiecentrum te systematiseren. Deze systematiek wordt gebruikt om snel model-varianten op te kunnen stellen van functioneel verschillende systemen. Het blijkt op voorhand heel moeilijk te voorspellen welk distributiesysteem met bijbehorend orderverzamelingsysteem optimaal is. Het is niet alleen een afweging van investeringskosten en operationele kosten. De beschikbaarheid van personeel en assortimentswijzigingen spelen hierbij een grote rol.

Opgaven

- Opgave 1
Onderzoek de werking van de methode slaIn: zoals beschreven in de processor Transporteur.
- Opgave 2
Onderzoek de werking van de methode controleerVoorraadEnBestel: in de processor InformatieBeheerder.
- Opgave 3
Onderzoek de werking van de methode verwerkLevering: in de processor InformatieBeheerder.
- Opgave 4
Geef aan hoe het model van het

distributiecentrum kan worden gewijzigd om meer dan 3 produkten te verwerken.

Opgave 5
Bouw een model van een distributiecentrum, waarbij de InformatieBeheerder in plaats van een (B, S)-strategie zijn produkten bestelt volgens een (B, Q)-strategie [Monhemius, 1987].

Literatuur

Monhemius W., 1987, Logistiek management, Kluwer, Deventer.

Rooda J.E., Arentsen J.H.A., 1991, Procescalculi 4: Modelleren van flow-productie fabrieken, Mechanische Technologie 1(1), 10-20.

Rooda J.E., Arentsen J.H.A., Smit G.H., 1992, Procescalculi 5: Modelleren van job-productie fabrieken, Mechanische Technologie 2(2), 36-45.

Rooda J.E., 1992, Procescalculi 6: Analyse van gegevens en statistische technieken, Mechanische Technologie 4(4), 38-47.