

# Inleiding Theoretische Informatica – Equationele Specificaties

Antwoorden bij extra opgaven

Martijn Vermaat (mvermaat@cs.vu.nl)

5 april 2006

## Opgave 1

a.

|    |  |              |
|----|--|--------------|
| 1  | $\text{add}(x, 0) = x$   | [E1]         |
| 2  | $\text{add}(\text{add}(\text{succ}(z), 0), 0) = \text{add}(\text{succ}(z), 0)$ | subst, 1     |
| 3  | $\text{add}(\text{succ}(z), 0) = \text{succ}(z)$                               | subst, 1     |
| 4  | $\text{add}(\text{add}(\text{succ}(z), 0), 0) = \text{succ}(z)$                | trans, 2, 3  |
| 5  | $\text{add}(x, \text{succ}(y)) = \text{succ}(\text{add}(x, y))$                | [E2]         |
| 6  | $\text{add}(z, \text{succ}(0)) = \text{succ}(\text{add}(z, 0))$                | subst, 5     |
| 7  | $\text{add}(z, 0) = z$   | subst, 1     |
| 8  | $\text{succ}(\text{add}(z, 0)) = \text{succ}(z)$                               | congr, 7     |
| 9  | $\text{add}(z, \text{succ}(0)) = \text{succ}(z)$                               | trans, 6, 8  |
| 10 | $\text{succ}(z) = \text{add}(z, \text{succ}(0))$                               | symm, 9      |
| 11 | $\text{add}(\text{add}(\text{succ}(z), 0), 0) = \text{add}(z, \text{succ}(0))$ | trans, 4, 10 |

b.

module Spec

sorts object

functions

```
0      :                               -> object
succ : object                         -> object
pred : object                         -> object
add  : object # object -> object
sub  : object # object -> object
```

equations

```
[E1] : add(x, 0)           = x
[E2] : add(x, succ(y))    = succ(add(x, y))
[E3] : add(x, pred(y))    = pred(add(x, y))
[E4] : succ(pred(x))      = x
```

[E5] :  $\text{pred}(\text{succ}(x)) = x$   
 [E6] :  $\text{sub}(x, 0) = x$   
 [E7] :  $\text{sub}(x, \text{succ}(y)) = \text{pred}(\text{sub}(x, y))$   
 [E8] :  $\text{sub}(x, \text{pred}(y)) = \text{succ}(\text{sub}(x, y))$

end

## Opgave 2

a.

|   |                           |             |
|---|---------------------------|-------------|
| 1 | $s(h(x)) = s(x)$          | [E2]        |
| 2 | $s(s(h(x))) = s(s(x))$    | congr, 1    |
| 3 | $s(s(h(a))) = s(s(a))$    | subst, 2    |
| 4 | $s(h(s(a))) = s(s(a))$    | subst, 1    |
| 5 | $s(s(a)) = s(h(s(a)))$    | symm, 4     |
| 6 | $s(s(h(a))) = s(h(s(a)))$ | trans, 3, 5 |

b. De algebra  $\mathcal{K}$  is geen model voor de specificatie Spec omdat de vergelijking [E1] hierin niet waar is. Kies bijvoorbeeld de assignment  $\theta$  met  $\theta(x) = 3$ . We zien dan dat

$$\begin{aligned}\bar{\theta}(h(h(x))) &= 3 + 2 \\ &= 5\end{aligned}$$

terwijl

$$\bar{\theta}(x) = 3.$$

c. We bekijken voor de overige algebra's of ze initiele modellen zijn voor Spec.

**De algebra  $\mathcal{L}$**  Deze algebra is geen initieel model voor Spec, omdat er junk is. Voor alle getallen ongelijk aan 0 geldt namelijk dat ze niet de interpretatie zijn van een gesloten term.

Bovendien bevat deze algebra confusion, omdat iedere gesloten term geïnterpreteerd wordt als het getal 0. Dit betekent dat iedere vergelijking van gesloten termen waar is in  $\mathcal{L}$ , terwijl bijvoorbeeld  $s(x) = x$  niet afleidbaar is in Spec.

**De algebra  $\mathcal{M}$**  Deze algebra is geen initieel model voor Spec, omdat er confusion aanwezig is. De termen  $a$  en  $h(a)$  worden namelijk gelijk geïnterpreteerd, terwijl ze niet als gelijk kunnen worden afgeleid in de specificatie Spec.

**De algebra  $\mathcal{N}$**  Deze algebra is geen initieel model voor Spec, omdat er confusion aanwezig is. Bijvoorbeeld de termen  $x$  en  $h(x)$  worden geïdentificeerd, terwijl deze gelijkheid niet afleidbaar is in Spec.