

Analyse und Verifikation
(185.276, VU 2.0, ECTS 3.0)

Übungsblatt 2

Bernhard Urban

Matr.Nr.: 0725771 KNZ: 067 937

lewurm@gmail.com

05.04.2011

Aufgabe 1:

- **Fall 1:** Sei $b \equiv \text{true}$, $\text{true} \in \mathbb{B}$, dann

$$\llbracket b \rrbracket_B(\sigma) = \llbracket \text{true} \rrbracket_B(\sigma) = \text{true} = \llbracket \text{true} \rrbracket_B(\sigma') = \llbracket b \rrbracket_B(\sigma')$$

Analog für **false**. (*Induktionsanfang*)

- **Fall 2:** Sei $b \equiv \neg b_1$, $b_1 \in \mathbf{Bexpr}$, dann

$$\begin{aligned} & \llbracket b \rrbracket_B(\sigma) \\ &= \llbracket \neg b_1 \rrbracket_B(\sigma) \\ &= \text{neg}(\llbracket b_1 \rrbracket_B(\sigma)) \\ &= \text{neg}(\llbracket b_1 \rrbracket_B(\sigma')) \quad (\text{Hypothese für } b_1) \\ &= \llbracket \neg b_1 \rrbracket_B(\sigma') \\ &= \llbracket b \rrbracket_B(\sigma') \end{aligned}$$

- **Fall 3:** Sei $b \equiv b_1 \wedge b_2$, $b_1, b_2 \in \mathbf{Bexpr}$, dann

$$\begin{aligned}
& \llbracket b \rrbracket_B(\sigma) \\
&= \llbracket b_1 \wedge b_2 \rrbracket_B(\sigma) \\
&= \text{conj}(\llbracket b_1 \rrbracket_B(\sigma), \llbracket b_2 \rrbracket_B(\sigma)) \\
&= \text{conj}(\llbracket b_1 \rrbracket_B(\sigma'), \llbracket b_2 \rrbracket_B(\sigma')) \\
&= \llbracket b_1 \wedge b_2 \rrbracket_B(\sigma') \\
&= \llbracket b \rrbracket_B(\sigma')
\end{aligned}$$

Analog für \vee .

- **Fall 4:** Sei $b \equiv a_1 = a_2$, $a_1, a_2 \in \mathbf{Aexpr}$, dann

$$\begin{aligned}
& \llbracket b \rrbracket_B(\sigma) \\
&= \llbracket a_1 = a_2 \rrbracket_B(\sigma) \\
&= \text{equal}(\llbracket a_1 \rrbracket_A(\sigma), \llbracket a_2 \rrbracket_A(\sigma)) \\
&= \text{equal}(\llbracket a_1 \rrbracket_A(\sigma'), \llbracket a_2 \rrbracket_A(\sigma')) \\
&= \llbracket a_1 = a_2 \rrbracket_B(\sigma') \\
&= \llbracket b \rrbracket_B(\sigma')
\end{aligned}$$

Analog für $<$, \leq , etc.

Bedeutung: Bestehen zwei Zustände σ und σ' aus den selben Wertzuweisungen für deren freien Variablen, so führt die Auswertung eines Ausdrucks b unter σ bzw. σ' zum selben Ergebnis.

Aufgabe 2:

Strukturell Operationelle Semantik

$$\begin{aligned}
& \langle \pi_1; (\pi_2; \pi_3), \sigma \rangle \\
& \Rightarrow \langle \pi_2; \pi_3, \langle \pi_1, \sigma \rangle \rangle \\
& \Rightarrow \langle \pi_3, \langle \pi_2, \langle \pi_1, \sigma \rangle \rangle \rangle \\
& \Rightarrow \langle \pi_3, \langle \pi_1; \pi_2, \sigma \rangle \rangle \quad \text{folgt aus } \langle p; q, \sigma \rangle = \langle q, \langle p, \sigma \rangle \rangle \\
& \Rightarrow \langle (\pi_1; \pi_2); \pi_3, \sigma \rangle
\end{aligned}$$

Annahme: $\langle \pi_1, \sigma \rangle$ und $\langle \pi_2, \langle \pi_1, \sigma \rangle \rangle$ bzw. $\langle \pi_1; \pi_2, \sigma \rangle$ terminieren regulär.

