

Procescalculus bij modelleren flow-shop fabrieken

Citation for published version (APA):

Rooda, J. E., & Arentsen, J. H. A. (1991). Procescalculus bij modelleren flow-shop fabrieken. *Mechanische Technologie*, 7(December), 10-20.

Document status and date:

Gepubliceerd: 01/01/1991

Document Version:

Uitgevers PDF, ook bekend als Version of Record

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

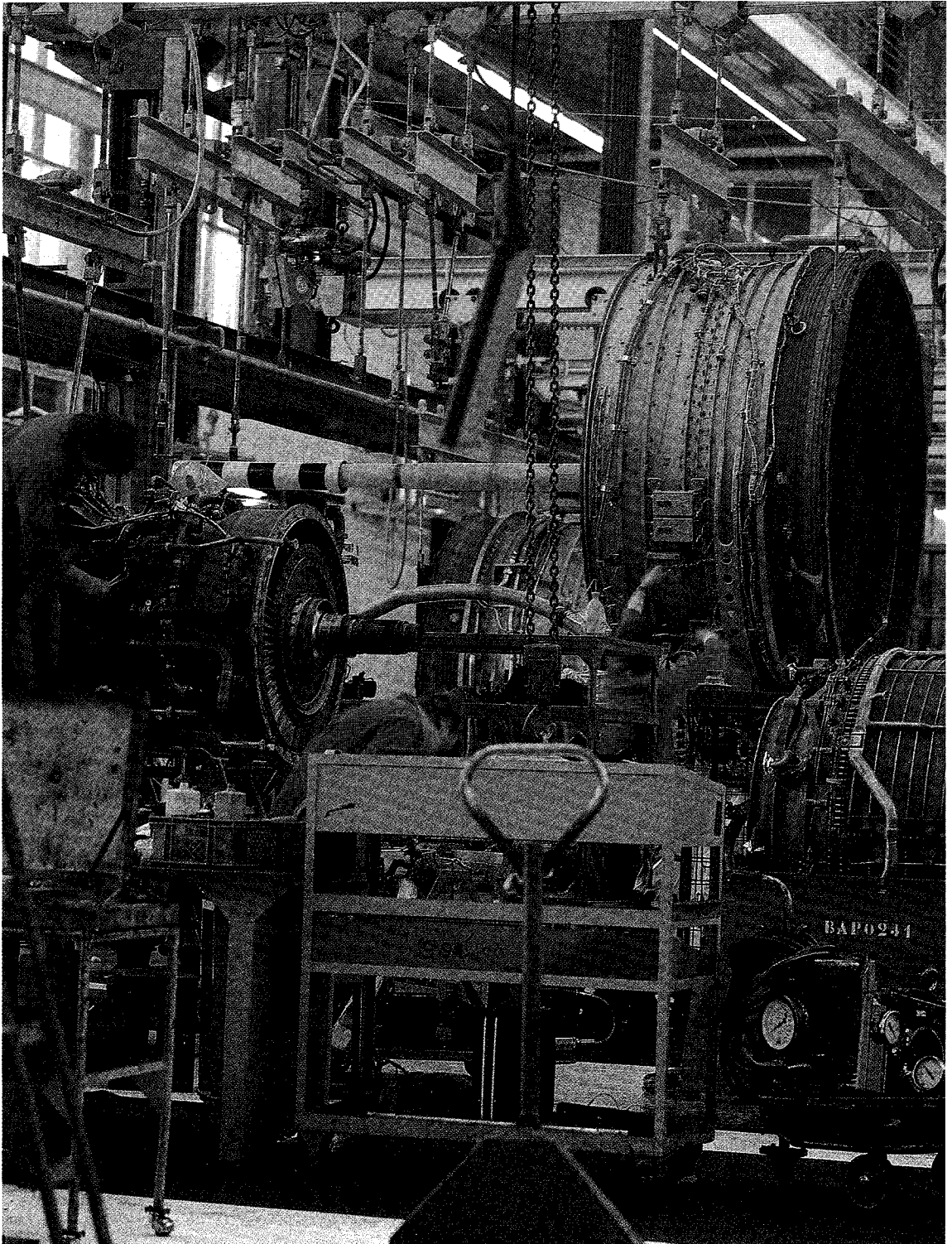
Take down policy

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



Prof.dr.ir.J.E.Rooda is hoogleraar Werktuigbouwkunde aan de Technische Universiteit Eindhoven.

Dr.ir.J.H.A.Arentsen is gastdocent aan de faculteit der Werktuigbouwkunde aan de Technische Universiteit Eindhoven

flow-shop fabrieken

In dit artikel gebruiken de auteurs de procescalculus om een produktiesysteem te modelleren. Hierbij beperken ze zich tot fabrieken met een convergerende flow-produktie, zoals een assembleerlijn. In het eerste model wordt de assembleerlijn gebouwd, waarbij wordt verondersteld dat de leverancier alle halffabrikaten kan leveren en de afnemer alle produkten kan afnemen. Het tweede model beschrijft de assembleerlijn voorzien van buffers om de afstemming tussen de verschillende assembleurs te verbeteren. In het derde model van de assembleerlijn wordt verondersteld dat assemblage pas gebeurt als de markt om produkten vraagt. Vervolgens wordt globaal het „total factory model” gepresenteerd, waarbij zowel de materie-, de informatie- als de waarde- of geldstromen zijn aangegeven. Enige opgaven zijn toegevoegd. Dit artikel wordt afgerond met een praktijkvoorbeeld van een gemodelleerde assembleerlijn.

Om het gedrag van een industrieel systeem, zoals een fabriek, te beschrijven, kan men drie aspectsystemen onderscheiden [Rooda, Arentsen, 1983].

Het eerste aspectsysteem, het primaire systeem, wordt geassocieerd met de materiaalstromen. Het doel van dit aspectsysteem is om de produkten voort te brengen.

Het tweede aspectsysteem, het secundaire systeem, wordt geassocieerd met de informatiestromen. Het doel van dit aspectsysteem is om de voortbrenging van de produkten te besturen.

