

PROGRAMMIERUNG

ÜBUNG 7: λ -KALKÜL (TEIL 2)

Eric Kunze

`eric.kunze@tu-dresden.de`

1. Funktionale Programmierung
 - 1.1 Einführung in Haskell: Listen
 - 1.2 Algebraische Datentypen
 - 1.3 Funktionen höherer Ordnung
 - 1.4 Typpolymorphie & Unifikation
 - 1.5 Beweis von Programmeigenschaften
 - 1.6 **λ -Kalkül**
2. Logikprogrammierung
3. Implementierung einer imperativen Programmiersprache
4. Verifikation von Programmeigenschaften
5. H_0 – ein einfacher Kern von Haskell

Der λ -Kalkül

Programmieren mit λ 's

DER λ -KALKÜL

Atome	x, y	
Abstraktion	$(\lambda x.t)$	$(f(x) = t, \text{ anonyme Funktion})$
Applikation	$(t_1 t_2)$	

Verabredungen:

- ▶ Applikation ist *linksassoziativ*: $((t_1 t_2) t_3) = t_1 t_2 t_3$
- ▶ mehrfache Abstraktion: $(\lambda x_1. (\lambda x_2. (\lambda x_3. t))) = (\lambda x_1 x_2 x_3. t)$
 $f(x_1, x_2, x_3) = t$
- ▶ Applikation vor Abstraktion

Rechenregeln:

- ▶ β -Reduktion:

$$\underline{GV(t) \cap FV(s) = \emptyset} \rightsquigarrow (\lambda x.t) s \Rightarrow_{\beta} t[x/s]$$

- ▶ α -Konversion:

$$\underline{z \notin GV(t) \cup FV(t)} \rightsquigarrow (\lambda x.t) \Rightarrow_{\alpha} \lambda z.t[x/z]$$

$$\underline{+} \quad \alpha \quad \boxed{2}$$

Dadurch, dass wir im Folgenden keine Symbole mehr zulassen (d.h. $\Sigma = \emptyset$), benötigen wir eine alternative Charakterisierung dieser. Zuerst beschäftigen uns die natürlichen Zahlen.

Darstellung der natürlichen Zahlen: *Church-Numerals*

$$\begin{aligned} \langle 0 \rangle &= (\lambda xy . y) \\ \langle 1 \rangle &= (\lambda xy . xy) \\ \langle 2 \rangle &= (\lambda xy . x(xy)) \\ &\vdots \\ \langle n \rangle &= (\lambda xy . \underbrace{x(x \dots (xy) \dots)}_n) \end{aligned}$$

PROGRAMMIEREN IM λ -KALKÜL

- ▶ Ein $t \in \Sigma(\lambda)$ heißt **geschlossener Term**, falls $FV(t) = \emptyset$. Ein geschlossener Term heißt auch **Kombinator**.
- ▶ **Fixpunktkombinator:** $\langle Y \rangle = \left(\lambda z. (\lambda u. z(uu)) (\lambda u. z(uu)) \right) \in \lambda(\emptyset)$
- ▶ Der Fixpunktkombinator ermöglicht Rekursion.

PROGRAMMIEREN IM λ -KALKÜL

- ▶ Ein $t \in \Sigma(\lambda)$ heißt **geschlossener Term**, falls $FV(t) = \emptyset$. Ein geschlossener Term heißt auch **Kombinator**.
- ▶ **Fixpunktkombinator**: $\langle Y \rangle = (\lambda z. (\lambda u. z(uu)) (\lambda u. z(uu))) \in \lambda(\emptyset)$
- ▶ Der Fixpunktkombinator ermöglicht Rekursion.
- ▶ weitere definierte λ -Terme (siehe Skript S. 198f.):

$$\begin{array}{ll} \langle \underline{true} \rangle = (\lambda xy. x) & \langle \underline{false} \rangle = (\lambda xy. y) \\ \langle \underline{succ} \rangle = (\lambda z. (\lambda xy. x(zxy))) & \langle \underline{pred} \rangle \langle 0 \rangle \Rightarrow^* \langle 0 \rangle \quad \leftarrow \\ \langle \underline{succ} \rangle \langle n \rangle \Rightarrow^* \langle n + 1 \rangle & \langle \underline{pred} \rangle \langle n \rangle \Rightarrow^* \langle n - 1 \rangle \end{array}$$

$$\langle \underline{ite} \rangle \begin{array}{c} s \\ \uparrow \\ s_1 \\ \uparrow \\ s_2 \\ \uparrow \end{array} \Rightarrow^* \left\{ \begin{array}{l} s_1 \text{ wenn } s \Rightarrow^* \langle \underline{true} \rangle \\ s_2 \text{ wenn } s \Rightarrow^* \langle \underline{false} \rangle \end{array} \right.$$

