

Aufgabenblatt zur 6. Übung

Zeitraum: 18.05. bis 22.05.2009

1. Aufgabe: (AGS 11.48)

(a) Gegeben sei folgender λ -Term:

$$(\lambda x.(\lambda xy.x (\lambda x.y) y)(\lambda x.y))$$

Reduzieren Sie diesen Term solange, bis seine Normalform erreicht ist. Schreiben Sie – bevor Sie einen Ableitungsschritt ausführen – für die relevanten (Teil-)Ausdrücke die Mengen der freien bzw. der gebundenen Vorkommen von Variablen auf.

(b) Eine Funktion $f : \mathbb{N}^+ \times \mathbb{N}^+ \rightarrow \mathbb{N}^+$ sei wie folgt definiert:

$$\begin{aligned} f(x, y) &= y && \text{für } x = 1 \\ f(x, y) &= 2 * f(x - 1, y + 1) && \text{wenn } x \text{ teilbar durch } 3 \\ f(x, y) &= 3 * f(x - 1, y) && \text{sonst} \end{aligned}$$

Geben Sie zur Funktion f den zugehörigen λ -Term $\langle F \rangle$ an, so dass $\langle f \rangle = \langle Y \rangle \langle F \rangle$ gilt.

(c) Folgender λ -Term sei gegeben:

$$\langle G \rangle = (\lambda gxy. \langle ite \rangle (\langle iszero \rangle (\langle pred \rangle x)) (\langle succ \rangle y) \leftarrow^1 (\langle mult \rangle (\langle succ \rangle y) (g(\langle pred \rangle x)(\langle succ \rangle (\langle succ \rangle y))))))$$

Berechnen Sie schrittweise $\langle Y \rangle \langle G \rangle \langle 2 \rangle \langle 3 \rangle$. Führen Sie im Rechenprozess zweckmäßige Abkürzungen der λ -Terme ein.

Bei der Lösung dieser Aufgabe dürfen Sie die λ -Terme $\langle succ \rangle, \langle pred \rangle, \langle iszero \rangle, \langle true \rangle, \langle false \rangle, \langle ite \rangle, \langle add \rangle, \langle mult \rangle, \langle mod \rangle$ und $\langle n \rangle$ mit $n \in \mathbb{N}$ als bekannt voraussetzen. Des Weiteren dürfen Sie bei der Lösung die folgenden Beziehungen benutzen:

$$\begin{aligned} \langle succ \rangle \langle n \rangle &\Longrightarrow^* \langle n + 1 \rangle, & \langle pred \rangle \langle n \rangle &\Longrightarrow^* \langle n - 1 \rangle \text{ für } n > 0, \\ \langle add \rangle \langle n1 \rangle \langle n2 \rangle &\Longrightarrow^* \langle n1 + n2 \rangle, & \langle mult \rangle \langle n1 \rangle \langle n2 \rangle &\Longrightarrow^* \langle n1 * n2 \rangle \\ \langle mod \rangle \langle n \rangle \langle m \rangle &\Longrightarrow^* \langle z \rangle \text{ wobei } 0 \leq z < m \text{ mit } z = n - i \cdot m, i \in \mathbb{N} \\ \langle ite \rangle s \ s_1 \ s_2 &\Longrightarrow^* \begin{cases} s_1 \text{ wenn } s \Longrightarrow^* \langle true \rangle \\ s_2 \text{ sonst} \end{cases} \\ \langle iszero \rangle s &\Longrightarrow^* \begin{cases} \langle true \rangle \text{ wenn } s \Longrightarrow^* \langle 0 \rangle \\ \langle false \rangle \text{ sonst} \end{cases} \\ \langle Y \rangle &= (\lambda h.((\lambda y.h(yy))(\lambda y.h(yy)))) \end{aligned}$$

2. Aufgabe: (AGS 11.58)

Berechnen Sie $\langle pred \rangle \langle 0 \rangle$, also den Vorgänger der λ -Repräsentation von 0.

¹Zeilenumbbruch, λ -Term erstreckt sich über 2 Zeilen.

