



## 6 Moleculaire Dynamica

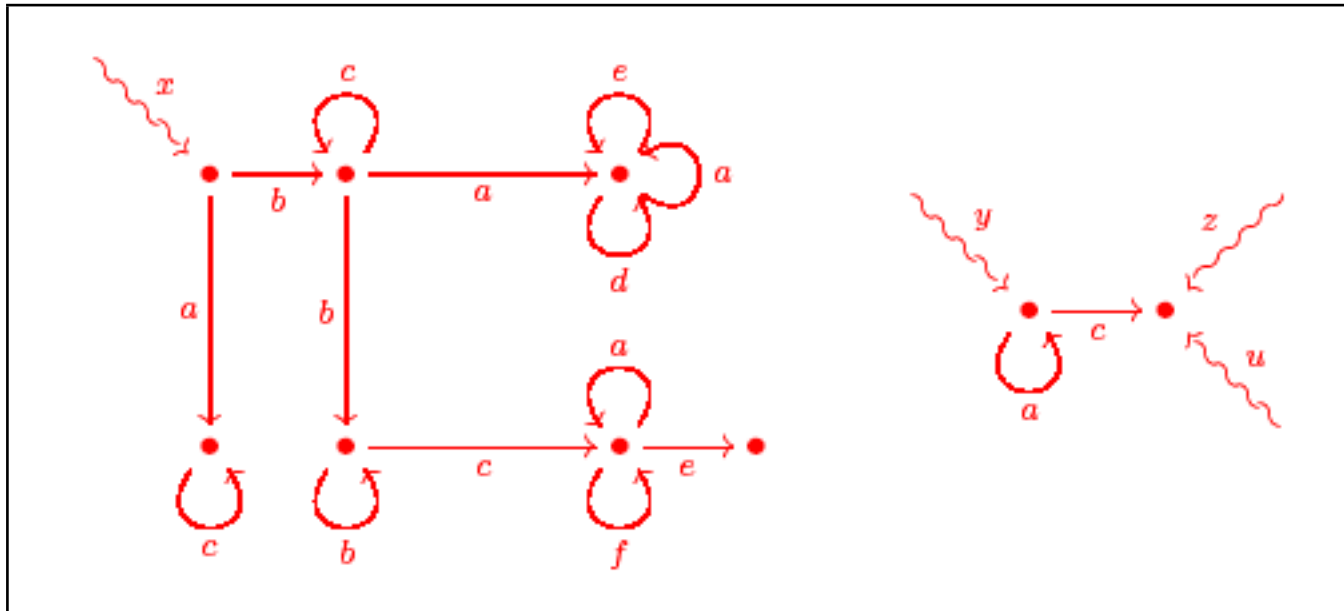
- Atomen, moleculen en vloeistoffen
- Getallen als moleculen
- Geheugensanering
- Waarden en schakelingen

## 6.1 Atomen, moleculen en vloeistoffen

- Toestand (van een computerprogramma): vloeistof bestaande uit een aantal moleculen, d.w.z.
  - ★ *atomen*,
  - ★ *velden*.
- Toestandsverandering: het aangaan van nieuwe of het verbreken van bestaande bindingen, d.w.z.
  - ★ toevoegen of verwijderen van velden,
  - ★ veranderen van het doel van velden.
- Observatie van toestanden en veranderingen: *focus*.

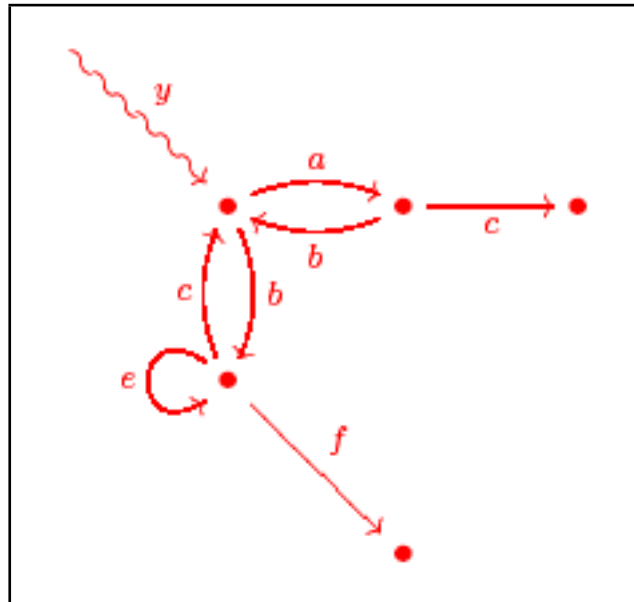
## 6.1 Atomen, moleculen en vloeistoffen