Natürliche Semantik

$\langle \pi_1; (\pi_2; \pi_3), \sigma \rangle$:

$$\frac{\frac{\langle \pi_1, \sigma \rangle \rightarrow \sigma' \quad \frac{\langle \pi_2, \sigma' \rangle \rightarrow \sigma'' \quad \langle \pi_3, \sigma'' \rangle \rightarrow \sigma'''}{\langle \pi_2; \pi_3, \sigma' \rangle \rightarrow \sigma'''} [\text{comp}_{ns}]}{\langle \pi_1; (\pi_2; \pi_3), \sigma \rangle \rightarrow \sigma'''} [\text{comp}_{ns}]}$$

$\langle (\pi_1; \pi_2); \pi_3, \sigma \rangle$:

$$\frac{\frac{\langle \pi_1, \sigma \rangle \rightarrow \sigma' \quad \langle \pi_2, \sigma' \rangle \rightarrow \sigma''}{\langle \pi_1; \pi_2, \sigma \rangle \rightarrow \sigma''} [\text{comp}_{ns}] \quad \langle \pi_1, \sigma'' \rangle \rightarrow \sigma'''}{\langle (\pi_1; \pi_2); \pi_3, \sigma \rangle \rightarrow \sigma'''} [\text{comp}_{ns}]}$$

Aufgabe 3:

Strukturell Operationelle Semantik

Sei

- $\sigma \in \Sigma$ mit $\sigma(x) = 13$ und $\sigma(y) = 5$
- $\pi \in \mathbf{Prg}$ mit

$$\pi \equiv z := 0; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}$$

$$\begin{aligned} & \langle z := 0; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma[0/z] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{if } y \leq x \text{ then } z := z + 1; x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od else} \\ & \text{skip fi}, \sigma[0/z] \rangle \\ \Rightarrow & \langle z := z + 1; x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma[0/z] \rangle \\ \Rightarrow & \langle x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma[1/z] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, (\sigma[1/z])[8/x] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{if } y \leq x \text{ then } z := z + 1; x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od else} \\ & \text{skip fi}, (\sigma[1/z])[8/x] \rangle \\ \Rightarrow & \langle z := z + 1; x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, (\sigma[1/z])[8/x] \rangle \\ \Rightarrow & \langle x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, (\sigma[8/x])[2/z] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, (\sigma[2/z])[3/x] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{if } y \leq x \text{ then } z := z + 1; x := x - y; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od else} \\ & \text{skip fi}, (\sigma[2/z])[3/x] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \text{skip}, (\sigma[2/z])[3/x] \rangle \\ \Rightarrow & \langle \sigma[2/z] \rangle [3/x] \end{aligned}$$

Natürliche Semantik

Sei $\sigma \in \Sigma$ mit $\sigma(x) = 13$ und $\sigma(y) = 5$, dann gilt:

$$\begin{array}{c}
 \langle z := 0; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od} \rangle \rightarrow \sigma[2/z][5/y][3/x] \\
 \\
 \overline{\langle \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma[2/z][3/x] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][5/y][3/x]} \text{ while}_{ns}^{ff} \\
 \\
 \frac{\overline{\langle z := z + 1, \sigma[1/z][8/z] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][8/x]} \text{ ass}_{ns} \quad \overline{\langle x := x - y, \sigma[2/z][8/z] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][3/x]} \text{ ass}_{ns}}{\overline{\langle z := z + 1; x := x - y, \sigma[1/z][8/x] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][3/x]} \text{ comp}_{ns}} \quad V \\
 \frac{\overline{\langle z := z + 1; x := x - y, \sigma[1/z][8/x] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][3/x]} \text{ comp}_{ns} \quad V}{T = \overline{\langle \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma[1/z][8/x] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][5/y][3/x]} \text{ while}_{ns}^{tt} \\
 \\
 \frac{\overline{\langle z := z + 1, \sigma[0/z] \rangle \rightarrow \sigma[1/z]} \text{ ass}_{ns} \quad \overline{\langle x := x - y, \sigma[1/z] \rangle \rightarrow \sigma[1/z][8/x]} \text{ ass}_{ns}}{\overline{\langle z := z + 1; x := x - y, \sigma[0/z] \rangle \rightarrow \sigma[1/z][8/x]} \text{ comp}_{ns}} \quad T \\
 \frac{\overline{\langle z := 0, \sigma \rangle \rightarrow \sigma[0/z]} \text{ ass}_{ns} \quad \overline{\langle \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma[0/z] \rangle \rightarrow \sigma[2/z][5/y][3/x]} \text{ comp}_{ns}}{\overline{\langle z := 0; \text{ while } y \leq x \text{ do } z := z + 1; x := x - y \text{ od}, \sigma \rangle \rightarrow \sigma[2/z][5/y][3/x]} \text{ comp}_{ns} \text{ while}_{ns}^{tt}
 \end{array}$$

