

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