Korrekte Software: Grundlagen und Methoden
Vorlesung 4 vom 24.04.18: Äquivalenz der Operationalen und Denotationalen Semantik

Serge Autexier, Christoph Lüth

Universität Bremen

Sommersemester 2018

Fahrplan

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational $\langle a, \sigma\rangle \to_{Aexp} n$	Denotational $\mathcal{A}[\![a]\!]$
m∈ **Z**	$\langle m, \sigma\rangle \to_{Aexp} m$	$\{(\sigma, m) \mid \sigma \in \Sigma\}$
x∈ **Loc**	$\dfrac{x \in Dom(\sigma)}{\langle x, \sigma\rangle \to_{Aexp} \sigma(x)}$	$\{(\sigma, \sigma(x)) \mid \sigma \in \Sigma, x \in Dom(\sigma)\}$
$a_1 \circ a_2$	$\dfrac{\langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad n, m \neq \bot}{\langle a_1 \circ a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \circ^I m}$	$\{(\sigma, n \circ^I m) \mid \sigma \in \Sigma, (\sigma, n) \in \mathcal{A}[\![a_1]\!], (\sigma, m) \in \mathcal{A}[\![a_2]\!]\}$
	$\dfrac{\langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad n = \bot \text{ oder } m = \bot}{\langle a_1 \circ a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} \bot}$ $\circ \in \{+, *, -\}$	

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational $\langle a, \sigma\rangle \to_{Aexp} n$	Denotational $\mathcal{A}[\![a]\!]$
a_1/a_2	$\dfrac{\langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad m \neq 0 \qquad m, n \neq \bot}{\langle a_1 \circ a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \circ^I m}$	$\{(\sigma, n/m) \mid \sigma \in \Sigma, (\sigma, n) \in \mathcal{A}[\![a_1]\!], (\sigma, m) \in \mathcal{A}[\![a_2]\!], m \neq 0\}$
	$\dfrac{\langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad n = \bot, m = \bot \text{ oder } m = 0}{\langle a_1/a_2, \sigma\rangle \to_{Aexp} \bot}$	

Äquivalenz operationale und denotationale Semantik

- Für alle $a \in$ **Aexp**, für alle $n \in$ **Z**, für alle Zustände σ:

$$\langle a, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \Leftrightarrow (\sigma, n) \in \mathcal{A}[\![a]\!]$$
$$\langle a, \sigma\rangle \to_{Aexp} \bot \Leftrightarrow \sigma \notin Dom(\mathcal{A}[\![a]\!])$$

- Beweis Prinzip?per struktureller Induktion über a. (Warum?)

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational $\langle b, \sigma\rangle \to_{Bexp} 0\vert 1$	Denotational $\mathcal{B}[\![b]\!]$
1	$\langle 1, \sigma\rangle \to_{Bexp} 1$	$\{(\sigma, 1) \mid \sigma \in \Sigma\}$
0	$\langle 0, \sigma\rangle \to_{Bexp} 0$	$\{(\sigma, 0) \mid \sigma \in \Sigma\}$

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operat. $\langle b, \sigma\rangle \to_{Bexp} 0\vert 1$	Denotational $\mathcal{B}[\![b]\!]$
$a_0 == a_1$	$\dfrac{\langle a_0, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad n, m \neq \bot \qquad n = m}{\langle a_0 == a_1, \sigma\rangle \to_{Bexp} 1}$ $\dfrac{\langle a_0, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad n, m \neq \bot \qquad n \neq m}{\langle a_0 == a_1, \sigma\rangle \to_{Bexp} 0}$ $\dfrac{\langle a_0, \sigma\rangle \to_{Aexp} n \quad \langle a_1, \sigma\rangle \to_{Aexp} m \quad n = \bot \text{ oder } m = \bot}{\langle a_0 == a_1, \sigma\rangle \to_{Bexp} \bot}$	$\{(\sigma, 1) \mid \sigma \in \Sigma, (\sigma, n_0) \in \mathcal{A}[\![a_0]\!], (\sigma, n_1) \in \mathcal{A}[\![a_1]\!], n_0 = n_1\}$ $\cup$ $\{(\sigma, 0) \mid \sigma \in \Sigma, (\sigma, n_0) \in \mathcal{A}[\![a_0]\!], (\sigma, n_1) \in \mathcal{A}[\![a_1]\!], n_0 \neq n_1\}$
$a1 <= a2$	analog	

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational $\langle a, \sigma\rangle \to_{Bexp} b$	Denotational $\mathcal{B}[\![b]\!]$
$b_1 \&\& b_0$	$\dfrac{\langle b_1, \sigma\rangle \to_{Bexp} 0}{\langle b_1 \&\& b_2, \sigma\rangle \to 0}$ $\dfrac{\langle b_1, \sigma\rangle \to_{Bexp} 1 \quad \langle b_2, \sigma\rangle \to_{Bexp} b}{\langle b_1 \&\& b_2, \sigma\rangle \to b}$	$\{(\sigma, 0) \mid (\sigma, 0) \in \mathcal{B}[\![b_1]\!]\}$
	$\dfrac{\langle b_1, \sigma\rangle \to_{Bexp} \bot}{\langle b_1 \&\& b_2, \sigma\rangle \to \bot}$	$\{(\sigma, b) \mid (\sigma, 1) \in \mathcal{B}[\![b_1]\!], (\sigma, b) \in \mathcal{B}[\![b_2]\!]\}$
$b_1 \vert\vert b_2$	analog	
$!n$	...	