Het derde aspectsysteem, het tertiaire systeem, wordt geassocieerd met de energiestromen. Het doel van dit aspectsysteem is om het gehele systeem in stand te houden. In deze context wordt dit laatste aspectsysteem geassocieerd met waarde- of geldstromen.

Er worden in de literatuur [Buffa, Sarin, 1987] verschillende begrip-

pen gehanteerd om industriële systemen in te delen. Een eenvoudige maar doeltreffende indeling is een onderverdeling in flow-produktie en job-produktie. (In plaats van flow-produktie en job-produktie spreekt men ook wel over produkt-georienteerde en procesgeoriënteerde produktie). In de automobiellindustrie treft men meestal flow-produktie aan, terwijl een machinefabriek een voorbeeld is van een fabriek met job-produktie.

Omdat het eenvoudiger is om modellen op te stellen van fabrieken met een flow-produktie dan met een job-produktie zullen ter introductie in dit artikel met behulp van de procescalculus [Rooda, 1991] een serie eenvoudige modellen van dit type fabrieken worden gepresenteerd. Hierbij wordt een zogenaamde convergente produktielijn beschouwd: uit een aantal componenten wordt een produkt samengesteld. Een verdere beperking is dat slechts één type produkt wordt geassembleerd.

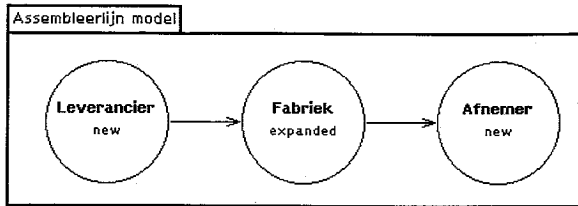


Fig.1. Het model van de assembleerlijn

In een volgend artikel zal een serie modellen van een fabriek met job-productie aan de orde komen.

Een assembleerlijn

Bij een fabriek die producten assembleert, wordt verondersteld dat de leverancier in staat is om de basiscomponenten te leveren en dat de afnemer alle geassembleerde producten afneemt. Tevens wordt verondersteld dat er altijd voldoende componenten in de fabriek aanwezig zijn om te kunnen assembleren. De capaciteit van de assembleerlijn wordt bepaald door de assembleurs. De assembleerlijn zelf bestaat uit 3 in serie geschakelde assembleurs met hun bijbehorende opslag. De assembleurs werken gelijktijdig. Het assembleren vindt handmatig plaats. De assembleertijd is uniform verdeeld en ligt voor iedere werkplek tussen de 1 en 3 minuten. De lijn produceert slechts één producttype: omstelling vindt niet plaats.

Met behulp van de procescalculi wordt een model van deze assembleerlijn opgesteld, onder meer om de capaciteitsbenutting en wachttijden vast te stellen. Figuur 1 toont het model van de fabriek en zijn omgeving. De leverancier, de fabriek en de afnemer zijn weergegeven door de (blad-)processor Leverancier, de (geexpandeerde) processor Fabriek en de (blad-)processor Afnemer. Voor de definities van de gebruikte begrippen wordt verwezen naar [Rooda, 1991c]. De formele beschrijving van de Afnemer luidt:

Processor Afnemer
body

```
| produkt |
produkt ^ self receiveFrom:
„in”
```

De Afnemer is dus altijd in staat om de geassembleerde producten te ontvangen.

De formele beschrijving van de Leverancier luidt:

Processor Leverancier
body

```
self send: „basisComponent”
to: „uit”
```

De Leverancier is dus altijd in staat om de (basis-)componenten te leveren

Het model van de Fabriek is gegeven in figuur 2. Het model omvat 3 assembleerstations. In ieder assembleerstation vindt een assembleerhandeling plaats. Een assembleerstation wordt weergegeven door de geexpandeerde processor AssembleerStation. (Deze Assembleerstations zijn soortgenoten.) Een AssembleerStation, figuur 3, bestaat uit de bladprocessor Opslag en de bladprocessor Assembleur. De Opslag zorgt voor toelevering van een component. In de Assembleur vindt de assemblage plaats. De formele beschrijving van de Opslag luidt:

Processor Opslag

body

```
self send: „component” to:
„uit”
```

In dit model wordt verondersteld dat „basisComponenten” door een toeleverancier worden aangevoerd, terwijl de fabriek zelf over voldoende „componenten” beschikt. Geen onderscheid wordt gemaakt tussen de verschillende componenten: er wordt volstaan met een enkele omschrijving voor de componenten.

Het gedrag van een Assembleur kan worden beschreven door de volgende informele beschrijving:

Processor Assembleur

Voer cyclisch uit:

```
probeer een basisComponent
via de ontvang-poort „in” te
ontvangen
en wacht zolang dit niet lukt.
ontvang een component via de
ontvang-poort „opslag”.
assembleer deze twee compo-
nenten.
de assembleertijd ligt hierbij
tussen de 1 en 3 minuten.
probeer het (deels) geassem-
bleerde produkt te verzenden
via de zend-poort „uit”
```

De formele beschrijving van de Assembleur luidt:

Processor Assembleur

instance variable: assembleerTijd

initializeTasks

```
assembleerTijd ^ Uniform
from: 1 minutes to: 3 minutes
```

body

```
| basisComponent compo-
nent produkt |
basisComponent ^ self recei-
veFrom: „in”.
component ^ self receiveFr-
om: „opslag”.
produkt ^ self assembler: ba-
sisComponent
en: component
gedurende: assembleerTijd
next.
self send: produkt to: „uit”
```

Met behulp van een kansverdeling wordt initieel de assembleertijd vastgelegd. Deze ligt tussen de 1 en 3 minuten en is uniform verdeeld (Iedere Assembleur heeft zijn eigen kansverdeling). De Assembleur probeert eerst de basisComponent en dan de component te ontvangen. De opdracht „self assembler: en: gedurende:” zorgt voor het assembleren van de twee componenten, waarbij de assembleerTijd wordt vastgesteld door een trekking uit de uniforme kansverdeling door de opdracht „assembleerTijd next”. Een produkt ontstaat als resultaat van deze opdracht. Hoe het assembleerproces precies verloopt, wordt hier

