

Übungen zur Vorlesung  
Komponenten- und Service-orientierte Softwarekonstruktion  
Sommersemester 2017  
Übungsblatt Nr. 2

Abgabetermin: 10.5.2017 (in der Übung, vorher per Mail oder in der Vorlesung)

Aufgaben(teile) mit der Markierung  $\boxed{\star}$  sind Zusatzaufgaben.

Gemeinsame Abgaben von Gruppen bis zu 3 Personen sind möglich.

3.5.2017 (**UPDATE**)

---

**Aufgabe 1 (Substitutionslemma)**

(5 Punkte)

Beweisen Sie Lemma 5 aus den Folien zur Vorlesung 2:

Angenommen  $x \neq y$  und  $x \notin FV(P)$ , dann gilt:

$$M[x := N][y := P] \equiv M[y := P][x := N[y := P]].$$

**Aufgabe 2 (Fixpunkt Kombinatoren)**

(5 Punkte)

Zeigen Sie für alle Terme  $F$ , dass

1.  $\mathbf{Y}F =_{\beta} F(\mathbf{Y}F)$  und
2.  $\Theta F \rightarrow_{\beta} F(\Theta F)$  gilt.

Die Definition der Fixpunkt Kombinatoren lauten:

- $\mathbf{Y} \equiv \lambda f.(\lambda x.f(xx))(\lambda x.f(xx))$
- $\Theta \equiv (\lambda x.\lambda y.(y(xxy)))(\lambda x.\lambda y.(y(xxy)))$ .

**Aufgabe 3 (Eindeutigkeit von Normalformen)**

(5 Punkte)  $\boxed{\star}$

Gegeben sei das Church-Rosser Theorem:

Für alle  $M, P_1, P_2 \in \Lambda$ , wenn  $M \rightarrow_{\beta} P_1$  und  $M \rightarrow_{\beta} P_2$ , dann existiert ein  $Q \in \Lambda$ , sodass  $P_1 \rightarrow_{\beta} Q$  und  $P_2 \rightarrow_{\beta} Q$ .

Zeigen Sie, dass Normalformen eindeutig sind, wenn sie existieren. Es soll also gelten: Wenn  $N_1, N_2 \in \Lambda$  Normalformen sind, sodass  $M \rightarrow_{\beta} N_1$  und  $M \rightarrow_{\beta} N_2$ , dann  $N_1 \equiv N_2$ . Alle  $P, Q \in \Lambda$  mit  $P =_{\beta} Q$  haben die selbe Normalform, sofern diese existiert.