Eenvoudige diagrammen: vloeistof bestaande uit 2 moleculen



## 6.1 Atomen, moleculen en vloeistoffen

### Molecule met dubbele bindingen



## 6.2 Instructies en acties

**MPP** (molecular programming primitives): 4 mutaties, 2 toekenningen en 2 tests.

*Mutaties.*

*Atoomcreatie*  $x = new$

*Veldintroductie*  $x.+f$

*Veldverwijdering*  $x.-f$

*Veldmutatie*  $x.f = y$

## 6.2 Instructies en acties

*Toekenningen.*

*Veldselectie  $x = y.f$*

*Toekenning  $x = y$*

*Tests.*

*Atoomidentiteitstest  $x == y$*

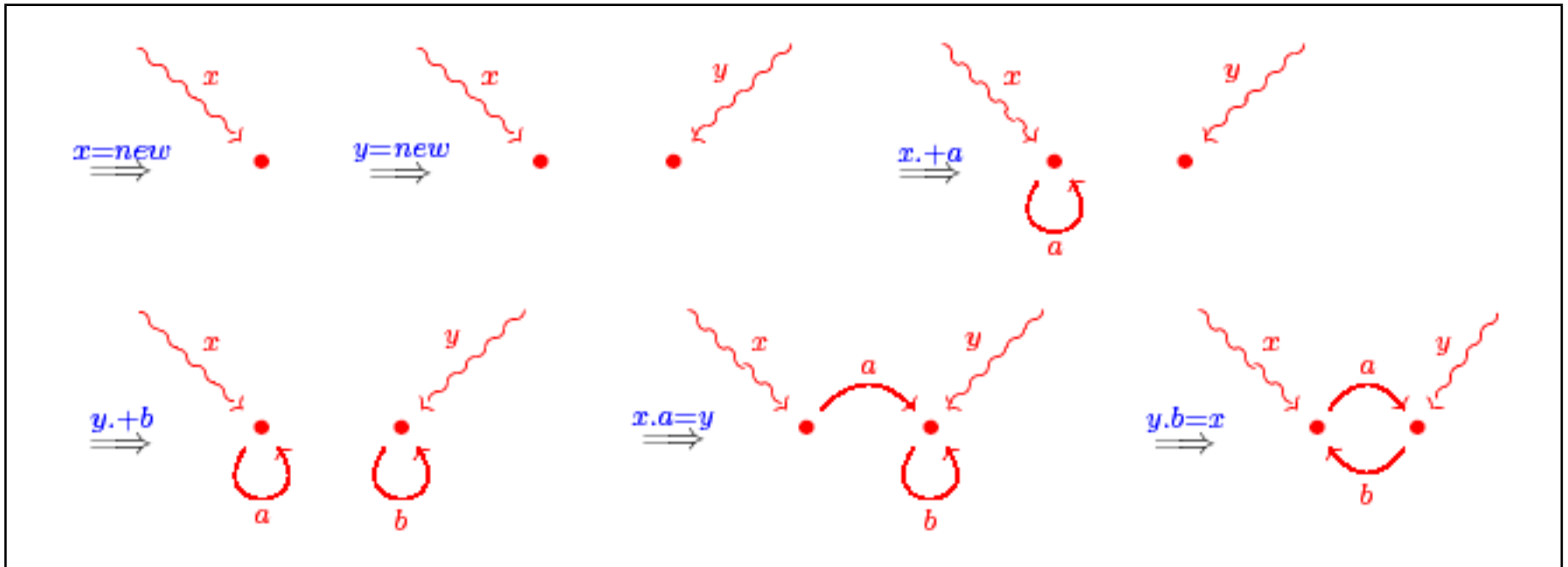
*Veldtest  $x/f$*

Merk op: **MPP** heeft als impliciete parameters de collecties van focusnamen en veldnamen. Beide zijn oneindig.

## 6.2 Instructies en acties

Aaneenschakeling van instructies:

$$X = x = new; y = new; x.+a; y.+b; x.a = y; y.b = x.$$



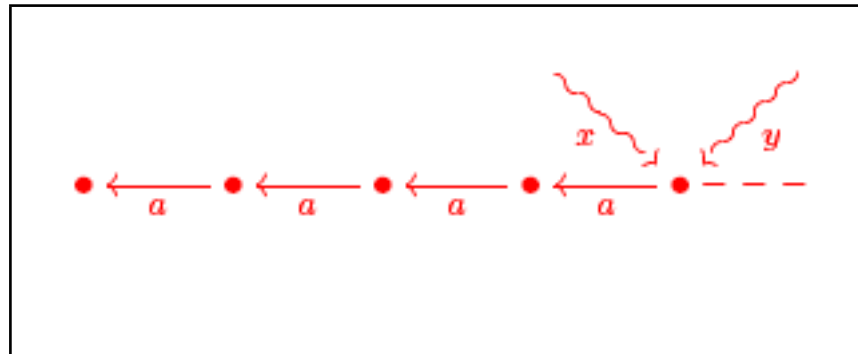


## 6.2 Instructies en acties

Met  $A = \text{MPP}$  worden de programmeertalen PGLA.mpp, PGLB.mpp, ... verkregen.

Voorbeeld in PGLDg.mpp:

$x = \text{new}; \mathcal{L}0; y = \text{new}; y.+a; y.a = x; x = y; \#\#\mathcal{L}0$





### 6.3 Rekenen zonder getallen

Model 1 (in PGLEc.mpp): *setZero* creëert de 0, *pred* berekent de voorganger en *succ* de opvolger.

$$\mathit{setZero} = Z = \mathit{new}; y = Z$$

$$\mathit{pred} = -x/p\{\}; y = x; \}\{\}; y = x.p; \}$$

$$\mathit{succ} = -x/s\{\}; x.+s; y = \mathit{new}; y.+p; y.p = x; x.s = y; \\ \}\{\}; y = x.s; \}$$

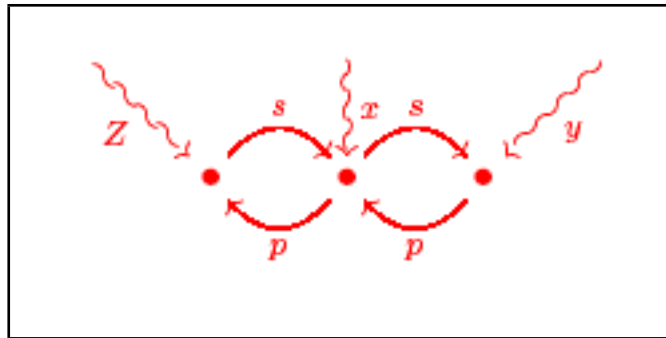
Afspraak: de argumenten van unaire (binaire) functies hebben de focusnaam  $x$  ( $x1$  en  $x2$ ), het resultaat heet  $y$ .