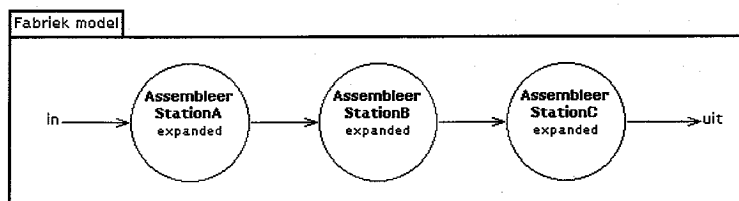


Fig.2. Het model van de fabriek

verder niet beschreven. Deze opdracht bevat in ieder geval de opdracht „self workDuring:”. Het (deels) geassembleerde produkt wordt vervolgens via „uit” verzonden.

Met de beschrijvingen van de processoren Leverancier, Afnehmer, Opslag en Assembleur is de assembleerlijn met zijn omgeving volledig beschreven. Zoals in voorgaande artikelen is beschreven kan nu met behulp van de simulator het gedrag van dit model worden onderzocht. Dan blijkt dat deze assembleerlijn per 12 uur 290 produkten (ongeveer 24 produkten per uur) kan afleveren. Bovendien blijkt dat AssembleurB ongeveer 10% van zijn tijd heeft moeten wachten op een (deels) geassembleerd produkt en dat deze ongeveer 10% van zijn tijd heeft moeten wachten omdat deze het produkt niet heeft kunnen verzenden, zie figuur 4. De prestatie van de assembleerlijn kan worden verbeterd door de verschillen in assembleertijd op te vangen door de introductie van buffers. Het volgende voorbeeld toont deze verbetering.

Een gebufferde assembleerlijn
Het model van figuur 3 wordt nu uitgebreid met buffers. De verwachting is dat deze buffers zorgen voor een betere afstemming van de verschillende assembleerprocessen. In figuur 5 wordt het nieuwe model van het AssembleerStation getoond. Het AssembleerStation bestaat uit de Opslag, de Assembleur en een Buffer. De Opslag en de Assembleur zijn identiek aan die uit het vorige model. Strikt genomen is de Buffer in AssembleerStationC overbodig.

Een informele beschrijving van de buffer is de volgende:

Processor Buffer

Voer cyclisch uit:

- probeer de component, die het langst
- in de buffer aanwezig is te verzenden
- of
- probeer een component te ontvangen
- en voeg deze aan de buffer toe

Voordat de formele beschrijving van de Buffer wordt gegeven, zal eerst een beschrijving worden gegeven van het begrip geordende verzameling. De geordende verzameling zal straks worden gebruikt voor het formaliseren van het model van de Buffer. Een geordende verzameling („OrderedCollection”) is een object waarin andere objecten kunnen worden bewaard. Aan een geordende verzameling kan worden gevraagd of deze objecten bevat; een object kan aan de geordende verzameling worden toegevoegd; een object kan uit een geordende verzameling worden verwijderd. De informele omschrijving van een geordende verzameling („OrderedCollection”) luidt:

Object OrderedCollection

isEmpty

- levert true indien de verzameling leeg is
- levert false indien de verzameling niet leeg is

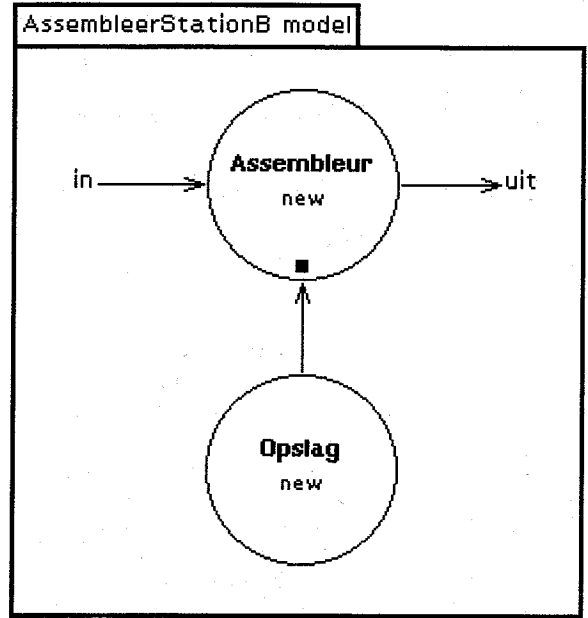
addLast: eenObject

- voegt eenObject toe als laatste in de verzameling

removeFirst

- levert het eerste object uit de verzameling.
- dit object wordt uit de verzameling verwijderd.

Een geordende verzameling kan worden gemaakt door de opdracht „OrderedCollection new”. De volgende tekst geeft de opdrachten weer voor het creëren van een geordende verzameling,



het plaatsen van enige objecten in de geordende verzameling en het verwijderen van een object uit de geordende verzameling:

```

lijst ^ OrderedCollection new.
lijst addLast: „aap”.
lijst addLast: „noot”.
lijst addLast: „mies”.
aantal ^ lijst size.
„dit levert 3 op”
object ^ lijst removeFirst.
„object wordt „aap”,
    
```

