

Aufgabe 1 : (4+1 Punkte)

Unter den *freien Variablen* eines Booleschen Ausdrucks b verstehen wir die Menge der in ihm vorkommenden Variablen. Diese Menge lässt sich induktiv wie folgt definieren:

$$\begin{aligned}FV(\text{true}) &= \emptyset \\FV(\text{false}) &= \emptyset \\FV(a_1 = a_2) &= FV(a_1) \cup FV(a_2) \\FV(a_1 \leq a_2) &= FV(a_1) \cup FV(a_2) \\FV(\neg b_1) &= FV(b_1) \\FV(b_1 \wedge b_2) &= FV(b_1) \cup FV(b_2) \\FV(b_1 \vee b_2) &= FV(b_1) \cup FV(b_2)\end{aligned}$$

1. Beweisen Sie induktiv: Sind σ und σ' zwei Zustände mit $\sigma(x) = \sigma'(x)$ für alle $x \in FV(b)$, dann gilt:

$$\llbracket b \rrbracket_B(\sigma) = \llbracket b \rrbracket_B(\sigma')$$

2. Was bedeutet die vorstehende Aussage anschaulich?

Aufgabe 2 : (5+5 Punkte)

Sei $\sigma \in \Sigma$ ein Zustand mit $\sigma(x) = 4$. Zeigen Sie mithilfe der

1. strukturell operationellen
2. natürlichen

Semantik von WHILE, dass das Programm

$y := 1; \text{ while } x \neq 1 \text{ do } y := y * x; x := x - 1 \text{ od}$

angesetzt auf σ regulär im Zustand $\sigma[24/y][1/x]$ terminiert.

Aufgabe 3 : (5 Punkte)

Seien $\pi_1, \pi_2 \in \mathbf{Prg}$ und $\sigma, \sigma' \in \Sigma$.

Untersuchen Sie die Gültigkeit der folgenden Implikation (Beweis oder Gegenbeispiel):

$$\langle \pi_1; \pi_2, \sigma \rangle \Rightarrow^* \langle \pi_2, \sigma' \rangle \succ \exists k \in \mathbf{N}_0. \langle \pi_1, \sigma \rangle \Rightarrow^k \sigma'$$

Aufgabe 4 : (5+5 Punkte)

Wir erweitern die Programmiersprache WHILE um das Konstrukt

`repeat π until b end`

Geben Sie eine

1. SOS-Regel [*rep_sos*]
2. NS-Regel [*rep_ns*]

an, die diesem Konstrukt die “gewohnte” Semantik gibt, ohne bei der Angabe dieser Regeln die Existenz des while-Konstrukts in WHILE auszunutzen.

Abgabe: Dienstag, den 13.04.2010, vor der Vorlesung (13:30 Uhr - 15:00 Uhr, Bibliothek E185.1, Argentinierstr. 8, 4. Stock (Mitte)).

Achtung: Neuer Ort und neue Zeit. Siehe oben!