## 6.3 Rekenen zonder getallen

Voorbeeld ( $x$  representeert de 1 en  $y$  de 2):

*setZero; x = y; succ; x = y; succ*





## 6.3 Rekenen zonder getallen

Optelling in model 1:

$$\begin{aligned}
 \mathit{add} = \mathcal{L}0; +x2 == Z\{; y = x1; \}\{; x = x1; \mathit{succ}; x1 = y; \\
 x = x2; \mathit{pred}; x2 = y; \#\#\mathcal{L}0; \}
 \end{aligned}$$

Merk op: de implementatie van *add* correspondeert met de recursieve definitie

$$x1 + x2 = \begin{cases} x1 & \text{als } x2 = 0, \\ (x1 + 1) + (x2 - 1) & \text{anders.} \end{cases}$$

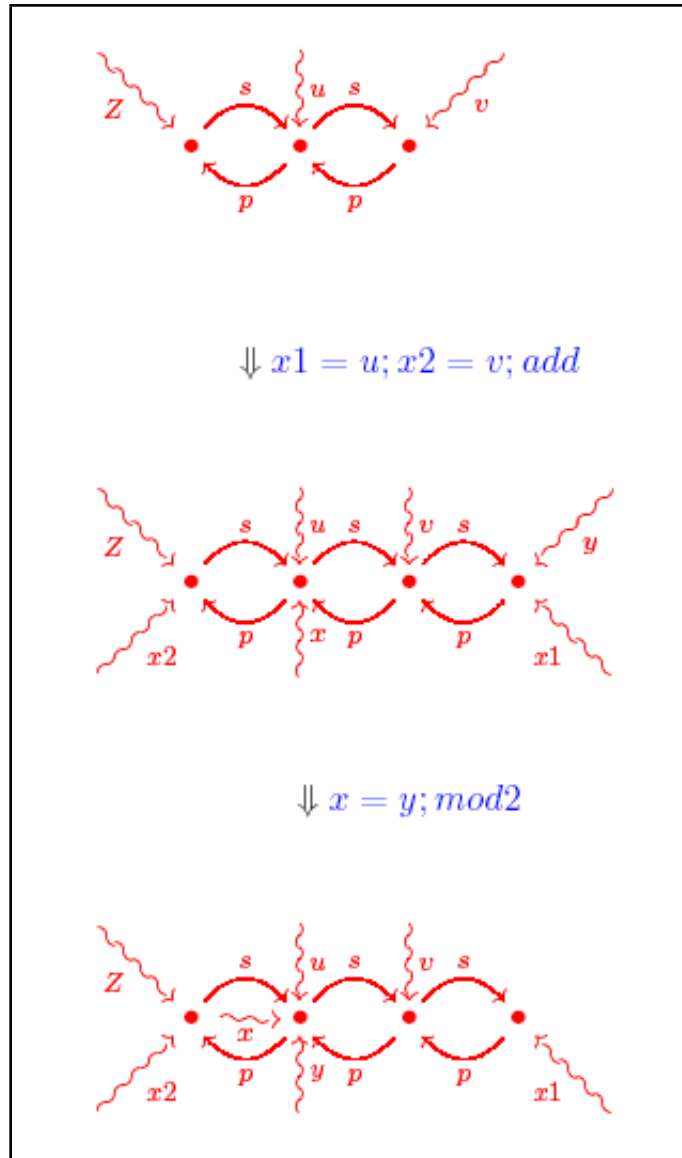
### 6.3 Rekenen zonder getallen

“modulus 2” in model 1:

$$\begin{aligned}
 \text{mod2} &= y = x; \mathcal{L}1; -y == Z\{; x = y; \text{pred}; \\
 &\quad -y == Z\{; x = y; \text{pred}; \#\#\mathcal{L}1; \}\{; y = x; \}; \}\{; \}
 \end{aligned}$$

Merk op: de implementatie van *mod2* correspondeert met de recursieve definitie

$$x \bmod 2 = \begin{cases} 0 & \text{als } x = 0, \\ (x - 2) \bmod 2 & \text{als } x - 1 > 0, \\ x & \text{anders.} \end{cases}$$