Übungsblatt 7

Aufgabe 1

AUFGABE 1 – TEIL (A)

$$\begin{aligned} & (\underbrace{\lambda f x. f f x}_{GV=\{x\}}) (\underbrace{\lambda y. x}_{FV=\{x\}}) z \\ \Rightarrow_{\alpha} & (\underbrace{\lambda f x_1. f f x_1}_{GV=\{x_1\}}) (\underbrace{\lambda y. x}_{FV=\{x\}}) z \\ \Rightarrow_{\beta} & (\lambda x_1. (\underbrace{\lambda y. x}_{GV=\emptyset}) (\underbrace{\lambda y. x}_{FV=\{x\}}) x_1) z \\ \Rightarrow_{\beta} & (\lambda x_1. \underbrace{xx_1}_{GV=\emptyset}) \underbrace{z}_{FV=\{z\}} \\ \Rightarrow_{\beta} & xz \end{aligned}$$

AUFGABE 1 – TEIL (B)

$$\langle F \rangle = \left(\lambda fxyz . \langle ite \rangle \left(\langle iszero \rangle \left(\langle sub \rangle xy \right) \left(\langle add \rangle yz \right) \left(\langle succ \rangle \left(f \left(\langle pred \rangle x \right) \left(\langle succ \rangle y \right) \left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle z \right) \right) \right) \right) \right)$$

Nebenrechnung: Zeige die Wirkung des Fixpunktkombinators.

$$\begin{aligned} \langle Y \rangle \langle F \rangle &= \left(\lambda z . \left(\lambda u . z(uu) \right) \left(\lambda u . z(uu) \right) \right) \langle F \rangle \\ &\Rightarrow^{\beta} \left(\lambda u . \langle F \rangle(uu) \right) \left(\lambda u . \langle F \rangle(uu) \right) \quad =: \langle Y_F \rangle \\ &\Rightarrow^{\beta} \langle F \rangle \langle Y_F \rangle \end{aligned}$$

AUFGABE 1 – TEIL (B)

$$\begin{aligned} \langle Y \rangle \langle F \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle &\Rightarrow^* \langle F \rangle \langle Y_F \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle \text{ite} \rangle \underbrace{\langle \text{iszero} \rangle \langle \text{sub} \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle \text{false} \rangle} \langle \dots \rangle \\ &\quad \langle \text{succ} \rangle \langle Y_F \rangle \underbrace{\langle \text{pred} \rangle \langle 6 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 5 \rangle} \underbrace{\langle \text{succ} \rangle \langle 5 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\langle \text{mult} \rangle \langle 2 \rangle \langle 3 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle \langle Y_F \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle \langle F \rangle \langle Y_F \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle \langle \text{ite} \rangle \underbrace{\langle \text{iszero} \rangle \langle \text{sub} \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle \text{true} \rangle} \underbrace{\langle \text{add} \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 12 \rangle} \langle \dots \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle \text{succ} \rangle \langle 12 \rangle \\ &\Rightarrow^* \langle 13 \rangle \end{aligned}$$

AUFGABE 1 – TEIL (C)

$$\langle G \rangle = \left(\lambda gxy . \left(\langle ite \rangle \left(\langle iszero \rangle x \right) \right. \right. \\ \left. \left. \left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \left(\langle succ \rangle y \right) \right) \right. \right. \\ \left. \left. \left(\langle ite \rangle \left(\langle iszero \rangle y \right) \right. \right. \right. \\ \left. \left. \left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \left(\langle succ \rangle x \right) \right) \right. \right. \\ \left. \left. \left(\langle add \rangle \langle 4 \rangle g \left(\langle pred \rangle x \right) \left(\langle pred \rangle y \right) \right) \right) \right) \right)$$

Übungsblatt 7

Aufgabe 2

AUFGABE 2 – TEIL (A)

$$g: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad \text{mit} \quad g(x,y) := \begin{cases} x * x & \text{für } y = 0 \\ g(2 * x, y - 1) & \text{für } y \geq 1 \end{cases}$$

$$\langle G \rangle = \left(\lambda gxy . \left(\langle ite \rangle \left(\langle iszero \rangle y \right) \right. \right. \\ \left. \left. \left(\langle mult \rangle x x \right) \right. \right. \\ \left. \left. \left(g \left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle x \right) \left(\langle pred \rangle y \right) \right) \right) \right)$$

