

Berekenbaarheid 2014
Uitwerkingen Toets 3
12 januari 2015

1. Bereken $z(4)$, waarbij z is gedefinieerd als $z := \mathbf{primrec}(c_0^{(0)}, p_2^{(2)})$. Leg vervolgens uit waarom z primitief recursief is, waarbij je *niet* mag gebruiken dat de functies op de achterzijde van dit blaadje primitief recursief zijn.

De bijbehorende recursievergelijkingen zijn:

$$\begin{aligned}z(0) &= c_0^{(0)}() = 0 \\z(y+1) &= p_2^{(2)}(y, z(y)) = z(y)\end{aligned}$$

We hebben dus:

$$z(4) = z(3) = z(2) = z(1) = z(0) = 0$$

Deze functie is primitief recursief, want hij wordt met primitieve recursie uit twee basisfuncties gedefinieerd, en de primitief recursieve functies zijn precies de functies die je kunt maken met:

- de basisfuncties $c_0^{(0)}, s, p_i^{(k)}$ (voor iedere $i, k \in \mathbb{N}$ met $1 \leq i \leq k$)
- functiecompositie
- primitieve recursie

2. Bereken $A(1, 4)$, waarbij de Ackermannfunctie A is gedefinieerd als:

$$\begin{aligned}A(0, y) &= y + 1 \\A(x+1, 0) &= A(x, 1) \\A(x+1, y+1) &= A(x, A(x+1, y))\end{aligned}$$

We hebben:

$$\begin{aligned}A(1, 0) &= A(0, 1) = 1 + 1 = 2 \\A(1, y+1) &= A(0, A(1, y)) = A(1, y) + 1\end{aligned}$$

Hierdoor geldt:

$$A(1, 4) = A(1, 3) + 1 = A(1, 2) + 2 = A(1, 1) + 3 = A(1, 0) + 4 = 2 + 4 = 6$$

Meer in zijn algemeenheid geldt (bewijsbaar met inductie):

$$A(1, y) = y + 2$$

3. We definiëren de functie $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ als $f(y) := A(1, y)$, waarin A de Ackermann-functie uit de vorige opgave is. Schrijf f in de vorm $f = \mathbf{primrec}(g, h)$, en geef g en h (ook) als compositie van functies op de achterzijde van dit blaadje.

De recursievergelijkingen voor f zijn (zie de vorige opgave):

$$\begin{aligned} f(0) &= 2 \\ f(y + 1) &= f(y) + 1 \end{aligned}$$

Als we dit matchen met het recursieschema:

$$\begin{aligned} f(0) &= g() \\ f(y + 1) &= h(y, f(y)) \end{aligned}$$

dan moet er dus gelden:

$$\begin{aligned} g() &= 2 \\ h(y, f(y)) &= f(y) + 1 \end{aligned}$$

Dit geldt het simpelst als:

$$\begin{aligned} g() &= 2 \\ h(y, w) &= w + 1 \end{aligned}$$

Deze g en h zijn als compositie te schrijven als:

$$\begin{aligned} g &= c_2^{(0)} \\ h &= s \circ p_2^{(2)} \end{aligned}$$

Samenvattend is deze oplossing dus:

$$f = \mathbf{primrec}(c_2^{(0)}, s \circ p_2^{(2)})$$

4. Bereken $w(4)$, waarbij $w : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ is gedefinieerd als:

$$w(x) := \mu p. \left[\text{prime}(p) \cdot \prod_{y=p+1}^{p+x} \text{cosg}(\text{prime}(y)) \right]$$

Zie de achterzijde van dit blaadje voor de eerste twintig priemgetallen.

Dit zoekt het kleinste priemgetal p waarvoor geldt dat $p+1, \dots, p+5$ allemaal niet priem zijn. Het kleinste priemgetal waar dat voor geldt is 23, want $24, \dots, 27$ zijn allemaal niet priem. Er geldt dus:

$$w(4) = 23$$

5. Er geldt $1/7 = 0,14285714\dots$. We definiëren de functie $d : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ als:

$$d(n) := \text{het } n\text{-de cijfer achter de komma van } 1/7$$

Dus $d(0) = 0$, $d(1) = 1$, $d(2) = 4$, $d(3) = 2$, $d(4) = 8$, $d(5) = 5$, etc. Laat zien dat d primitief recursief is. Je mag hierbij gebruiken dat de functies op de achterzijde van dit blaadje primitief recursief zijn.

Dit volgt uit het feit dat d te definiëren is als:

$$d(n) = \text{rem}(\text{div}(\text{exp}(10, n), 7), 10)$$

Bijv., als $n = 2$ hebben we:

$$\begin{aligned} \text{exp}(10, 2) &= 100 \\ \text{div}(100, 7) &= \lfloor 14,285714\dots \rfloor = 14 \\ \text{rem}(14, 10) &= 4 = d(2) \end{aligned}$$

6. Geef een functie $k : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ zodat $k \neq \text{id}$ maar $k \circ k \circ k = \text{id}$.

$$k(x) = \begin{cases} 2 & \text{als } x = 0 \\ 0 & \text{als } x = 1 \\ 1 & \text{als } x = 2 \\ x & \text{als } x \geq 3 \end{cases}$$