$(1+2) \bmod 2$

### 6.3 Rekenen zonder getallen

Model 2 (in PGLEc.mpp): uitbreiding van model 1 met *even*- en *odd*-velden

$$\text{setZero} = Z = \text{new}; Z.+even; y = Z$$

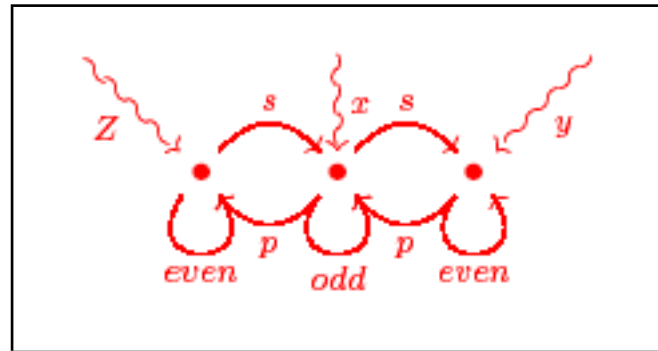
$$\text{pred} = -x/p\{;y = x;\}\{;y = x.p;\}$$

$$\text{succ} = -x/s\{;x.+s;y = \text{new};y.+p;y.p = x;x.s = y;$$

$$+x/even\{;y.+odd;\}\{;y.+even;\};\}\{;y = x.s;\}$$

### 6.3 Rekenen zonder getallen

De getallen 0, 1 en 2 in model 2:



$mod2$  is in model 2 eenvoudig:

$$+x/even\{; y = Z;\}\{; y = Z.s;\}.$$

## 6.4 Geheugensanering

Garbage- en non-garbage atomen:

*Basis:* Ieder door een focus geselecteerd atoom is non-garbage.

*Inductie:* Als het atoom in de oorsprong van een binding non-garbage is, dan is ook het doel non-garbage.

*Afsluiting:* Een atoom is alleen non-garbage als het uit de basis verkregen kan worden door een eindig aantal malen de inductiestap toe te passen.

Garbage-atomen zijn atomen die niet non-garbage zijn.





## 6.4 Geheugensanering

We veronderstellen dat

- atomen met een *referentie-teller* worden opgeslagen voor het bijhouden van het aantal inkomende foci en bindingen,
- een uniek atoom *null* bestaat dat overbodige foci selecteert.

## 6.4 Geheugensanering

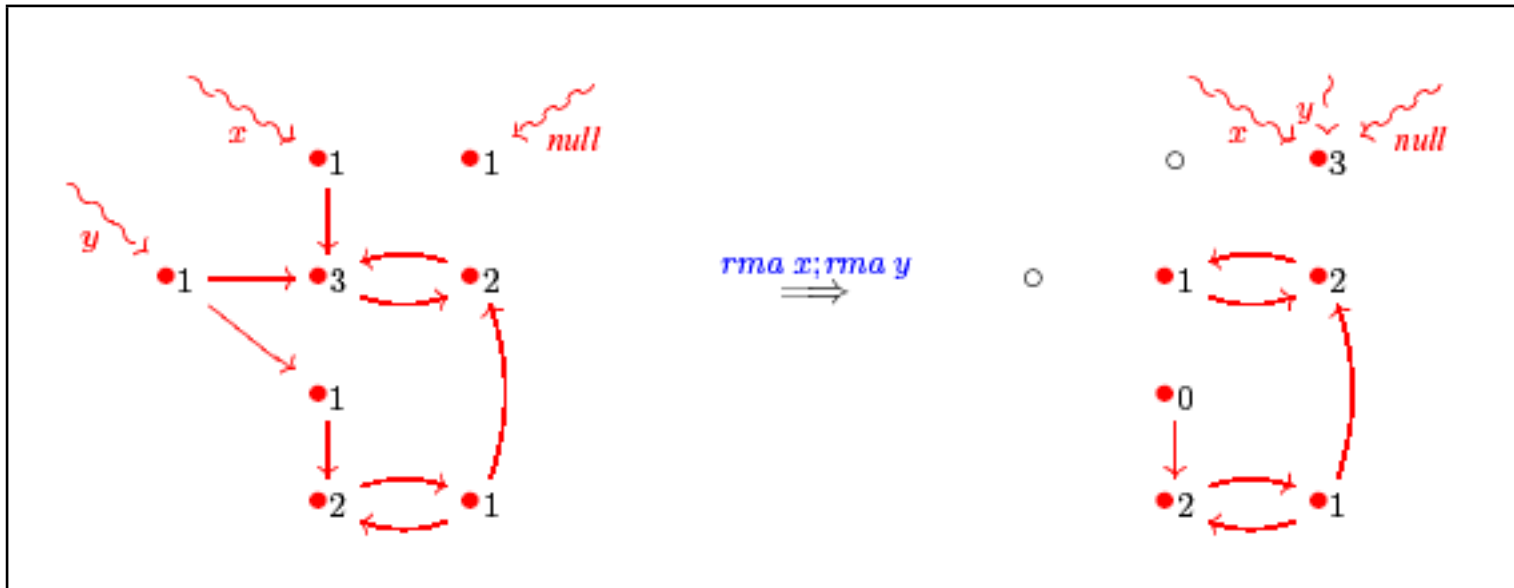
Drie instructies voor geheugensanering

*Atoomverwijdering* : (remove atom) *rma* *x*.

*Beperkte garbage collection* : (restricted garbage collection) *rgc*.

*Volledige garbage collection* : (full garbage collection) *fgc*.

