

Übungen zu Semantik von Programmiersprachen

Aufgabe 21 Relationale denotationelle Semantik

(4 Punkte)

Zeigen Sie:

$$\begin{aligned}(\sigma, \sigma') \in \mathcal{S}[\text{while } b \text{ do } S] &\iff \\ &(\mathcal{B}[b]\sigma = \text{ff} \wedge \sigma = \sigma') \vee \\ &(\exists \sigma_0, \dots, \sigma_n \in \Sigma. \sigma = \sigma_0 \wedge \sigma_n = \sigma' \wedge \mathcal{B}[b]\sigma_n = \text{ff} \wedge \\ &\quad \forall 0 \leq i < n. \mathcal{B}[b]\sigma_i = \text{tt} \wedge (\sigma_i, \sigma_{i+1}) \in \mathcal{S}[S])\end{aligned}$$

Aufgabe 22 Präbereiche und Bereiche

(4 Punkte)

Seien (P, \sqsubseteq_P) und (Q, \sqsubseteq_Q) partielle Ordnungen. Sei (R, \sqsubseteq_R) definiert durch $R = P \times Q$ und $(p, q) \sqsubseteq_R (p', q') \iff (p \neq p' \wedge p \sqsubseteq_P p') \vee (p = p' \wedge q \sqsubseteq_Q q')$ (lexikographische Ordnung).

- Zeigen oder widerlegen Sie: Sind (P, \sqsubseteq_P) und (Q, \sqsubseteq_Q) Präbereiche, so ist (R, \sqsubseteq_R) ein Präbereich.
- Zeigen oder widerlegen Sie: Sind (P, \sqsubseteq_P) und (Q, \sqsubseteq_Q) Bereiche, so ist (R, \sqsubseteq_R) ein Bereich.

Aufgabe 23 Gerichtete Mengen

Sei (P, \sqsubseteq_P) eine partielle Ordnung. Eine Teilmenge M von P heißt *gerichtet*, falls jede endliche Teilmenge N von M eine obere Schranke bzgl. \sqsubseteq_P in M besitzt.

Zeigen Sie: Ist P abzählbar, so ist (P, \sqsubseteq_P) genau dann ein Präbereich, wenn jede gerichtete Menge in P ein Supremum bzgl. \sqsubseteq_P in P besitzt.

Aufgabe 24 Approximation

Eine *formale Kugel* in \mathbb{R} ist ein Paar (x, r) mit $x, r \in \mathbb{R}$ und $r \geq 0$. Die Menge der formalen Kugeln in \mathbb{R} sei mit \mathcal{B} bezeichnet. Sei $\sqsubseteq_{\mathcal{B}} \subseteq \mathcal{B} \times \mathcal{B}$ definiert durch $(x, r) \sqsubseteq_{\mathcal{B}} (y, s) \iff |x - y| \leq r - s$.

Zeigen Sie: $(\mathcal{B}, \sqsubseteq_{\mathcal{B}})$ ist ein Präbereich.

Abgabe und Besprechung: Mittwoch, 13.12.2006