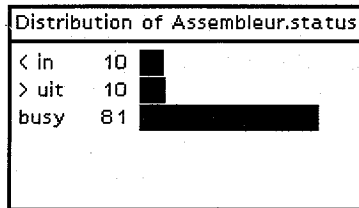


Fig.4.De verdeling van assembleerstation B

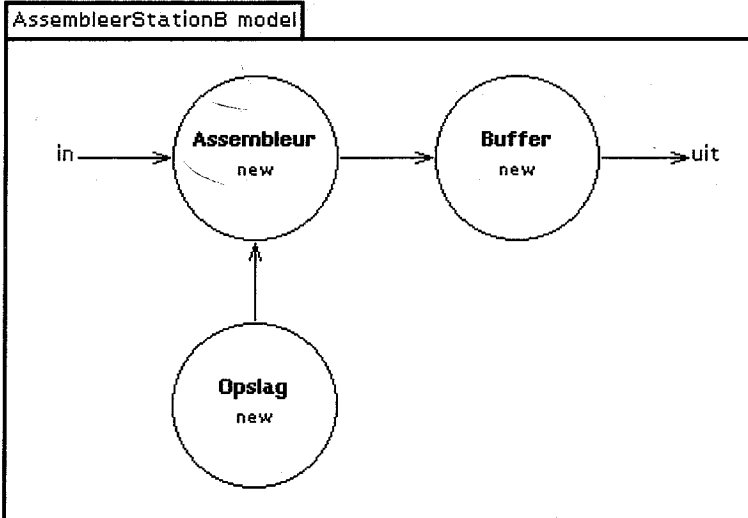
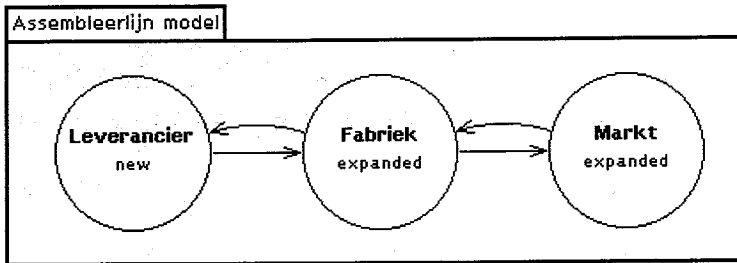


Fig.5.Het model van assembleerstation B

Fig.6.Het model van de assembleerlijn



„aap” wordt uit de verzameling verwijderd
 aantal ^ lijst size
 „dit levert 2 op”

Voor het modelleren van industriële systemen wordt vaak gebruik gemaakt van geordende verzamelingen. Een geordende verzameling is vergelijkbaar met een lijst: men schrijft bij aan de onderkant en men streeft af aan de bovenkant.

Met behulp van de beschrijving van de geordende verzameling wordt de formele omschrijving van de Buffer:
 Processor Buffer
 instance variable: lijst

initializeTasks
 lijst ^ OrderedCollection new

body

```
lijst isEmpty
if True: [lijst addLast: (self receiveFrom: „in”)].
self
send: lijst first
to: „uit”
then: [lijst removeFirst]
orReceiveFrom: „in”
then: [:object | lijst addLast: object]
```

Initieel wordt een betekenis aan „lijst” toegekend door de opdracht „lijst OrderedCollection new”. Allereerst wordt onderzocht of de „lijst” in de Buffer leeg is. Is dit het geval dan wordt net zolang gewacht tot een object kan worden gelezen via de ontvang-poort „in”, waarna dit object aan de „lijst” wordt toegevoegd. Dan is het mogelijk dat of een nieuw object kan worden ontvangen of dat een object uit de „lijst” kan worden verzonden. Indien het lukt om een object te verzenden, dan wordt na verzending het object uit de „lijst” verwijderd. Indien het lukt om een object te ontvangen dan wordt dit object aan de „lijst” toegevoegd. Het ontvangen object wordt in de opdracht „[:object | lijst addLast: object]” tijdelijk vastgehouden door de variabele „object” die zich bevindt tussen de dubbele punt en de rechte streep. De opdracht „send: to: then: orReceiveFrom: then:” stelt de modelleur in staat om zend- en ontvan-

gakties te combineren. De gemiddelde buffer is een zogenaamde „first-in first-out” buffer.

Met behulp van de simulator blijkt dat na enige tijd de assembleerlijn circa 30 produkten per uur af kan leveren. De introductie van buffers heeft de capaciteit van de lijn dus inderdaad verhoogd met circa 25%.

Na een experiment waarbij de assembleerlijn 40 uur heeft gewerkt, en waarbij circa 1200 produkten zijn geassembleerd, blijkt dat in de Buffer behorende bij AssembleerStationA minimaal 0, maximaal 14 en gemiddeld 3,7 (deels geassembleerde) produkten aanwezig zijn. Voor de Buffer in AssembleerStationB wordt gevonden respectievelijk 0; 20; 5,1. Zo lijkt op het eerste gezicht een buffer met 5 posities voldoende. Vervolg van het experiment levert echter een geheel ander beeld (tabel 1):

Totaal zijn in 360 uur 10748 produkten geassembleerd (in plaats van $(360 * 30) - 3 = 10797$).

De verklaring van deze uitkomsten is als volgt. Door het gebruik van kansverdelingen is het mogelijk dat de gemiddelde assembleertijd van AssembleurA en AssembleurB een klein beetje verschillen. Wanneer AssembleurB 1% langzamer werkt dan AssembleurA dan heeft dit tot gevolg dat BufferA 12 (deels) geassembleerde produkten meer bevat in 40 uur. In het interval 40 - 80 heeft AssembleurC te langzaam geassembleerd. In het interval 160 - 200 heeft AssembleurB te langzaam geassembleerd. De veranderingen in de vereiste buffercapaciteit kunnen worden voorkomen door de buffers een beperkte capaciteit te geven (bijvoorbeeld 5), dan wel AssembleurA iets langzamer te laten assembleren dan AssembleurB (bijvoorbeeld 0,5%) en AssembleurB iets langzamer te laten assembleren dan AssembleurC (bijvoorbeeld 0,5%). In beide gevallen zal dit een iets kleinere prestatie tot gevolg hebben.