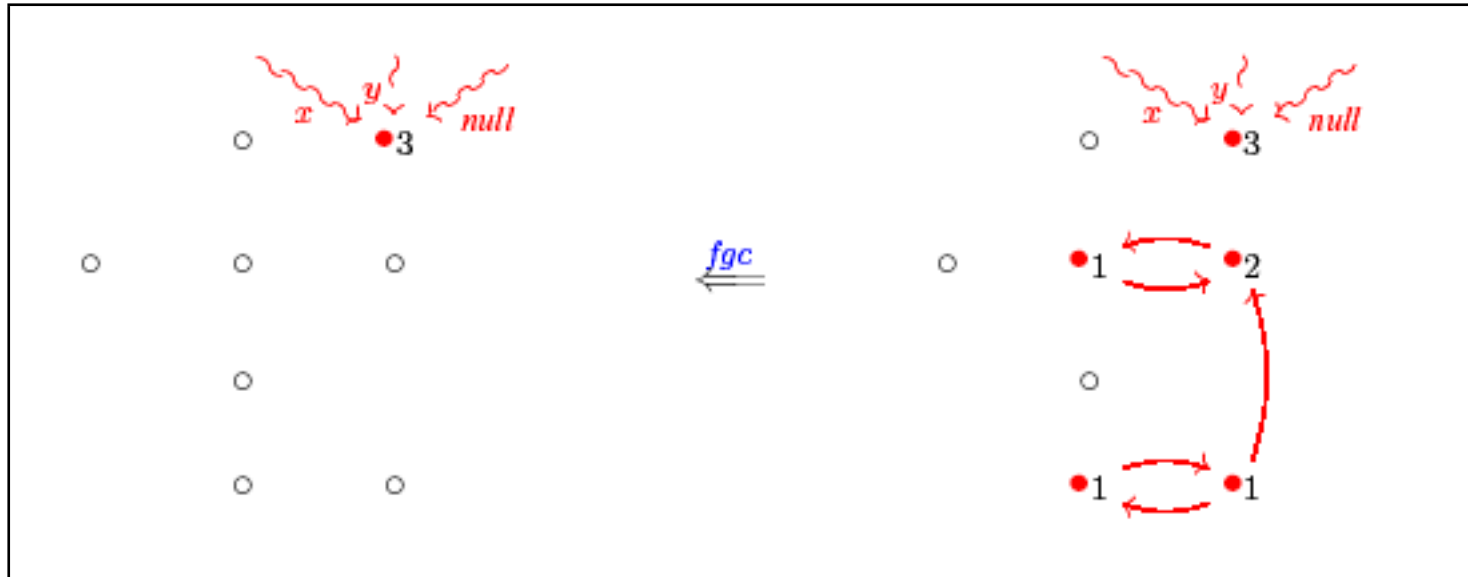
## 6.4 Geheugensanering



$\Downarrow$   $rgc$

## 6.4 Geheugensanering

$\Downarrow$  *rgc*





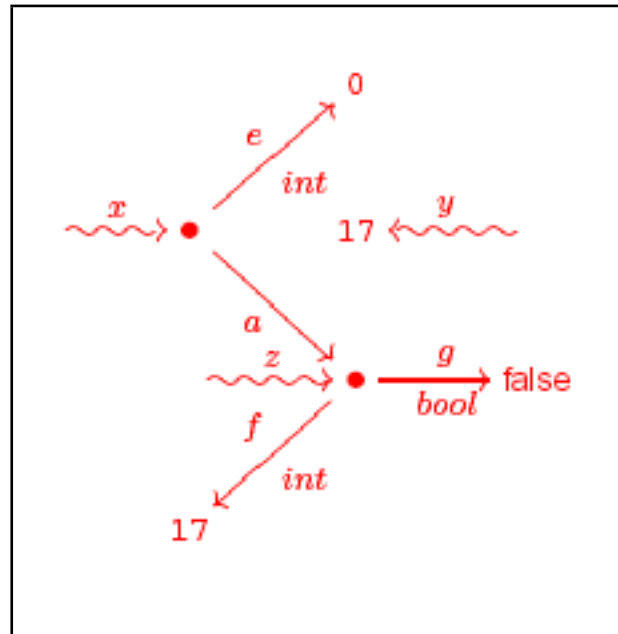
## 6.5 Waarden

Waarden:

- vast en eindig aantal *basistypen* : *bool*, *int*, ... ,
- *literalen* (benaming van waarden): *true*, *false*, ... , *0*, *1*, ... ,
- waarden worden beschouwd als terminale objecten, d.w.z. objecten zonder uitgaande verbindingen.

## 6.5 Waarden

Een molecule met waardevelden:



## 6.5 Waarden

**MPPV** is de uitbreiding van **MPP** met 4 mutaties

*Waardeveldintroductie* :  $x.+f : t.$

*Waardeveldverwijdering* :  $x.-f : t.$

*Waardeveldmutatie* :  $x.f = y.$

*Waardeveldmutatie met constante* :  $x.f = u.$



## 6.5 Waarden

en 3 toekenningen en 3 tests

*Waardeveldselectie* :  $x = y.f$ .

*Waardetoekenning* :  $x = y$ .

*Waardetoekenning met constante* :  $x = u$ .

*Waarde-identiteitstest* :  $x == y$ .