3. Aufgabe: (Klausuraufgabe 02.2009)

(a) Gegeben sei folgender λ -Term: $(\lambda xy. (\lambda z. z)(y x)) (\lambda x. z y)$

Reduzieren Sie diesen Term solange, bis seine Normalform erreicht ist. Schreiben Sie – bevor Sie einen Ableitungsschritt ausführen – für die relevanten (Teil-)Ausdrücke die Mengen der freien bzw. der gebundenen Vorkommen von Variablen auf.

(b) Eine Funktion $g : \mathbb{N}^+ \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ sei wie folgt definiert:

$$\begin{aligned} g(x, y) &= 5 * y && \text{für } x = 1 \\ g(x, y) &= g(x - 1, y + 2) * (2 + g(x - 1, y + 1)) && \text{wenn } x > 1 \end{aligned}$$

Geben Sie zur Funktion g den zugehörigen λ -Term $\langle G \rangle$ an, so dass $\langle g \rangle = \langle Y \rangle \langle G \rangle$ gilt.

(c) Folgender λ -Term sei gegeben:

$$\langle F \rangle = (\lambda uxy. \langle ite \rangle (\langle iszero \rangle (\langle pred \rangle y)) (\langle succ \rangle x) (\langle mult \rangle x (u(\langle succ \rangle x)(\langle pred \rangle y))))$$

Berechnen Sie schrittweise $\langle Y \rangle \langle F \rangle \langle 6 \rangle \langle 2 \rangle$. Führen Sie im Rechenprozess zweckmäßige Abkürzungen der λ -Terme ein.

Hinweis: Bei der Lösung dieser Aufgabe dürfen Sie die λ -Terme $\langle succ \rangle$, $\langle pred \rangle$, $\langle iszero \rangle$, $\langle true \rangle$, $\langle false \rangle$, $\langle ite \rangle$, $\langle add \rangle$, $\langle mult \rangle$ und $\langle n \rangle$ mit $n \in \mathbb{N}$ als bekannt voraussetzen. Des Weiteren dürfen Sie bei der Lösung die folgenden Beziehungen benutzen:

$$\begin{aligned} \langle succ \rangle \langle n \rangle &\Longrightarrow^* \langle n + 1 \rangle, & \langle pred \rangle \langle n \rangle &\Longrightarrow^* \langle n - 1 \rangle \text{ für } n > 0, \\ \langle add \rangle \langle n1 \rangle \langle n2 \rangle &\Longrightarrow^* \langle n1 + n2 \rangle, & \langle mult \rangle \langle n1 \rangle \langle n2 \rangle &\Longrightarrow^* \langle n1 * n2 \rangle, \\ \langle ite \rangle s_1 s_2 &\Longrightarrow^* \begin{cases} s_1 \text{ wenn } s \Longrightarrow^* \langle true \rangle \\ s_2 \text{ sonst} \end{cases} \end{aligned}$$

$$\langle iszero \rangle s \Longrightarrow^* \begin{cases} \langle true \rangle \text{ wenn } s \Longrightarrow^* \langle 0 \rangle \\ \langle false \rangle \text{ sonst} \end{cases}$$

$$\langle Y \rangle = (\lambda h. ((\lambda y. h(yy))(\lambda y. h(yy))))$$

Zusatzaufgabe: (AGS 11.43)

Listenpräsentation:

Die Liste $[A, B, C]$ wird repräsentiert durch $(\lambda f. fA(\lambda f. fB(\lambda f. fC \text{ nil})))$, abgekürzt durch: $\lambda((ABC))$.

Der Kopf der Liste sei definiert durch $\langle hd \rangle \equiv (\lambda p. p(\lambda xy. x))$,

der Rest der Liste durch $\langle tl \rangle \equiv (\lambda p. p(\lambda xy. y))$

sowie das Vorsetzen eines Elements vor eine Liste durch $\langle cons \rangle \equiv (\lambda xy. (\lambda f. fxy))$.

Berechnen Sie mit diesen Vorgaben $(\langle cons \rangle (\langle hd \rangle \lambda((CDE)))(\langle tl \rangle \lambda((ABC))))$ und vergleichen das Ergebnis mit Ihrer intuitiven Erwartung.