

## Übungen zur Vorlesung Lambda-Kalkül

### Blatt 3

#### Aufgabe P-10 (Konsistenz):

- Zeigen Sie:  $\top \neq_{\beta} \text{F}$ .
- Wir schreiben  $r \# s$ , wenn die Gleichung  $r =_{\beta} s$  die  $\beta$ -Theorie inkonsistent macht, d.h., wenn aus  $r =_{\beta} s$  schon  $t =_{\beta} t'$  für beliebige Terme  $t, t'$  folgt. Zeigen Sie:  $\top \# \text{F}$ .

**Aufgabe P-11 (Barendregt 11.5.6):** Sei  $\omega \equiv \lambda x. x x$ ,  $\Omega \equiv \omega \omega$ ,  $\omega' \equiv \lambda y. \omega y$  und  $\Omega' \equiv \omega' \omega'$ . Zeigen Sie, dass  $\Omega' \rightarrow_s \Omega$ , aber  $\Omega' \not\rightarrow_{\dagger}^* \Omega$ .

**Aufgabe P-12 (Call-By-Value Lambda-Kalkül):** Ein *Wert* ist entweder eine Variable oder eine  $\lambda$ -Abstraktion. Im Folgenden steht  $v$  immer für einen Wert. Call-by-value-Ein-Schritt-Reduktion ist die kompatible Hülle des Axiomenschemas  $(\lambda x t) v \rightarrow_{\beta_v} t[v/x]$ . Die schwache Kopf-Reduktion ist induktiv definiert durch:

$$\frac{}{(\lambda x t) v \rightarrow_{\text{wh}_v} t[v/x]} \quad \frac{r \rightarrow_{\text{wh}_v} r'}{r s \rightarrow_{\text{wh}_v} r' s} \quad \frac{s \rightarrow_{\text{wh}_v} s'}{v s \rightarrow_{\text{wh}_v} v s'}$$

Zeigen Sie:

- $\rightarrow_{\text{wh}_v}$  ist nicht substitutiv, d.h.  $t \rightarrow_{\text{wh}_v} t'$  impliziert nicht  $t[s/x] \rightarrow_{\text{wh}_v} t'[s/x]$  für alle  $s$ .
- $\rightarrow_{\text{wh}_v}^*$  ist auch nicht substitutiv.
- $\rightarrow_{\text{wh}_v}$  ist Wert-substitutiv, d.h.  $t \rightarrow_{\text{wh}_v} t'$  impliziert  $t[v/x] \rightarrow_{\text{wh}_v} t'[v/x]$  für alle Werte  $v$ .
- Wenn  $r \rightarrow_{\text{wh}_v}^* v$  und  $s \rightarrow_{\text{wh}_v}^* s'$ , dann  $r s \rightarrow_{\text{wh}_v}^* v s'$ .

**Aufgabe H-7 (Identität unbedingt ungleich Wahrheitswert):** Zeigen Sie  $\text{I} \# \text{F}$  und  $\text{I} \# \text{T}$ .

**Aufgabe H-8 (Unterscheidung von divergierenden Termen):** Sei  $\omega_3 = \lambda x. x x x$ . Zeigen Sie:  $\Omega \neq_{\beta} \omega_3 \omega_3$ . Gilt auch  $\Omega \# \omega_3 \omega_3$ ?

**Aufgabe H-9 ((Schwache) Kopf-Normalform):** Gegeben sind die vier

Terme  $t_1 \equiv \lambda x. Y(\lambda f. f x)$ ,  $t_2 \equiv Y(\lambda f y. f)$ ,  $t_3 \equiv Y(\lambda f x. x f)$ ,  $t_4 \equiv Y \text{succ} \equiv Y(\lambda n f x. f(n f x))$ . Beweisen oder widerlegen Sie für jedes  $t_i$  die Aussagen:

- a)  $t_i$  hat eine schwache Kopf-Normalform.
- b)  $t_i$  hat eine Kopf-Normalform.

**Aufgabe H-10 (Plotkin 1975, Call-By-Value Standardisierung):** Standardreduktion im Call-By-Value Lambda-Kalkül ist wie folgt induktiv definiert:

$$\frac{t \rightarrow_{\text{wh}_v} t' \quad t' \rightarrow_{\text{s}_v} t''}{t \rightarrow_{\text{s}_v} t''}$$

$$\frac{}{x \rightarrow_{\text{s}_v} x} \quad \frac{t \rightarrow_{\text{s}_v} t'}{\lambda x t \rightarrow_{\text{s}_v} \lambda x t'} \quad \frac{r \rightarrow_{\text{s}_v} r' \quad s \rightarrow_{\text{s}_v} s'}{r s \rightarrow_{\text{s}_v} r' s'}$$

Klar ist:  $\rightarrow_{\text{s}_v}$  ist reflexiv und  $\rightarrow_{\text{s}_v} \subseteq \rightarrow_{\beta_v}^*$ . Zeigen Sie:

- a) Wenn  $t \rightarrow_{\text{s}_v} t'$  und  $v \rightarrow_{\text{s}_v} v'$ , dann  $t[v/x] \rightarrow_{\text{s}_v} t'[v'/x]$ .
- b) Wenn  $t \rightarrow_{\text{s}_v} x$ , dann  $t \rightarrow_{\text{wh}_v}^* x$ .
- c) Wenn  $t \rightarrow_{\text{s}_v} \lambda x r'$ , dann  $t \rightarrow_{\text{wh}_v}^* \lambda x r$  und  $r \rightarrow_{\text{s}_v} r'$ .
- d) Wenn  $t \rightarrow_{\text{s}_v} t'$  und  $t' \rightarrow_{\beta_v} t''$ , dann  $t \rightarrow_{\text{s}_v} t''$ .

Also ist  $\rightarrow_{\text{s}_v} = \rightarrow_{\beta_v}^*$

Orientieren Sie sich an den Beweisen der Vorlesung und benutzen Sie die obige Präsenzaufgabe.

Abgabe der bearbeiteten Übungen: Mittwoch, 1. Dezember 2008, zu Beginn der Vorlesung.