Een assembleerlijn met besturing op order

Fig.7.Het model van de markt

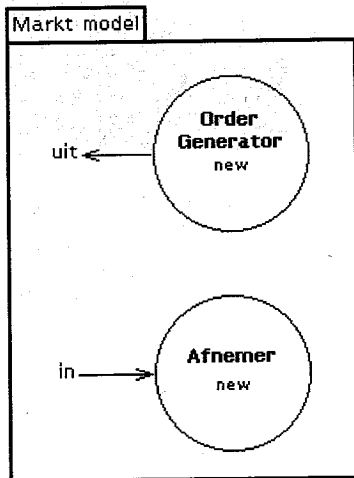
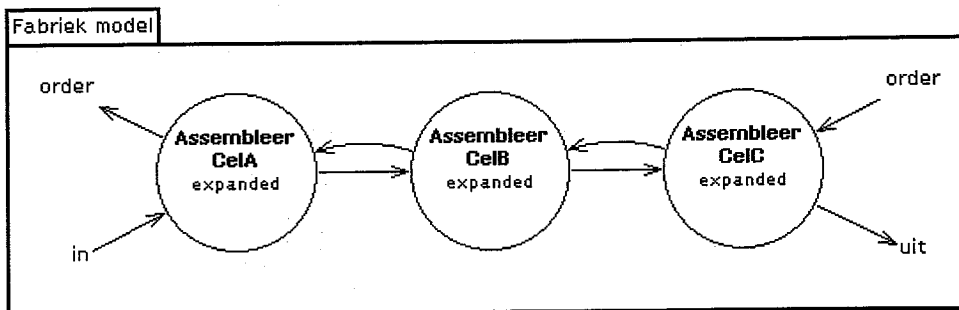


Fig.8.Het model van de fabriek



Interval (uren)	BufferA			BufferB		
	Min	Max	Gem	Min	Max	Gem
0 - 40	0	14	3,7	0	20	5,1
40 - 80	0	12	4,4	10	28	19,0
80 - 120	0	20	11,7	19	37	26,6
120 - 160	5	32	19,8	11	34	24,1
160 - 200	6	37	24,6	0	22	6,6
200 - 240	18	37	27,5	0	12	5,0
240 - 280	20	43	32,4	0	15	6,9
280 - 320	6	41	21,2	0	15	6,0
320 - 360	10	42	30,7	0	15	5,1

Tabel 1. Statistiek van BufferA en BufferB

Tot dusver zijn modellen opgesteld van assembleerlijnen waarbij er vanuit is gegaan dat de geassembleerde producten altijd worden afgenomen. Met andere woorden de fabriek „drukt” de producten naar de afnemer. Vaak is de situatie echter anders: de afnemer „trekt” de producten uit de fabriek. Er worden dan alleen producten geassembleerd indien de afnemer erom vraagt. Een „trek”-fabriek kan worden gemodelleerd door in het beschreven model de buffers een beperkte capaciteit te geven: de buffers lopen vol en het assembleren stopt, indien de markt niets afneemt. Deze oplossing, die boven reeds geschetst is om het fluctuerende gedrag in de buffers op te vangen, heeft het nadeel dat de fabriek vol ligt met (deels geassembleerde) producten. Een betere oplossing is om de productie te besturen door een informatiestroom.

De meest eenvoudige door informatiestromen bestuurd fabriek is een fabriek waarbij op order wordt geproduceerd. Met andere woorden na ontvangst van een order wordt met de productie een begin gemaakt. Bij een dergelijk systeem verstuurt de afnemer orders naar de fabriek: informatiestromen gaan hun intrede doen. Het is hierbij wel noodzakelijk dat de order gereed is vóór het verstrijken van de leverdatum van die order. Met behulp van de procescalculi wordt een model opgesteld van deze fabriek. Figuur 6 toont het model van de fabriek en zijn omgeving. De leverancier, de fabriek en de afnemer zijn weergegeven

door de (blad-)processor Leverancier en de geëxpandeerde processoren Fabriek en Markt. De Markt bestaat uit een order-generator die de verschillende orders genereert en de eigenlijke afnemer die de producten ontvangt. Deze worden gemodelleerd in figuur 7 door de (blad-)processoren OrderGenerator en Afnemer. Er wordt aangenomen dat 20 producten per uur worden afgenomen, met andere woorden de OrderGenerator dient orders voor deze hoeveelheid te versturen. De formele beschrijving van de OrderGenerator luidt:

Processor OrderGenerator
body
 self workDuring: 3 minutes.
 self send: „order” to: „uit”

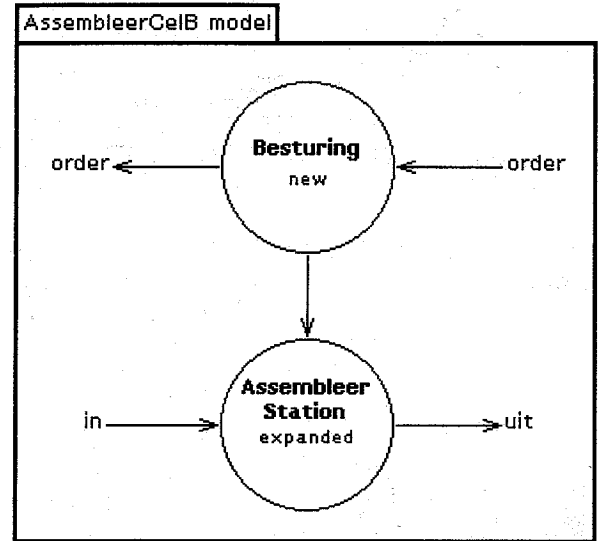


Fig.9.Het model van assembleercel B

Omdat slechts één type produkt wordt gevraagd is het niet noodzakelijk om deze order nader te specificeren: de order wordt weergegeven door de tekst „order”. De beschrijving van de Afnemer komt overeen met die van de vorige voorbeelden.

