

---

## Semantik von Programmiersprachen – SS 2010

<http://pp.info.uni-karlsruhe.de/lehre/SS2010/semantik>

---

### Blatt 6: Erweiterungen zu **While**

Besprechung: 25.05.2010

---

#### 1. Welche der folgenden Aussagen sind richtig, welche falsch? (H)

- (a)  $c_1$  or  $c_2$  und  $c_2$  or  $c_1$  sind äquivalent bzgl. der Big-Step-Semantik.
- (b)  $c_1$  or  $c_2$  und  $c_2$  or  $c_1$  sind äquivalent bzgl. der Small-Step-Semantik.
- (c)  $x := 0; y := 0; \text{while } (y == 0) \text{ do } (x := x + 1 \text{ or } y := 1)$  terminiert immer.
- (d)  $x := 5 \text{ or } x := 6$  und  $x := 5 \parallel x := 6$  sind semantisch äquivalent.
- (e)  $c_1 \parallel (c_2 \parallel c_3) = (c_1 \parallel c_2) \parallel c_3$
- (f)  $c_1 \parallel c_2$  und  $c_2 \parallel c_1$  sind äquivalent bzgl. der Small-Step-Semantik.
- (g) Die Big-Step-Semantik von  $\text{While}_B$  ist nicht deterministisch.
- (h) Nach Ausführung von  $\{ \text{var } x = 1; y := x + 1; \{ \text{var } y = 3; x := y + 2; \{ \text{var } x = 6; z := x + y \}; y := z \}; z := x + y + z \}$  hat  $z$  den Wert 24.
- (i)  $\{ \text{var } z = 142; \{ \text{var } x = x + 1; z := x \}; x := z - 1 \}$  ist semantisch äquivalent zu `skip`.

#### 2. Blöcke und Parallelität (H)

In dieser Aufgabe seien die Erweiterungen zur Parallelität  $\text{While}_{PAR}$  und zu lokalen Variablen mittels Blöcken  $\text{While}_B$  kombiniert. Was sind die möglichen Endzustände des folgenden Programms in der kombinierten Small-Step-Semantik für den Anfangszustand  $[x \mapsto 1]$ ?

$(\{ \text{var } y = 1; x := x + 1; y := y + 1; x := x + 2; y := y + 2; z := y \}) \parallel$   
 $(\{ \text{var } y = 1; x := x * 3; y := y * 3; x := x * 4; y := y * 4; z := y \})$

#### 3. Exceptions (Ü)

Die Sprache `While` soll um Exception-Handling erweitert werden. Dazu werden zwei neue Anweisungen zu `While` hinzugefügt:

`raise`    und    `try`  $c_1$  `catch`  $c_2$

Wenn in  $c_1$  eine Exception mittels `raise` erzeugt wird, soll der Rest von  $c_1$  nicht mehr abgearbeitet, sondern der Exception-Handler  $c_2$  der Anweisung `try`  $c_1$  `catch`  $c_2$  ausgeführt werden. Wird keine Exception ausgelöst, wird  $c_2$  ignoriert.<sup>1</sup>

- (a) Ergänzen Sie die Small-Step-Semantik von `While` um neue Regeln für die neuen Konstrukte.
- (b) Zeigen Sie nun, dass Sie obige Regeln sinnvoll gewählt haben. Formulieren Sie dazu formal, dass in Ihrer Semantik  $\langle \text{raise}, \sigma \rangle$  und  $\langle \text{skip}, \sigma \rangle$  die einzigen blockierten Konfigurationen sind. Beweisen Sie Ihre Behauptung (vgl. Lem. 3).
- (c) Wie muss man die Big-Step-Semantik anpassen, um Exceptions zu integrieren? Kann man die erweiterten Big-Step- und Small-Step-Semantiken als äquivalent bezeichnen?

---

<sup>1</sup>Dieser Mechanismus ähnelt den Exceptions von Java, es gibt allerdings nur eine einzige Sorte von Exceptions.