

## Berekenbaarheid 2009, uitwerkingen toets 3

1. Neem

$$\begin{aligned} f_1(x) &= \begin{cases} x - 1 & \text{als } x > 0 \\ \uparrow & \text{anders} \end{cases} \\ f_2(x) &= x + 1 \end{aligned}$$

Nee,  $f_2$  kan niet niet-totaal zijn, want als  $f_2(x)$  niet gedefinieerd is, dan is  $(f_1 \circ f_2)(x)$  per definitie ook altijd niet gedefinieerd. Maar die moet wel gedefinieerd zijn, want gelijk aan  $\text{id}(x) = x$ .

2. We hebben

$$\text{binom}(x, y) = \text{mult}(\text{quo}(\text{fact}(x), \text{mult}(\text{fact}(y), \text{fact}(\text{sub}(x, y))))), \text{ge}(x, y))$$

Dus hebben we als compositie

$$\text{binom} = \text{mult} \circ (\text{quo} \circ (\text{fact} \circ p_1^{(2)}), \text{mult} \circ (\text{fact} \circ p_2^{(2)}, \text{fact} \circ \text{sub})), \text{ge})$$

3. De recursievergelijkingen zijn

$$\begin{aligned} \text{exp}(x, 0) &= 1 = g(x) \\ \text{exp}(x, y + 1) &= \text{mult}(x, \text{exp}(x, y)) = h(x, y, \text{exp}(x, y)) \end{aligned}$$

Dus kunnen we kiezen

$$\begin{aligned} g(x) &= 1 \\ h(x, y, w) &= \text{mult}(x, w) \end{aligned}$$

Als compositie is dit

$$\begin{aligned} g &= s \circ c_0^{(1)} \\ h &= \text{mult} \circ (p_1^{(3)}, p_3^{(3)}) \end{aligned}$$

En dat betekent dus dat we  $\text{exp}$  kunnen schrijven als

$$\text{exp} = \text{primrec}(s \circ c_0^{(1)}, \text{mult} \circ (p_1^{(3)}, p_3^{(3)}))$$

4. We kunnen  $k(x)$  schrijven als

$$k(x) = c_1^{(1)}(\mu z. \sum_{y=x}^z \text{eq}(k_1(y), k_2(z)))$$

Hieruit volgt direct dat  $k$  een  $\mu$ -recursieve functie is.