De formele beschrijving van de Leverancier luidt:

Processor Leverancier
body
 order self receiveFrom: „in”.
 self send: „component” to: „uit”

Met andere woorden de Leverancier

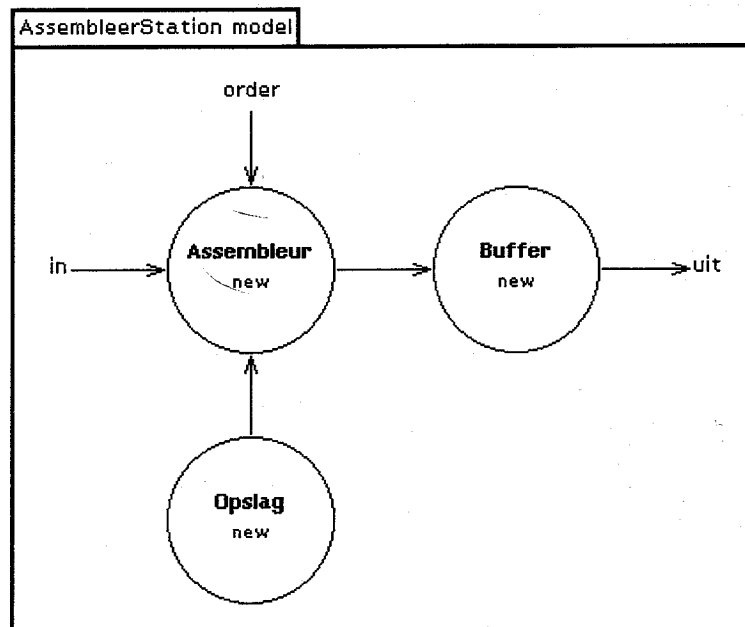


Fig.10.Het model van het assembleerstation

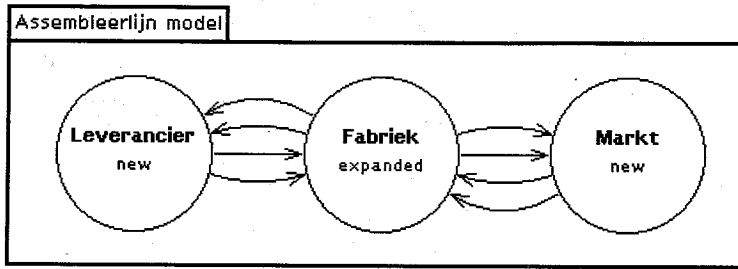


Fig.11. Het model van de assembleerlijn

cier verstuurt een component naar de Fabriek, indien hij een opdracht tot levering heeft ontvangen.

De Fabriek is weergegeven in figuur 8. De assembleercellen zijn met elkaar gekoppeld via materie- en informatiestromen. De AssembleerCel bestaat uit een Bestuurder en een AssembleerStation. Dit is weergegeven in figuur 9. De Bestuurder ontvangt een order tot levering van een produkt. De Bestuurder plaatst een copy van de order tot levering van componenten bij de vorige AssembleerCel of de Leverancier. Daarnaast geeft de Bestuurder opdracht aan het AssembleerStation om de componenten te assembleren. Dit betekent dat de order zowel naar de vorige processtep wordt doorgeleid als naar het AssembleerStation wordt gezonden. Tevens mag de Bestuurder niet worden geblokkeerd in zijn acties: op die manier zou de ontvangst en door-

leiding van nieuwe orders worden opgehouden. De informele beschrijving van de Bestuurder luidt:

Processor Bestuurder

body

verzend een order direct naar het AssembleerStation of probeer een order te ontvangen en plaats een copie van deze order bij de voorganger en voeg deze order toe aan de orderlijst.

De Bestuurder is te beschouwen als een doorgeefluik voor orders naar zijn voorganger en als een buffer met orders voor zijn AssembleerStation.

De formele beschrijving van de Bestuurder luidt:

Processor Bestuurder

instance variable: orderLijst

initializeTasks

orderLijst ^ OrderedCollection
new

body

```

| order |
orderLijst isEmpty
if True:
[order ^ self receiveFrom:
„in”.
self send: order copy to:
„uit”.
orderLijst add: order].
    
```

self

```

send: orderLijst first
to: „station”
then: [orderLijst remove-
First]
orReceiveFrom: „in”
then:
[:order |
self send: order copy to:
„uit”.
orderLijst add: order]
    
```

Het AssembleerStation bestaat uit een Assembleur, een Opslag en een Buffer, figuur 10. Deze Assembleur verschilt met de vorige Assembleurs in die zin dat deze Assembleur met zijn werkzaamheden begint nadat hij een opdracht van de Bestuurder heeft ontvangen.

De formele beschrijving van de Assembleur luidt:

Processor Assembleur

body

```

| order basisComponent component produkt |
order ^ self receiveFrom: „bestuurder”.
basisComponent ^ self receiveFrom: „in”.
component ^ self receiveFrom: „opslag”.
produkt ^ self assembleer: basisComponent
en: component
gedurende: assembleerTijd
next.
self send: produkt to: „uit”
    
```

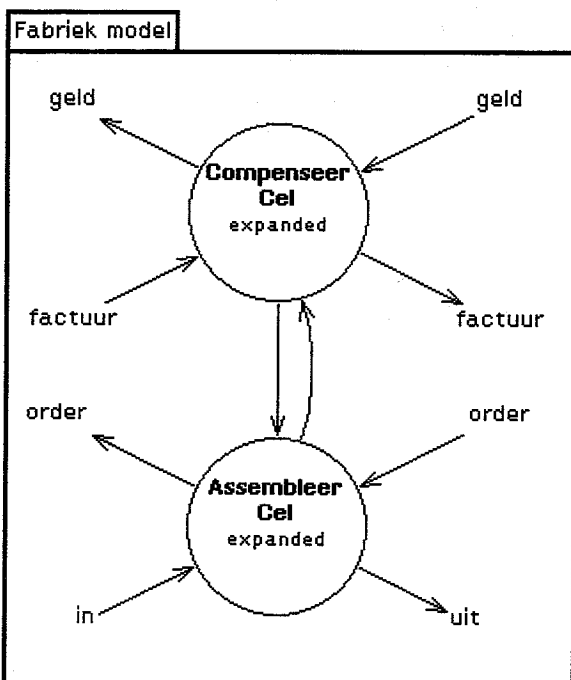
Omdat alle componenten perfect worden geassembleerd is van een open-lus besturing uitgegaan. Dit is een vereenvoudiging ten opzichte van de gesloten-lus besturingen. In dat geval wordt het resultaat van de bewerking wel aan de Bestuurder teruggemeld. De Bestuurder kan dan de bijbehorende actie ondernemen.