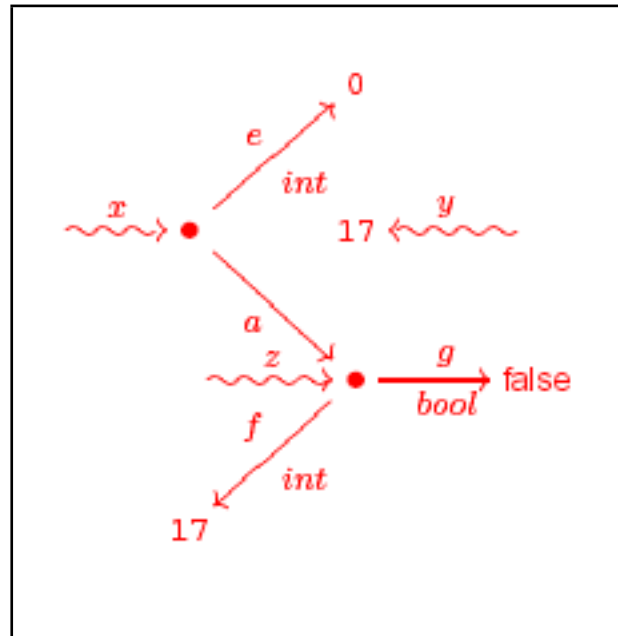
*Waarde-identiteitstest met constante* :  $x == u$ .

*Waardeveldtest* :  $x/f : t$ .



## 6.5 Waarden

Voorbeeld:



$x = new; z = new; y = 17; x.+e : int; x.+a; z.+g : bool;$   
 $x.e = 0; x.a = z; z.g = false; z.+f : int; z.f = y$



## 6.6 Rekenen met waarden

Waarheidstafels voor negatie en conjunctie:

---

$i$	negatie	$i1$	$i2$	conjunctie
1	0	1	1	1
0	1	1	0	0
		0	1	0
		0	0	0

---

## 6.6 Rekenen met waarden

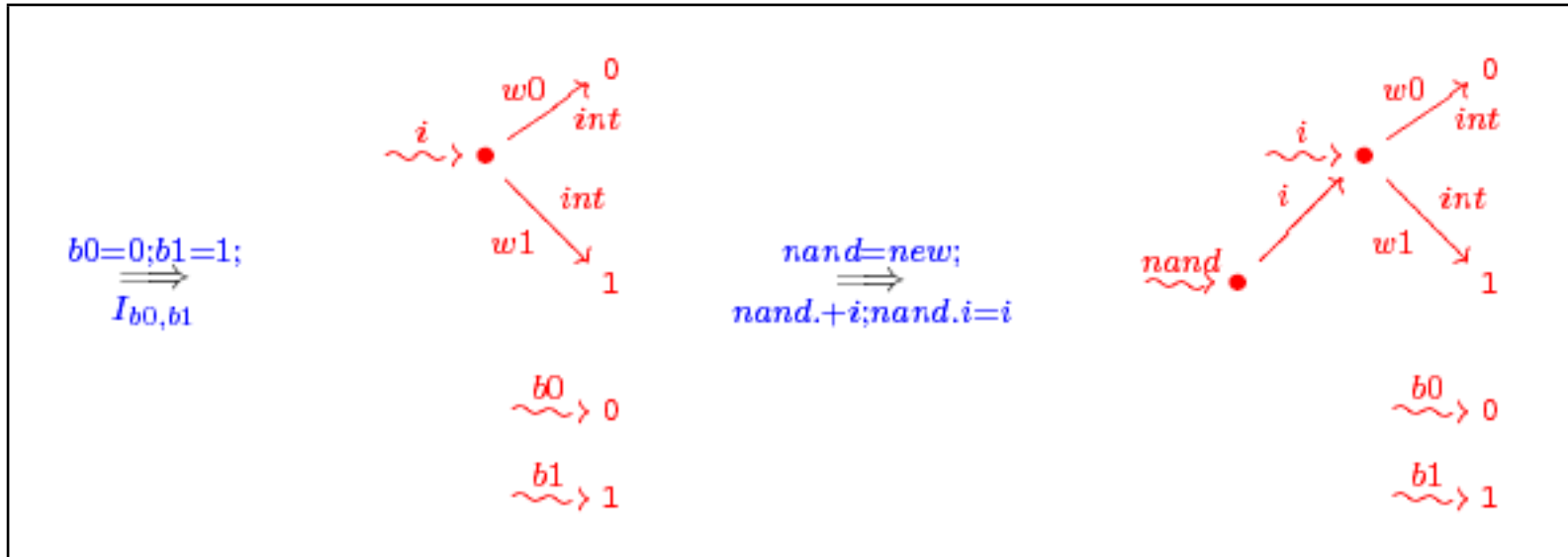
Basisprogramma's *NEG*, *AND* en  $I_{b_0, \dots, b_n}$ :

$$\begin{aligned}
 \mathit{NEG} &= \mathit{neg} = \mathit{new}; \mathit{neg}.+i; \mathit{neg}.i = i; \mathit{o} = \mathit{new}; \mathit{o}.+w_0 : \mathit{int}; \\
 &\mathit{i}_0 = \mathit{i}.w_0; +\mathit{i}_0 == 1\{; \mathit{o}.w_0 = 0; \}\{; \mathit{o}.w_0 = 1; \}; \\
 &\mathit{neg}.+o; \mathit{neg}.o = o
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \mathit{AND} &= \mathit{and} = \mathit{new}; \mathit{and}.+i; \mathit{and}.i = i; \mathit{o} = \mathit{new}; \mathit{o}.+w_0 : \mathit{int}; \\
 &\mathit{i}_0 = \mathit{i}.w_0; \mathit{i}_1 = \mathit{i}.w_1; \\
 &+\mathit{i}_0 == 1\{; +\mathit{i}_1 == 1\{; \mathit{o}.w_0 = 1; \}\{; \mathit{o}.w_0 = 0; \}; \}\{; \}; \\
 &\mathit{and}.+o; \mathit{and}.o = o
 \end{aligned}$$

$$\mathit{I}_{b_0, \dots, b_n} = \mathit{i} = \mathit{new}; \mathit{i}.+w_0 : \mathit{int}; \mathit{i}.w_0 = b_0; \dots; \mathit{i}.+w_n : \mathit{int}; \mathit{i}.w_n = b_n$$

