

Übungen zu Semantik von Programmiersprachen

Aufgabe 33 Potenzen von Bereichen

Für einen Präbereich P und eine Menge I sei P^I die Menge aller Funktionen von I nach P und $\sqsubseteq_{P^I} \subseteq P^I \times P^I$ gegeben durch $f \sqsubseteq_{P^I} g \iff \forall i \in I. f(i) \sqsubseteq_P g(i)$.

Seien P, Q Präbereiche und I eine Menge. Ist $p \in P, k \in I$ und $r_k : I \setminus \{k\} \rightarrow P$, so sei $r_{k,p} : I \rightarrow P$ gegeben durch $r_{k,p}(i) = p$, falls $i = k$ und $r_{k,p}(i) = r_k(i)$, falls $i \neq k$. Ist $h : P^I \rightarrow Q$ eine Funktion, so sei $h_{k,r_k} : P \rightarrow Q$ für ein $k \in I$ und ein $r_k : I \setminus \{k\} \rightarrow P$ gegeben durch $h_{k,r_k}(p) = h(r_{k,p})$. Eine Funktion $h : P^I \rightarrow Q$ heißt *argumentweise stetig*, falls für alle $k \in I$ und alle $r_k : I \setminus \{k\} \rightarrow P$ gilt: $h_{k,r_k} : P \rightarrow Q$ ist stetig.

- Zeigen Sie: Ist P ein Präbereich und I eine Menge, so ist (P^I, \sqsubseteq_{P^I}) ein Präbereich.
- Geben Sie ein Beispiel eines Präbereichs P , einer Menge I , eines Präbereichs Q und einer Funktion $h : P^I \rightarrow Q$ an, sodaß gilt: h ist argumentweise stetig, aber h ist nicht stetig.

Aufgabe 34 Direkte Summen

(4 Punkte)

Seien P_1, \dots, P_n, Q Präbereiche. Zeigen Sie, daß die Funktion $h : [P_1 \rightarrow Q] \times \dots \times [P_n \rightarrow Q] \rightarrow [P_1 + \dots + P_n \rightarrow Q]$ definiert durch $h(f_1, \dots, f_n) = [f_1, \dots, f_n]$ stetig ist.

Aufgabe 35 Bereichsgleichungen

Sei 1 ein einelementiger Bereich und X eine Menge. Geben Sie Lösungen der folgenden Bereichsgleichungen an:

- $D \cong X_{\perp} \otimes D_{\perp}$
- $D \cong \mathbf{1}_{\perp} \oplus (X_{\perp} \otimes D)$
- $D \cong X_{\perp} \times D$

Aufgabe 36 Fortsetzungssemantik

(4 Punkte)

Sei $b \in \text{BExp}$ und $S \in \text{Stm}$. Gelte $\mathcal{C}[[S]] \kappa = \kappa_{\perp} \circ \mathcal{S}[[S]]$ für alle $\kappa \in [\Sigma \rightarrow \Sigma_{\perp}]$. Zeigen Sie:

$$\forall \kappa \in [\Sigma \rightarrow \Sigma_{\perp}]. \mathcal{C}[[\text{while } b \text{ do } S]] \kappa = \kappa_{\perp} \circ \mathcal{S}[[\text{while } b \text{ do } S]]$$

Abgabe und Besprechung: Mittwoch, 24.1.2007