

# Übungsblatt 8

Abgabe der Lösungen: n.a.

---

## PRÄSENZAUFGABEN

### Übung 1 Subjektexpansion

Aus der Vorlesung ist bekannt, dass das System  $\lambda \rightarrow$  die Eigenschaft der *Subjektreduktion* hat: wenn  $\Gamma \vdash t : \alpha$  und  $t \rightarrow_{\beta}^* s$ , dann auch  $\Gamma \vdash s : \alpha$ . Wir wissen ebenfalls, dass die Umkehrung, auch bekannt als *Subjektexpansion*, nicht gilt:

Wenn  $\Gamma \vdash t : \alpha$  und  $s \rightarrow_{\beta}^* t$ , dann auch  $\Gamma \vdash s : \alpha$ .

Als Gegenbeispiel wurden in der Vorlesung die Terme  $s = (\lambda xy. y)(\lambda x. xx)$  und  $t = \lambda y. y$  angeführt. Subjektexpansion schlägt hier fehl, da  $s$  nicht typisierbar ist. Zeigen Sie, dass auch die folgende Abschwächung der Subjektexpansion in  $\lambda \rightarrow$  nicht gilt:

Wenn  $\Gamma \vdash t : \alpha, \Gamma \vdash s : \alpha'$  und  $s \rightarrow_{\beta}^* t$ , dann auch  $\Gamma \vdash s : \alpha$ .

### Übung 2 Quiz

Entscheiden Sie, ob die folgenden Aussagen zutreffend sind, und begründen Sie Ihre Antworten! Führen Sie wenn nötig einen formalen Beweis!

1. Es existiert ein Fixpunkt-Kombinator  $fix$  (d.h. ein  $\lambda$ -Term  $fix$ , so dass für alle Terme  $f$  gilt:  $fix\ f = f\ (fix\ f)$ ) für den der Typ  $((a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow a) \rightarrow a \rightarrow a$  hergeleitet werden kann.
2. Es existiert ein Typ  $int$ , sodass für alle Church-Numerale  $[n]$  gilt:  $\vdash [n] : int$
3. Der Term  $[n]\ K$  (für ein festes, aber beliebiges  $n$ ), wobei  $K = \lambda xy. x$ , ist typisierbar in  $\lambda \rightarrow$ .