AUFGABE 2 – TEIL (B)

$$\langle G \rangle = \left(\lambda gxy . \langle ite \rangle \left(\langle iszero \rangle y \right) \left(\langle mult \rangle x x \right) \left(g \left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle x \right) \left(\langle pred \rangle y \right) \right) \right)$$

Nebenrechnung: Zeige die Wirkung des Fixpunktkombinators.

$$\begin{aligned} \langle Y \rangle \langle G \rangle &= \left(\lambda z . (\lambda u . z(uu)) (\lambda u . z(uu)) \right) \langle G \rangle \\ &\Rightarrow^\beta \left(\lambda u . \langle G \rangle (uu) \right) \left(\lambda u . \langle G \rangle (uu) \right) \quad =: \langle Y_G \rangle \\ &\Rightarrow^\beta \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \end{aligned}$$

AUFGABE 2 – TEIL (B)

$$\begin{aligned}
 & \langle Y \rangle \langle G \rangle \langle 1 \rangle \langle 3 \rangle \\
 \Rightarrow^* & \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \langle 1 \rangle \langle 3 \rangle \\
 \Rightarrow^* & \langle \text{ite} \rangle \left(\underbrace{\langle \text{iszero} \rangle \langle 3 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle \text{false} \rangle} \right) \left(\dots \right) \left(\langle Y_G \rangle \left(\underbrace{\langle \text{mult} \rangle \langle 2 \rangle \langle 1 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 2 \rangle} \right) \left(\underbrace{\langle \text{pred} \rangle \langle 3 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 2 \rangle} \right) \right) \Rightarrow^* \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \langle 2 \rangle \langle 2 \rangle \\
 \Rightarrow^* & \langle \text{ite} \rangle \left(\underbrace{\langle \text{iszero} \rangle \langle 2 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle \text{false} \rangle} \right) \left(\dots \right) \left(\langle Y_G \rangle \left(\underbrace{\langle \text{mult} \rangle \langle 2 \rangle \langle 2 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 4 \rangle} \right) \left(\underbrace{\langle \text{pred} \rangle \langle 2 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \right) \right) \Rightarrow^* \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \langle 4 \rangle \langle 1 \rangle \\
 \Rightarrow^* & \langle \text{ite} \rangle \left(\underbrace{\langle \text{iszero} \rangle \langle 1 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle \text{false} \rangle} \right) \left(\dots \right) \left(\langle Y_G \rangle \left(\underbrace{\langle \text{mult} \rangle \langle 2 \rangle \langle 4 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 8 \rangle} \right) \left(\underbrace{\langle \text{pred} \rangle \langle 1 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 0 \rangle} \right) \right) \Rightarrow^* \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \langle 8 \rangle \langle 0 \rangle \\
 \Rightarrow^* & \langle \text{ite} \rangle \left(\underbrace{\langle \text{iszero} \rangle \langle 0 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle \text{true} \rangle} \right) \left(\underbrace{\langle \text{mult} \rangle \langle 8 \rangle \langle 8 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 64 \rangle} \right) \left(\dots \right) \Rightarrow^* \langle 64 \rangle
 \end{aligned}$$

Übungsblatt 7 (Sommer 2020)

Aufgabe 12.4.36 aus der Aufgabensammlung

AUFGABE 12.4.36

$$\begin{aligned}\langle pow \rangle 2 &= (\lambda n f z . n (\lambda g x . g(gx)) fz) (\lambda x y . x(xy)) \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda x y . x(xy))) (\lambda g x . g(gx)) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda y . (\lambda g x . g(gx)) ((\lambda g x . g(gx)) y))) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda y . (\lambda x . ((\lambda g x . g(gx)) y) (((\lambda g x . g(gx)) y) x)))) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda y x . ((\lambda g x . g(gx)) y) (((\lambda g x . g(gx)) y) x))) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda y x . (\lambda x . y(yx)) ((\lambda x . y(yx)) x))) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda y x . (\lambda x . y(yx)) (y(yx)))) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda y x . y (y (y(x)))) f z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . (\lambda x . f (f (f (fx)))) z \\ &\Rightarrow^\beta (\lambda f z . f (f (f (fz)))) = \langle 4 \rangle\end{aligned}$$

Teil (b)

$$f(n) = s^n$$

Teil (c)

$$g(n, m) = m^n$$

$$\langle \text{pow}' \rangle = (\lambda n \text{mfz}. n \text{mfz})$$