De Bestuurder en het AssembleerStation zijn gemodelleerd als twee aparte processoren: gedurende de assembleertijd van het AssembleerStation kunnen de orders door de Bestuurder worden doorgegeven.

Met behulp van de simulator is vast te stellen dat per uur inderdaad 20 produkten worden geassembleerd. Omdat dit systeem niet volledig wordt belast, blijven de bufferinhouden beperkt.

In dit nog steeds eenvoudige model is er vanuit gegaan dat alle produkten op order kunnen worden geassembleerd. In de praktijk is dit vaak niet het geval. In zulke situaties worden meestal een aantal (deels) geassembleerde produkten op voorraad geproduceerd, terwijl deze (deels) geas-

Fig.12. Het model van (een enkele stap in) de fabriek



sembleerde producten volledig worden geassembleerd nadat een order is ontvangen. Er ontstaat een zogenaamd ontkoppelpunt. Het ontkoppelpunt is dan die buffer die zich bevindt tussen het op voorraad werkende deel en het op order werkende deel van de assemblagelijijn. In dit artikel wordt hier verder niet op ingegaan. Duidelijk zal zijn dat ook deze typen van assemblagelijijnen met behulp van de procescalculi kunnen worden beschreven.

Een fabriek met materie-, informatie- en geldstromen

Voor het instandhouden van een fabriek is het noodzakelijk dat er afrekening van de gefabriceerde producten plaatsvindt. Ter illustratie is in figuur 11 het model van zo'n fabriek en zijn omgeving gegeven. In de praktijk betekent dit dat een factuur wordt verzonden naar de afnemer. De afnemer voldoet deze factuur door betaling. Met het verkregen geld is de fabrikant op zijn beurt in staat om zijn leveranciers te betalen. Een voorbeeld van zo'n fabriek is gegeven in figuur 12. Zoals eerder is geïllustreerd hoeft de orderontvangst en de orderverwerking niet synchroon te verlopen met de eigenlijke productie. Reden om zowel de assembleerprocessen als de besturingsprocessen weer te geven door aparte processoren. Op een zelfde wijze hoeft de facturering niet samen te vallen met de ontvangst van de betalingen. De figuren 13 en 14 geven in meer detail deze aparte processoren weer.

Door Arentsen [1989] zijn de bouwstenen, zoals geschetst in de figuren 12, 13 en 14, beschreven. Dit „total factory model” biedt een architectuur voor het modelleren van de fabricage zelf en de bijbehorende besturingen. Hierbij kan men denken aan besturingen die op order, op voorraad of op mengvormen functioneren, zoals bijvoorbeeld Kanban-besturingen [Kimura, Terada, 1981; Shingo, 1981], MRP-besturingen [Orlicky, 1975; Browne, Hamen, Shivan, 1988] en PostAnte- en AntePostbesturingen [Arentsen, 1989]. Met behulp van de procescalculi

is het nu dus mogelijk om modellen van fabrieken op te stellen waarbij zowel de materiestromen met bijbehorende (order-)informatiestromen, als de geldstromen met bijbehorende (factuur-)informatiestromen te modelleren.

Op dit moment wordt aan de Technische Universiteit Eindhoven bij de leerstoelen Automatisering van de Productie en Technische Bedrijfsvoering, onderzoek verricht om de processoren die behoren bij de geld- en factuurstromen nader te preciseren.

Nabeschuiving

De verschillende ontwikkelde modellen illustreren hoe assembleerlijnen kunnen worden ontworpen. De overgangen tussen de gepresenteerde modellen tonen enigszins hoe de ontwikkeling van de assemblage door de tijden heen is verlopen: in het begin was er alleen sprake van materiaalvoortbrenging, gevolgd door een periode waarbij ook de informatie in beschouwing wordt genomen. Nog relatief nieuw is dat men zich realiseert dat daarnaast de verschillende financiële systemen nodig zijn voor de besturing van fabrieken.

Door gebruik te maken van de procescalculi kan men een model van een nieuw te bouwen of een bestaande fabriek ontwerpen. Met behulp van de in het gereedschap aanwezige simulator is het vervolgens mogelijk om het gedrag van de verschillende samenwerkende processoren (dynamisch) vast te stellen. Aan de hand van het te leveren productpakket en de bijbehorende levertijden is het dan mogelijk om tijdens de ontwerpfase uitspraken te doen over bijvoorbeeld het vereiste fabricagesysteem, het gewenste besturingssysteem, het effect van een bepaalde orderverwerkingsstrategie, de invloed van seriegroottes, de invloed van seizoenen, de gevoeligheid voor omsteltijden, de te verwachten doorlooptijden en de hoeveelheid onderhanden werk.

De getoonde werkwijze toont essentiële verschillen en voordelen

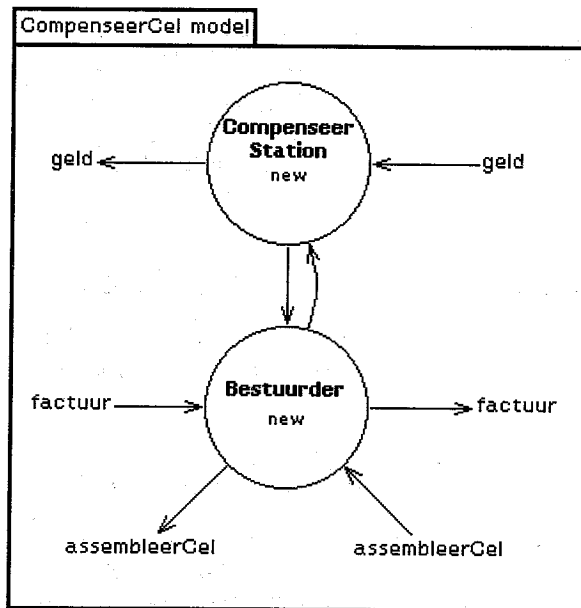
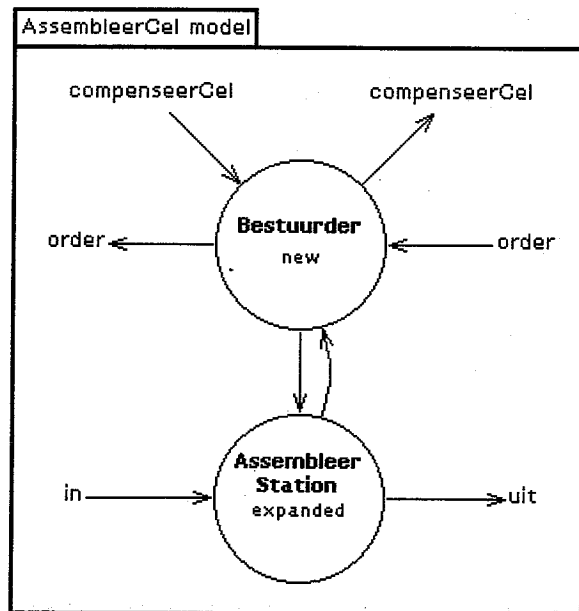