Aufgabe 4:

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

Es ist folgende Implikation auf Gültigkeit zu untersuchen:

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

Gegenbeispiel

Annahmen:

- Für σ gilt $\sigma(x) = 0$
- π_1 ist ein regulär terminierendes Programm
- $\pi_2 \equiv \text{ while true do } x := x + 1 \text{ od}$

Nachdem π_2 offensichtlich divergiert, dabei auch den Zustand verändert und wiederkehrend die Form π_2 annimmt, kann σ' der linken Seite der Implikation ungleich σ' der rechten Seite sein, da die Anzahl der Ableitungsschritte durch \Rightarrow^* nicht eingeschränkt ist. Veranschaulicht:

$$\langle \pi_1; \pi_2, \sigma \rangle \Rightarrow^* \langle \pi_2, \sigma' \rangle \Rightarrow^* \langle \pi_2, \sigma'' \rangle \Rightarrow^* \dots \Rightarrow^* \langle \pi_2, \sigma^{(n)} \rangle$$

kann zu

$$\langle \pi_1; \pi_2, \sigma \rangle \Rightarrow^* \langle \pi_2, \sigma^{(n)} \rangle$$

zusammengefasst werden und entspricht somit nicht mehr dem Zustand der rechten Seite. Daraus folgt, dass die Implikation falsch ist.

Aufgabe 5:

Strukturell Operationelle Semantik

$$\frac{}{\langle \text{repeat } \pi \text{ until } b \text{ end}, \sigma \rangle \Rightarrow \langle \pi; \text{ if } \neg b \text{ then repeat } \pi \text{ until } b \text{ end else skip fi}, \sigma \rangle} \text{rep}_{sos}$$

Natürliche Semantik

$$\frac{\langle \pi, \sigma \rangle \rightarrow \sigma' \quad \langle \text{repeat } \pi \text{ until } b \text{ end}, \sigma' \rangle \rightarrow \sigma''}{\langle \text{repeat } \pi \text{ until } b \text{ end}, \sigma \rangle \rightarrow \sigma''} \text{rep}_{ns}^{ff} \quad \llbracket b \rrbracket_B(\sigma') = \text{false}$$

$$\frac{\langle \pi, \sigma \rangle \rightarrow \sigma'}{\langle \text{repeat } \pi \text{ until } b \text{ end}, \sigma \rangle \rightarrow \sigma'} \text{rep}_{ns}^{tt} \quad \llbracket b \rrbracket_B(\sigma') = \text{true}$$

Aufgabe 6:

Strukturell Operationelle Semantik

$$\frac{}{\langle \text{for } x := a_1 \text{ to } a_2 \text{ do } \pi \text{ od}, \sigma \rangle \Rightarrow \langle x := a_1; \text{ while } x < a_2 \text{ do } \pi; x := x + 1 \text{ od}, \sigma \rangle} \text{for}_{sos}$$

Natürliche Semantik

$$\frac{\langle x := a_1, \sigma \rangle \rightarrow \sigma' \quad \langle \text{while } x < a_2 \text{ do } \pi; x := x + 1 \text{ od}, \sigma' \rangle \rightarrow \sigma''}{\langle \text{for } x := a_1 \text{ to } a_2 \text{ do } \pi \text{ od}, \sigma \rangle \rightarrow \sigma''} \text{for}_{ns}$$