



7. Übungsblatt zu Einführung in die Computationale Logik, SS 2003

Prof. Dr. Gert Smolka, Marco Kuhlmann, MSc
<http://www.ps.uni-sb.de/courses/cl-ss03/>

Lesen Sie im Skript: Kapitel 10 (Achtung: neue Version!)

Aufgabe 7.1: Normalformen Seien die Variablen $x = (2, \mathbb{N})$, $y = (0, \mathbb{N})$, $z = (1, \mathbb{N})$ und der Term $\lambda x y . u(\lambda z . v x z)(\lambda z . w x y((\lambda z . z)z))$ gegeben.

- Geben Sie die de Bruijnsche Darstellung des Terms an.
- Geben Sie die α -Normalform des Terms an.
- Geben Sie die λ -Normalform des Terms an.

Aufgabe 7.2: Normalformen Bestimmen Sie die $\beta\eta$ -Normalform der folgenden Terme:

- $(\lambda z . a)(\lambda x y . f x y)$
- $(\lambda x u . x)(\lambda v y . y)$
- $(\lambda x y . f x y) a b$
- $(\lambda f . f(a))(\lambda x y . f x y) b$
- $(\lambda z . (\lambda x y . f x y)((\lambda z . z)z)) a b$
- $(\lambda f g x . f x(g x))(\lambda x y . x)(\lambda x z . x)$

Aufgabe 7.3: Substitution Bestimmen Sie die $\beta\eta$ -Normalformen der folgenden Terme:

- $(\lambda x y . z(u x)(u y))[z := v x y]$.
- $(\lambda x y . z((\lambda x . u x)x)(u y))[z := v x y]$.
- $(\lambda x y . z((\lambda x . u x)x)(u y))[z := (\lambda x y . v x y)x y]$.

Aufgabe 7.4: Church-Numerale Seien die folgenden Abkürzungen für Terme definiert:

$$\begin{aligned} N_0 &\stackrel{\text{def}}{=} \lambda f x . x \\ N_n &\stackrel{\text{def}}{=} \lambda f x . N_{n-1} f(f x) \\ \text{add} &\stackrel{\text{def}}{=} \lambda g h f x . g f(h f x) \end{aligned}$$

Beweisen Sie, dass die folgenden Äquivalenzen gelten (λ -Äquivalenz):

- $\text{add } g N_0 \equiv \text{add } N_0 g$
- $\text{add } N_{24} N_0 \equiv \text{add } N_0 N_{24}$
- $\text{add } N_1 N_2 \equiv \text{add } N_2 N_1$

Aufgabe 7.5: Lambda-Elimination Wir betrachten die folgenden Terme:

- (i) $\lambda xy.y$
- (ii) $\lambda xyz.y$
- (iii) $\lambda xyz.x$
- (iv) $\lambda x.fx(fxx)$

- (a) Geben Sie zu jedem der Terme einen \mathcal{A} -äquivalenten kombinatorischen Term an. Nehmen Sie dabei an, dass die Struktur \mathcal{A} die Kombinatoren I, K, S wie üblich interpretiert.
- (b) Geben Sie für Ihre kombinatorischen Terme aus (a) für jedes Auftreten der Kombinatoren I, K, S den passenden Typ an. Nehmen Sie dabei die folgenden Typen an:

$$\tau x = \tau y = \tau z = b \quad \tau f = b \rightarrow b \rightarrow b$$

Aufgabe 7.6: Reduktion auf Gleichheit Beschreiben Sie die Werte $\vee, \Rightarrow \in \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$ und $\exists \in (\mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}) \rightarrow \mathbb{B}$ mithilfe von Gleichheitsprädikaten. Hinweis: Beschreiben Sie zuerst $0, 1, \wedge, \neg$ und \forall . Werte, die Sie bereits beschrieben haben, können Sie direkt verwenden.