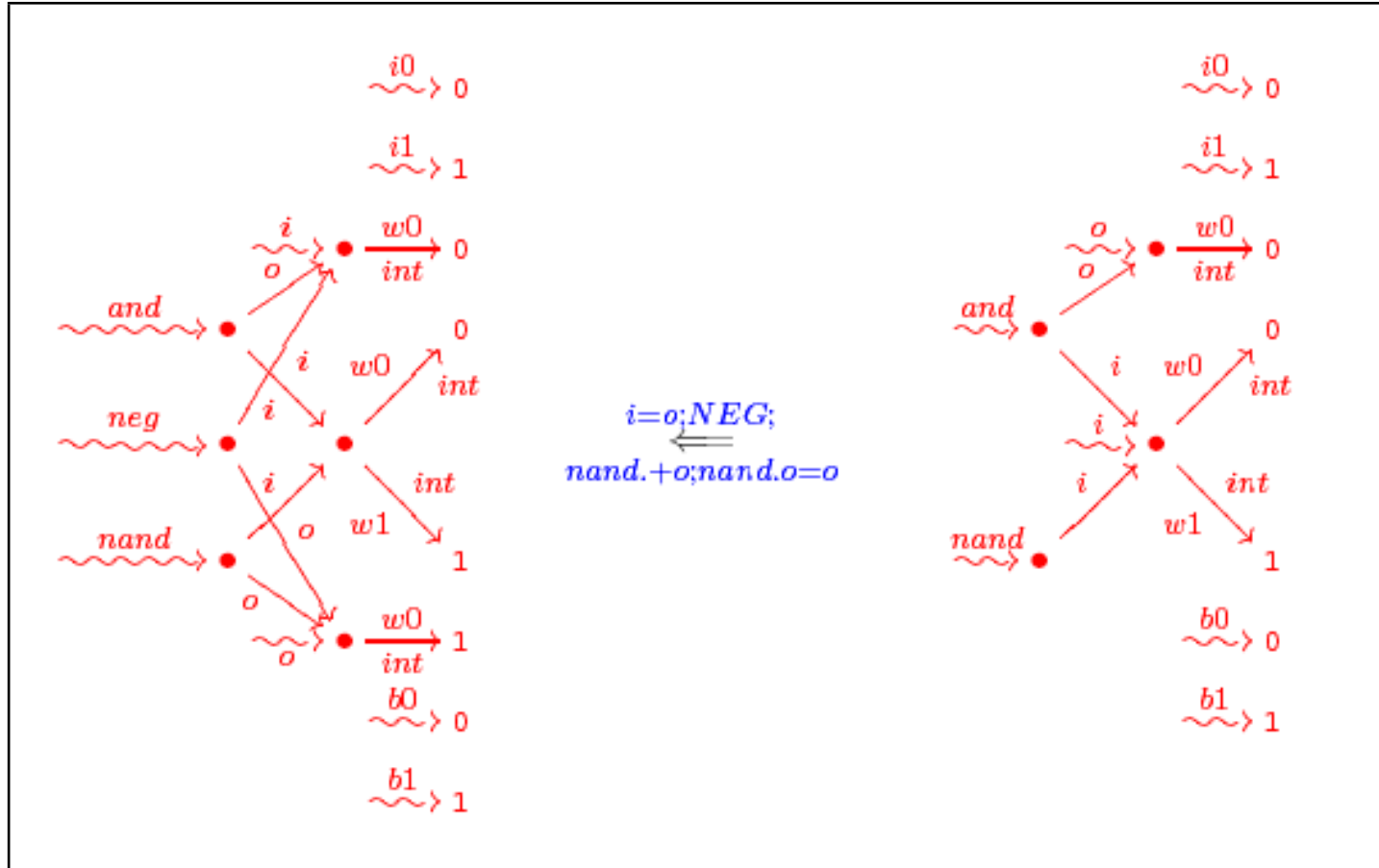
## 6.6 Rekenen met waarden



$\Downarrow$  *AND*

## 6.6 Rekenen met waarden

⇓ *AND*

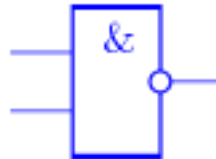


## 6.6 Rekenen met waarden

We zullen voor

$$NAND = nand = new; nand.+i; nand.i = i; AND; i = o; NEG; nand.+o; nand.o = o$$

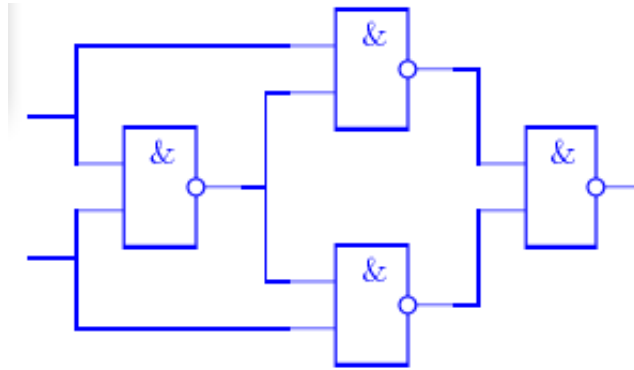
het symbool



gebruiken.