Fig.13.Het model van de compenseercel

met de werkwijze zoals die nog veel in de industrie wordt toegepast. In de industrie ontwerpt men statisch een fabriek op empirische gronden, waarna men tijdens de gebruiksfase vervolgens via de „learning curve” of via „trial-and-error” probeert een dergelijke fabriek te optimaliseren. Het voordeel van de hier getoonde werkwijze is dat men vooraf snel een volledig inzicht verkrijgt in de kwaliteit van het fabricageproces en zijn bijbehorende besturing. in kader

Foto 1 toont een lijn voor het assembleren van papier toevoereenheden bij Stork Nolte EMI bv te Eindhoven zoals deze wor-

Fig.14.Het model van de assembleercel



Literatuur

Arensen J.H.A., 1989,
Factory Control Architecture, A
systems approach,
Dissertatie,
Technische Universiteit Eindhov-
ven.

Browne J., Harhen J., Shivnan
J., 1988,
Production management sys-
tems,
Addison-Wesley Publ. Comp.,
Workingham, UK.

Buffa E.S., Sarin R.K., 1987,
Modern Production/Operations
Management,
John Wiley & Sons, London,
UK.

Kimura O., Terada H., 1981,
Design and analysis of pull sys-
tem, a method of multi-stage
production control,
Int. J. of Prod. Research, 19 (3),
241 - 253.

Orlicky J., 1975,
Material Requirements Planning,
McGraw-Hill Inc., New York.

Rooda J.E., Arentsen J.H.A.,
1983,
Een structuurmodel voor de be-
schrijving van transport- en pro-
duktiesystemen,
Transport + Opslag 7 (10), 88-
90.

Rooda J.E., 1991a,
Procescalculus,
Indeling van industriële systemen,
12 Werktuigbouwkunde 7 (5), 13-
15.

Rooda J.E., 1991b,
Procescalculus,
Systemen, modellen en geschie-
denis,
12 Werktuigbouwkunde 7 (8), 36-
39.

Rooda J.E., 1991c,
Procescalculus,
Definities en begrippen,
12 Werktuigbouwkunde 7 (10),
35-40.

Shingo S., 1981,
Study of Toyota production sys-
tem,

Japan Management Association,
Tokyo, Japan.

den toegeleverd ten behoeve
van copieermachines.

Aan de hand van processche-
ma's is met behulp van de pro-
cescalculus een model van deze
lijn opgesteld in termen van
processoren en interactie-
paden. Het totaal aantal blad-
processoren in het model be-
draagt ongeveer 30. Door uit-
voering van multi-moment op-
names zijn de verschillende
tijdsbestedingen van de (mense-
lijke) assembleurs vastgesteld.
Daarnaast zijn de tijden van de
verschillende montagehande-
elingen bepaald. Deze tijdsbe-
stedingen en tijden zijn gebruikt
voor de specificatie van de ver-
schillende bladprocessoren.
Het bleek met behulp van de si-
mulator dat het model een goe-
de overeenkomst vertoonde
met de werkelijkheid. Met dit
model zijn onder andere de
knelpunten in de assembleer-
lijn bepaald.

Deze studie werd uitgevoerd
door A.H.M. Aerts.



Opgaven

Opgave 1

Waarom is de buffer in Assem-
bleerStationC strikt genomen
overbodig in het model van de
gebufferde assembleerlijn?

Opgave 2

Uit hoeveel bladprocessoren be-
staat het model van de gebuffer-
de assembleerlijn?

Opgave 3

Modelleer een „first-in first-out”
buffer met een beperkte capaci-
teit. Hints: voeg de instance va-
riable „capaciteit” toe. Geef „ca-
paciteit” een waarde, bijvoor-
beeld 4, in initialize-Tasks. Indien
de buffer leeg is, dan kunnen al-
leen objecten worden ontvangen.
Bepaal met behulp van de op-
dracht „lijst size” het aantal ob-
jecten in de lijst. Indien de buffer
vol is, dan kunnen alleen objec-
ten worden verzonden. Indien de
buffer gevuld is (niet leeg en niet
vol) dan kunnen objecten zowel
worden verzonden als ontvan-
gen.

Opgave 4

Waarom is de orderontvangst
strikt genomen niet noodzakelijk
voor de Leverancier bij het model
van een assembleerlijn met bestu-
ring op order?

Opgave 5

Bouw een model van een assem-
bleerlijn waarbij twee typen pro-
dukten worden gevraagd door
een afnemer. De gewenste hoe-
veelheden van type1 en type2
bedragen respectievelijk 17 en 9
produkten per uur. De twee pro-
dukten zijn identiek afgezien van
de component die door Assem-
bleurB wordt geassembleerd.
Voorzie AssembleurB derhalve
van twee opslagprocessoren. De
omsteltijd van type1 naar type2
bedraagt 1 minuut. De omsteltijd
van type2 naar type1 bedraagt
0,5 minuten. AssembleurB is de
flessehals van de assembleerlijn.

Opgave 6

Ontwerp tevens een strategie be-
horende bij opgave 5 om Assem-
bleurB optimaal te laten produce-
ren.