

## Übungen zu Semantik von Programmiersprachen

### Aufgabe 29 Scott-Induktion

(4 Punkte)

Seien  $D$  und  $E$  Bereiche. Seien  $f : D \rightarrow D$ ,  $g : E \rightarrow E$  und  $h : D \rightarrow E$  stetig, sei  $h$  strikt und gelte  $h \circ f = g \circ h$ .

- Zeigen Sie, daß die Mengen  $\{d \in D \mid h(d) \sqsubseteq_E \mathbf{Y}_E g\}$  und  $\{e \in E \mid e \sqsubseteq_E h(\mathbf{Y}_D f)\}$  zulässig sind.
- Zeigen Sie, daß gilt:  $h(\mathbf{Y}_D f) = \mathbf{Y}_E g$ .

### Aufgabe 30 Ausgaben

Sei  $\hat{\Sigma} = \Sigma \cup \{\text{abort}\} \times \Sigma$ . Sei der Bereich  $(\Omega, \sqsubseteq_\Omega)$  gegeben durch  $\Omega = \mathbb{Z}^* \cup (\mathbb{Z}^* \times \hat{\Sigma}) \cup \mathbb{Z}^\infty$  und  $\omega \sqsubseteq_\Omega \omega' \iff \exists \omega'' \in \Omega. \omega \circ \omega'' = \omega'$ . Sei  $f : \Sigma \rightarrow \Omega$  eine Funktion. Zeigen Sie, daß  $f_* : \Omega \rightarrow \Omega$ , definiert durch

$$\begin{aligned} f_* \langle v_0, \dots, v_{k-1} \rangle &= \langle v_0, \dots, v_{k-1} \rangle \\ f_* \langle v_0, \dots, v_{k-1}, \sigma \rangle &= \langle v_0, \dots, v_{k-1} \rangle \circ (f\sigma) \\ f_* \langle v_0, \dots, v_{k-1}, (\text{abort}, \sigma) \rangle &= \langle v_0, \dots, v_{k-1}, (\text{abort}, \sigma) \rangle \\ f_* \langle v_0, v_1, \dots \rangle &= \langle v_0, v_1, \dots \rangle, \end{aligned}$$

stetig ist.

### Aufgabe 31 Direkte Produkte

(4 Punkte)

Seien  $P_1, \dots, P_n$  und  $Q$  Präbereiche. Seien  $f_1 : Q \rightarrow P_1, \dots, f_n : Q \rightarrow P_n$  stetig.

- Zeigen Sie, daß  $(f_1, \dots, f_n) : Q \rightarrow P_1 \times \dots \times P_n$  stetig ist.
- Sei  $f : Q \rightarrow P_1 \times \dots \times P_n$  stetig mit  $\pi_i \circ f = f_i$  für alle  $1 \leq i \leq n$ . Zeigen Sie, daß  $f = (f_1, \dots, f_n)$ .

### Aufgabe 32 Scott-Topologie

Sei  $X$  eine Menge. Ein System  $\mathcal{X}$  von Teilmengen von  $X$  heißt *Topologie* auf  $X$ , falls gilt:

1.  $\emptyset \in \mathcal{X}$  und  $X \in \mathcal{X}$ .
2. Für  $O_1, O_2 \in \mathcal{X}$  ist  $O_1 \cap O_2 \in \mathcal{X}$ .
3. Ist  $I$  eine Indexmenge und  $O_i \in \mathcal{X}$  für alle  $i \in I$ , so ist  $\bigcup_{i \in I} O_i \in \mathcal{X}$ .

Die Elemente von  $\mathcal{X}$  heißen *offene Mengen* von  $X$  bzgl.  $\mathcal{X}$ . Ein Paar  $(X, \mathcal{X})$  aus einer Menge  $X$  und einer Topologie  $\mathcal{X}$  auf  $X$  heißt *topologischer Raum*. Sind  $(X, \mathcal{X})$  und  $(Y, \mathcal{Y})$  topologische Räume, so heißt eine Funktion  $f : X \rightarrow Y$  *topologisch stetig* bzgl.  $\mathcal{X}$  und  $\mathcal{Y}$ , falls für alle  $O \in \mathcal{Y}$  gilt:  $f^{-1}(O) \in \mathcal{X}$ .

Sei  $(P, \sqsubseteq_P)$  ein Präbereich. Eine Teilmenge  $O \subseteq P$  heißt *Scott-offen*, falls gilt:

1. Ist  $p \in O$  und  $p \sqsubseteq_P p'$ , so ist  $p' \in O$ .
2. Ist  $X$  eine nicht-leere aufsteigende Kette in  $P$  und ist  $\bigsqcup X \in O$ , so ist  $X \cap O \neq \emptyset$ .

Mit  $\mathcal{O}_P$  werde das System der Scott-offenen Mengen bzgl.  $(P, \sqsubseteq_P)$  bezeichnet.

- a) Zeigen Sie, daß für jedes  $p \in P$  die Menge  $O_p = \{p' \in P \mid p' \not\sqsubseteq_P p\}$  Scott-offen ist.
- b) Zeigen Sie, daß  $(P, \mathcal{O}_P)$  ein topologischer Raum ist.
- c) Sei  $(Q, \sqsubseteq_Q)$  ein Präbereich. Zeigen Sie, daß eine Funktion  $f : P \rightarrow Q$  genau dann (bereichstheoretisch) stetig ist, wenn sie topologisch stetig bzgl.  $\mathcal{O}_P$  und  $\mathcal{O}_Q$  ist.

**Abgabe und Besprechung:** Freitag, 17.1.2007