## 6.6 Rekenen met waarden

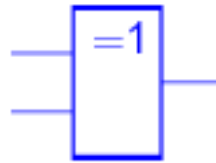
*xor*-poort:



$$\begin{aligned}
 XOR &= xor = new; xor.+i; xor.i = i; \\
 h0 &= i.w0; h1 = i.w1; NAND; h2 = o.w0; \\
 I_{h0,h2}; NAND; h3 &= o.w0; \\
 I_{h2,h1}; NAND; h4 &= o.w0; \\
 I_{h3,h4}; NAND; xor.+o; xor.o &= o
 \end{aligned}$$

## 6.6 Rekenen met waarden

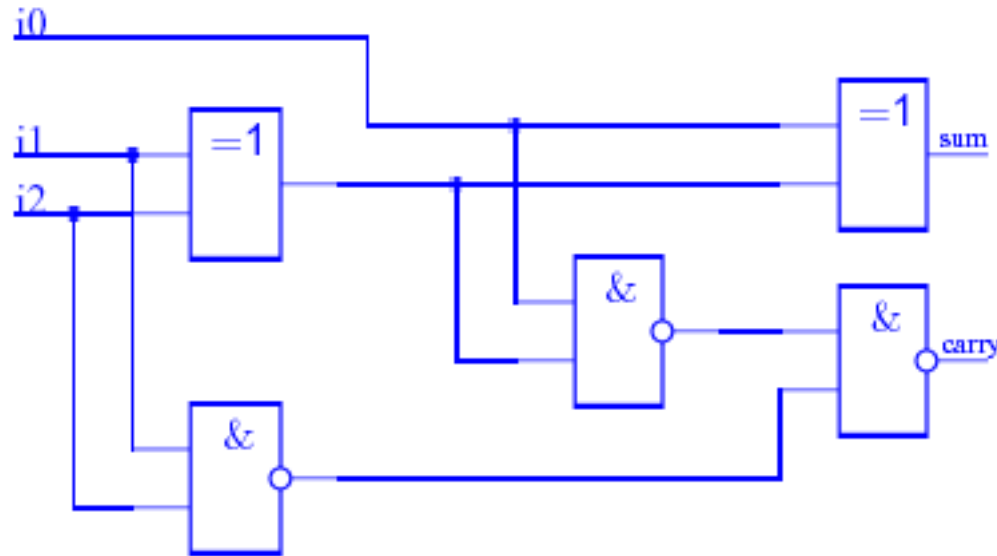
We zullen voor *xor*-poorten het symbool



gebruiken.



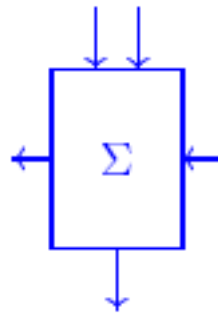
### 6.6 Rekenen met waarden



$VOS = vos = new; vos.+i; vos.i = i; a0 = i.w0; a1 = i.w1; a2 = i.w2;$   
 $I_{a1,a2}; XOR; a3 = o.w0; I_{a0,a3}; XOR; vos.+sum; vos.sum = o;$   
 $I_{a1,a2}; NAND; a4 = o.w0; I_{a0,a3}; NAND; a5 = o.w0;$   
 $I_{a4,a5}; NAND; vos.+carry; vos.carry = o$

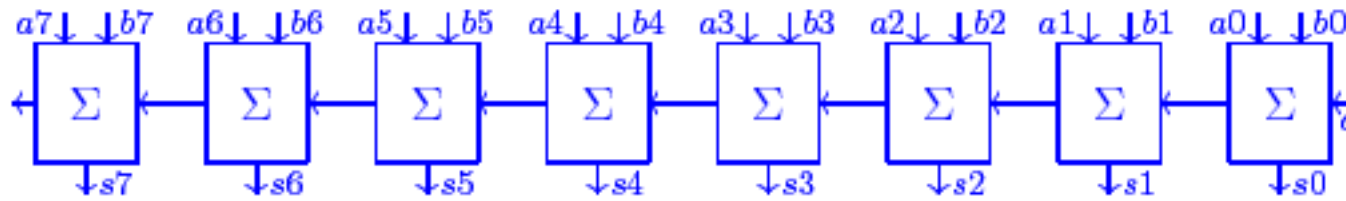
## 6.6 Rekenen met waarden

Voor een volledige optelschakeling zullen we het symbool



gebruiken.

## 6.6 Rekenen met waarden



$8BITS = 8bits = new; 8bits.+i; 8bits.i = i;$

$I_{a0,b0,c}; VOS; 8bits.+s0; 8bits.s0 = sum;$

$I_{a1,b1,carry}; VOS; 8bits.+s1; 8bits.s1 = sum;$

$I_{a2,b2,carry}; VOS; 8bits.+s2; 8bits.s2 = sum;$

⋮

$I_{a6,b6,carry}; VOS; 8bits.+s6; 8bits.s6 = sum;$

$I_{a7,b7,carry}; VOS; 8bits.+s7; 8bits.s7 = sum$