

Aufgabe 1a

Freitag, 22. Mai 2020

Aufgabe 1 (AGS 12.4.32)

- (a) Berechnen Sie die Normalform des λ -Terms $(\lambda f x. f f x) (\lambda y. x) z$, indem Sie ihn *schrittweise* reduzieren. Geben Sie dabei vor jedem Schritt für die relevanten Teilausdrücke die Mengen der gebunden bzw. frei vorkommenden Variablen an.

$$\begin{aligned}
 & (\lambda \underline{f}. (\lambda \underline{x}. \dots)) \\
 & \left((\lambda \underline{f} x. \underbrace{f f x}_{GV=\{\underline{x}\}}) (\underbrace{\lambda y. x}_{FV=\{x\}}) \right) z \\
 & \Rightarrow^R (\lambda \underline{f} x_1. \underbrace{f f x_1}_{GV=\{x_1\}}) (\underbrace{\lambda y. x}_{FV=\{x\}}) z \\
 & \Rightarrow^B (\lambda x_1. (\underbrace{\lambda y. \underline{x}}_{GV=\emptyset}) (\underbrace{\lambda y. x}_{FV=\{x\}}) x_1) z \\
 & \Rightarrow^B (\lambda x_1. \underbrace{(\underline{x}) x_1}_{GV=\emptyset}) \underbrace{z}_{FV=\{z\}} \\
 & \Rightarrow^B x z //
 \end{aligned}$$

Aufgabe 1b

Freitag, 22. Mai 2020

(b) Gegeben sei der λ -Term

$$\boxed{\langle F \rangle} = \left(\lambda f x y z. \left[\text{ite} \right] \left(\left[0 = x - y \right] \right) \left(\langle \text{sub} \rangle x y \right) \left(\langle \text{add} \rangle y z \right) \right) \left(\langle \text{succ} \rangle \left(f \left(\langle \text{pred} \rangle x \right) \left(\langle \text{succ} \rangle y \right) \left(\langle \text{mult} \rangle \langle 2 \rangle z \right) \right) \right)$$

Berechnen Sie schrittweise die Normalform des Terms $\langle Y \rangle \langle F \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle$. Schreiben Sie für jeden Aufruf von $\langle F \rangle$ jeweils zwei Zeilen: eine in der Sie die Werte der Parameter des Aufrufs protokollieren, und eine in der Sie ihre Auswertung skizzieren. Falls angebracht, führen Sie im Rechenprozess zweckmäßige Abkürzungen der λ -Terme ein.

Nebenrechnung: $\langle Y \rangle \langle F \rangle = (\lambda z. (\lambda u. z (u u)) (\lambda u. z (u u))) \langle F \rangle$
 $\Rightarrow^B (\lambda u. \langle F \rangle (u u)) (\lambda u. \langle F \rangle (u u)) = (\langle F \rangle \langle F \rangle) = \langle Y_F \rangle$

$$\begin{aligned} &\Rightarrow^B \langle F \rangle ((\lambda u. \langle F \rangle (u u)) (\lambda u. \langle F \rangle (u u))) \\ &= \langle F \rangle \left(\begin{array}{cc} t_F & t_F \end{array} \right) \\ &= \langle F \rangle \langle Y_F \rangle \end{aligned}$$

$$\langle Y \rangle \langle F \rangle \Rightarrow \langle Y_F \rangle \Rightarrow \langle F \rangle \langle Y_F \rangle$$

1 2

$$\begin{aligned} \langle Y \rangle \langle F \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle &\stackrel{\textcircled{1}}{\Rightarrow^*} \langle F \rangle \langle Y_F \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle \text{ite} \rangle \left(\langle \text{iszero} \rangle \left(\langle \text{sub} \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \right) (\dots) \right) \\ &\quad \underbrace{\qquad \qquad \qquad \Rightarrow^* \langle 1 \rangle \qquad \qquad \qquad}_{\Rightarrow^* \langle \text{false} \rangle} \end{aligned}$$

$$\left(\langle \text{succ} \rangle \left(\langle Y_F \rangle \left(\langle \text{pred} \rangle \langle 6 \rangle \right) \left(\langle \text{succ} \rangle \langle 5 \rangle \right) \left(\langle \text{mult} \rangle \langle 2 \rangle \langle 3 \rangle \right) \right) \right)$$

$\Rightarrow^* \langle 5 \rangle \quad \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \quad \Rightarrow^* \langle 6 \rangle$

$$\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle (\langle Y_F \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle)$$

$$\stackrel{\textcircled{2}}{\Rightarrow^*} \langle \text{succ} \rangle (\langle F \rangle \langle Y_F \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle)$$

$$\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle \left(\langle \text{ite} \rangle \left(\langle \text{iszero} \rangle \left(\langle \text{sub} \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \right) \right) \left(\langle \text{add} \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle \right) (\dots) \right)$$

$\underbrace{\qquad \qquad \qquad \Rightarrow^* \langle 0 \rangle \qquad \qquad \qquad}_{\Rightarrow^* \langle \text{true} \rangle} \quad \Rightarrow^* \langle 12 \rangle$

$$\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle \langle 12 \rangle$$

$$\Rightarrow^* \langle 13 \rangle$$

Aufgabe 1c

Freitag, 22. Mai 2020

(c) Gegeben sei die folgende Haskell-Funktion:

```
g :: Int -> Int -> Int
g 0 y = 2 * (y + 1)
g x 0 = 2 * (x + 1)
g x y = 4 + g (x - 1) (y - 1)
```

Geben Sie einen λ -Term $\langle G \rangle$ an, so dass $\langle Y \rangle \langle G \rangle \langle x \rangle \langle y \rangle \Rightarrow^* \langle g \ x \ y \rangle$ für alle $x, y \in \mathbb{N}$ gilt.

\uparrow
Lambda-Ergebnis

\uparrow
Haskell-Ergebnis

$\langle G \rangle = \lambda g x y . (\text{ite} \ (\text{iszero} \ x)$
 $\quad (\text{mult} \ 2 \ (\text{succ} \ y))$
 $\quad (\text{ite} \ (\text{iszero} \ y)$
 $\quad \quad (\text{mult} \ 2 \ (\text{succ} \ x))$
 $\quad \quad (\text{add} \ 4 \ g \ (\text{pred} \ x) \ (\text{pred} \ y))$
 $\quad)$
 $\quad)$
 $\quad)$

\uparrow
 $\langle Y \rangle \Rightarrow^* \langle G \rangle \langle Y \rangle \dots$