Äquivalenz operationale und denotationale Semantik

- Für alle $b \in \mathbf{Bexp}$, für alle $t \in \mathbf{B}$, for alle Zustände σ:

$$\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} t \Leftrightarrow (\sigma, t) \in \mathcal{B}[\![b]\!]$$
$$\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} \bot \Leftrightarrow \sigma \notin Dom(\mathcal{B}[\![b]\!])$$

- Beweis Prinzip?per struktureller Induktion über b (unter Verwendung der Äquivalenz für AExp). (Warum?)

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational	Denotational $\mathcal{C}[\![c]\!]$
$\{\}$	$\dfrac{\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma' \mid \bot}{\langle \{\}, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma}$	$\mathcal{C}[\![\{\}]\!] = Id$
$c_1; c_2$	$\dfrac{\langle c_1, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma' \neq \bot \quad \langle c_2, \sigma' \rangle \to_{Stmt} \sigma''}{\langle c_1; c_2, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma''}$ $\dfrac{\langle c_1, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}{\langle c_1; c_2, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}$	$\mathcal{C}[\![c_2]\!] \circ \mathcal{C}[\![c_1]\!]$
$x = a$	$\dfrac{\langle a, \sigma \rangle \to_{Aexp} n}{\langle x = a, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma[n/x]}$ $\dfrac{\langle a, \sigma \rangle \to_{Aexp} \bot}{\langle x = a, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}$	$\{(\sigma, \sigma[n/x]) \mid (\sigma, n) \in \mathcal{A}[\![a]\!]\}$

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational $\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma' \mid \bot$	Denotational $\mathcal{C}[\![c]\!]$
if (b) c_0	$\dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} 1 \quad \langle c_0, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma'}{\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma'}$ $\dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} \bot}{\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}$	$\{(\sigma, \sigma') \mid (\sigma, 1) \in \mathcal{B}[\![b]\!], (\sigma, \sigma') \in \mathcal{C}[\![c_0]\!]\}$
else c_1	$\dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} 0 \quad \langle c_1, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma'}{\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma'}$	$\{(\sigma, \sigma') \mid (\sigma, 0) \in \mathcal{B}[\![b]\!], (\sigma, \sigma') \in \mathcal{C}[\![c_1]\!]\}$

Operationale vs. denotationale Semantik

	Operational $\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma' \mid \bot$	Denotational $\mathcal{C}[\![c]\!]$
$\underbrace{\textbf{while } (b) \ c}_{w}$	$\dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} 0}{\langle w, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma} \quad \dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} \bot}{\langle w, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}$ $\dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} 1 \quad \langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma' \neq \bot \quad \langle w, \sigma' \rangle \to_{Stmt} \sigma''}{\langle w, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma''}$ $\dfrac{\langle b, \sigma \rangle \to_{Bexp} 1 \quad \langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}{\langle w, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot}$	$fix(\Gamma)$

mit

$$\Gamma(\varphi) = \{(\sigma, \sigma') \mid (\sigma, 1) \in \mathcal{B}[\![b]\!], (\sigma, \sigma') \in \varphi \circ \mathcal{C}[\![c]\!]\} \cup \{(\sigma, \sigma) \mid (\sigma, 0) \in \mathcal{B}[\![b]\!]\}$$

Äquivalenz operationale und denotationale Semantik

- Für alle $c \in \mathbf{Stmt}$, für alle Zustände σ, σ':

$$\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \sigma' \Leftrightarrow (\sigma, \sigma') \in \mathcal{C}[\![c]\!]$$
$$\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot \Rightarrow \sigma \notin Dom(\mathcal{C}[\![c]\!])$$

- $\Rightarrow$ Beweis Prinzip?per Induktion über die Ableitung in der operationalen Semantik (Warum?)
- $\Leftarrow$ Beweis Prinzip?per struktureller Induktion über c (Verwendung der Äquivalenz für arithmetische und boolsche Ausdrücke). Für die While-Schleife Rückgriff auf Definition des Fixpunkts und Induktion über die Teilmengen $\Gamma^i(\emptyset)$ des Fixpunkts. (Warum?)
  - Gegenbeispiel für $\Leftarrow$ in der zweiten Aussage: wähle $c \equiv while(1)\{\}$: $\mathcal{C}[\![c]\!] = \emptyset$ aber $\langle c, \sigma \rangle \to_{Stmt} \bot$ gilt nicht (sondern?).

Fahrplan