PROGRAMMIERUNG

ÜBUNG 7: λ-KALKÜL (TEIL 2)

Eric Kunze eric.kunze@tu-dresden.de

INHALT

- 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
- Implementierung einer imperativen Programmiersprache
- 4. Verifikation von Programmeigenschaften
- 5. H₀ 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, 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: $(\lambda x_1.(\lambda x_2.(\lambda x_3.t)))) = (\lambda x_1x_2x_3.t)$
- Applikation vor Abstraktion

Rechenregeln:

► β-Reduktion:

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

α-Konversion:

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

CHURCH-NUMERALS

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

$$\langle 0 \rangle = (\lambda xy \cdot y)$$

$$\langle 1 \rangle = (\lambda xy \cdot xy)$$

$$\langle 2 \rangle = (\lambda xy \cdot x(xy))$$

$$\vdots$$

$$\langle n \rangle = (\lambda xy \cdot \underbrace{x(x \dots (xy) \dots)}_{n})$$

PROGRAMMIEREN IM λ -KALKÜL

- ► Ein $t \in \Sigma(\lambda)$ heißt **geschlossener Term**, falls $FV(t) = \emptyset$. Ein geschlossender 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.):

$$\langle true \rangle = (\lambda xy.x) \qquad \langle false \rangle = (\lambda xy.y)$$

$$\langle succ \rangle = (\lambda z.(\lambda xy.x(zxy))) \qquad \langle pred \rangle \langle 0 \rangle \Rightarrow^* \langle 0 \rangle$$

$$\langle succ \rangle \langle n \rangle \Rightarrow^* \langle n+1 \rangle \qquad \langle pred \rangle \langle n \rangle \Rightarrow^* \langle n-1 \rangle$$

$$\langle ite \rangle$$
 s s₁ s₂ $\Rightarrow^* \begin{cases} s_1 & \text{wenn } s \Rightarrow^* \langle true \rangle \\ s_2 & \text{wenn } s \Rightarrow^* \langle false \rangle \end{cases}$

Übungsblatt 7

Aufgabe 1

AUFGABE 1 – TEIL (A)

$$(\lambda f \underbrace{x.f f x}) (\underbrace{\lambda y.x}) z$$

$$\Rightarrow_{\alpha} (\lambda f \underbrace{x_1.f f x_1}) (\underbrace{\lambda y.x}) z$$

$$\Rightarrow_{\beta} (\lambda x_1.(\lambda y.\underbrace{x}_{\mathsf{GV}=\emptyset}) (\underbrace{\lambda y.x}_{\mathsf{FV}=\{x\}}) x_1) z$$

$$\Rightarrow_{\beta} (\lambda x_1.\underbrace{xx_1}_{\mathsf{GV}=\emptyset}) \underbrace{z}_{\mathsf{FV}=\{z\}}$$

$$\Rightarrow_{\beta} Xz$$

AUFGABE 1 – TEIL (B)

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

Nebenrechnung: Zeige die Wirkung des Fixpunktkombinators.

$$\langle Y \rangle \langle F \rangle = \left(\lambda z. \left(\lambda u. z(uu) \right) \left(\lambda u. z(uu) \right) \right) \langle F \rangle$$

$$\Rightarrow^{\beta} \left(\lambda u. \langle F \rangle (uu) \right) \left(\lambda u. \langle F \rangle (uu) \right) =: \langle Y_{F} \rangle$$

$$\Rightarrow^{\beta} \langle F \rangle \langle Y_{F} \rangle$$

AUFGABE 1 – TEIL (B)

$$\langle Y \rangle \langle F \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle \Rightarrow^{*} \langle F \rangle \langle Y_{F} \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle \langle 3 \rangle$$

$$\Rightarrow^{*} \langle ite \rangle \underbrace{(\langle iszero \rangle (\langle sub \rangle \langle 6 \rangle \langle 5 \rangle))}_{\Rightarrow^{*} \langle false \rangle} ((\langle succ \rangle (\langle Y_{F} \rangle (\langle pred \rangle \langle 6 \rangle))(\langle succ \rangle \langle 5 \rangle)(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 3 \rangle)))$$

$$\Rightarrow^{*} \langle succ \rangle (\langle Y_{F} \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle)$$

$$\Rightarrow^{*} \langle succ \rangle (\langle Y_{F} \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle)$$

$$\Rightarrow^{*} \langle succ \rangle (\langle F \rangle \langle Y_{F} \rangle \langle 5 \rangle \langle 6 \rangle \langle 6 \rangle)$$

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

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

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

AUFGABE 1 – TEIL (C)

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

Übungsblatt 7

Aufgabe 2

AUFGABE 2 – TEIL (A)

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

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

$$\left. \left(g \left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle x \right) \left(\langle pred \rangle y \right) \right)$$

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.

$$\langle Y \rangle \langle G \rangle = \left(\lambda z. \left(\lambda u. z(uu) \right) \left(\lambda u. z(uu) \right) \right) \langle G \rangle$$

$$\Rightarrow^{\beta} \left(\lambda u. \langle G \rangle (uu) \right) \left(\lambda u. \langle G \rangle (uu) \right) =: \langle Y_{G} \rangle$$

$$\Rightarrow^{\beta} \langle G \rangle \langle Y_{G} \rangle$$

AUFGABE 2 – TEIL (B)

$$\begin{array}{l} \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 ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 3 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\ldots \right)}_{\Rightarrow^* \langle 2 \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 2 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 3 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 2 \rangle} \Rightarrow^* \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \langle 2 \rangle \langle 2 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 2 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\ldots \right)}_{\Rightarrow^* \langle 4 \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 2 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 4 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 2 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \Rightarrow^* \langle G \rangle \langle Y_G \rangle \langle 4 \rangle \langle 1 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\ldots \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 4 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 0 \rangle} \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 4 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 0 \rangle} \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 0 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 8 \rangle \langle 8 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 0 \rangle} \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 4 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 4 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle false \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 2 \rangle \langle 4 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 6 \rangle} \underbrace{\left(\langle pred \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \Rightarrow^* \langle 6 \rangle \\ \Rightarrow^* \langle ite \rangle \underbrace{\left(\langle iszero \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \underbrace{\left(\langle mult \rangle \langle 1 \rangle \langle 1 \rangle \right)}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle} \Rightarrow^* \langle 1 \rangle}_{\Rightarrow^* \langle 1 \rangle}$$

Übungsblatt 7 (Sommer 2020)

Aufgabe 12.4.36 aus der Aufgabensammlung

AUFGABE 12.4.36

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

AUFGABE 12.4.36

Teil (b)

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

Teil (c)

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

$$\langle pow' \rangle = \left(\lambda n m f z. n m f z \right)$$