Aufgabe 7.7: Quantoren Geben Sie jeweils Funktionen $f, g \in \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}$ an, für die gilt:

- (a) $\exists x: fx \wedge gx \neq (\exists x: fx) \wedge (\exists x: gx)$
- (b) $\forall x: fx \vee gx \neq (\forall x: fx) \vee (\forall x: gx)$

Aufgabe 7.8: Äquivalenz Seien die Konstanten

$$\leq: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B} \quad \wedge: \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B} \quad \exists: (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{B}) \rightarrow \mathbb{B} \quad 1: \mathbb{B}$$

wie üblich interpretiert.

- (a) Geben Sie die $\beta\eta$ -Normalform zu $\exists x.y \leq x$ an. Hinweis: $y \leq x$ ist eine Abkürzung für $(\leq) y x$.
- (b) Geben Sie zu $(\lambda g.gxy \wedge gxz)(\lambda xy.x \leq y \wedge y \leq x)$ einen λ -äquivalenten kombinatorischen Term an.
- (c) Sei M der Term aus (b). Geben Sie zu $\exists x\exists y: M$ einen möglichst einfachen Term an, der für jede Struktur, die die Konstanten \leq, \wedge und \exists wie üblich interpretiert, äquivalent zu $\exists x\exists y: M$ ist.

Aufgabe 7.9: Typen

- (a) Betrachten Sie den Term $(\forall x \exists y : fxy) \doteq (\exists z \forall x : fx(zx))$.

Geben Sie die Typen von \forall , \exists_1 , \exists_2 , f und z an. Nehmen Sie dabei an, dass $\tau x = X$ und $\tau y = Y$ gilt.

- (b) Betrachten Sie den Term $0 \doteq ((\lambda x.x) \doteq (\lambda x.1))$.

Geben Sie die Typen von \doteq_1 , x und \doteq_2 an. Nehmen Sie dabei an, dass $\tau 0 = \tau 1 = \mathbb{B}$ gilt.

- (c) Betrachten Sie den Term $Sf(Ka)$.

Geben Sie die Typen von S , K und a an. Nehmen Sie dabei an, dass $\tau f = X \rightarrow Y \rightarrow Z$ gilt und dass S und K die Kombinatoren für λ -Elimination sind.

Aufgabe 7.10: Quantoren Beweisen Sie die folgenden Aussagen über Quantoren. Verwenden Sie dabei die im Skript angegebenen Quantorengesetze und die η -Regel.

- (a) $\exists x \exists x : fx = \exists f$
(b) $\forall x : fx \leq \exists x : fx$
(c) $\forall x : fx \Rightarrow b = \exists f \Rightarrow b$

Aufgabe 7.11: Pränexform Ein Term ist in $\exists\forall$ -Pränexform, wenn er die Form

$$\exists x_1 \dots \exists x_m \forall y_1 \dots \forall y_n M$$

hat, wobei $m, n \geq 0$ gelten soll und M ein Term ist, der keine Quantorenkonstanten enthält. Bestimmen Sie zu den folgenden Termen \mathcal{A} -äquivalente Terme in $\exists\forall$ -Pränexform. Nehmen Sie dabei an, dass die Struktur \mathcal{A} die logischen Konstanten \forall , \exists , \wedge , \Rightarrow wie üblich interpretiert.

- (a) $(\forall x : fx) \wedge (\exists x : gx)$
(b) $\forall x \forall y \exists z : fxyz$
(c) $\forall x : (\forall y : fxy) \Rightarrow (\forall y : gxy)$

Aufgabe 7.12: Beweis mit Tautologie Sei $f \in \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$. Beweisen Sie:

$$\forall (\lambda b \in \mathbb{B} . b \Leftrightarrow b \wedge fb) = \forall (\lambda b \in \mathbb{B} . b \Rightarrow fb)$$

Hinweis: Zeigen Sie zuerst, dass für alle $x, y \in \mathbb{B}$ gilt: $(x \Leftrightarrow x \wedge y) = (x \Rightarrow y)$.