

2. Übungsblatt

Ausgabe: 19.04.18

Abgabe: 19.04.18

2.1 Regelanwendungen

Wir betrachten die aus der Vorlesung bekannten Regelmenge R :

$$\frac{-}{2^2} \qquad \frac{-}{2^3} \qquad \frac{n \ m}{n \cdot m}$$

Beweisen Sie folgendes:

- $\hat{R}^{i+1}(\emptyset) = \{2^{2k+3l} \mid 1 \leq k+l \leq 2^i\}$
- $fix(\hat{R}) = \{2^{2k+3l} \mid 1 \leq k+l\}$. Verwenden Sie dabei, dass per Definition $fix(\hat{R}) = \bigcup_{i \in \mathbb{N}} \hat{R}^i(\emptyset)$
- $fix(\hat{R}) = \{2^n \mid 2 \leq n\}$

2.2 Denotationale Semantik von Programmen

In der Vorlesung wurde die denotationale Semantik von C0 eingeführt. Geben Sie die denotationale Semantik $\mathcal{C}[[p]]$ für folgendes C0-Programms p an:

```
1 while (0 < x) {
2   if (2*(x/2) == x) {
3     r = 2*r;
4   } else {
5     r = 3*r;
6   }
7   x = x-1;
8 }
```

Die denotationale Semantik wollen wir als Funktionsgraphen angeben, d.h. als Menge von Wertepaaren. Hierbei rechnen wir aus praktischen Gründen mit konkreten Werten für x und mit symbolischen Werten für r .

- Wir berechnen zuerst die denotationale Semantik des Schleifenrumpfes (Zeile 2– 7) für die Werte $x = 0, \dots, 6$.
- Jetzt berechnen wir den Fixpunkt, d.h. die denotationale Semantik der Schleife (Zeile 1– 8), indem wir die Tabelle solange horizontal fortsetzen, bis die Schleife terminiert.
- Geben Sie danach eine geschlossene Formel für die Semantik der Schleife an, d.h. eine Formel, welche die Werte von x und r nach der Schleife in Abhängigkeiten von der Werten davor angibt.

Änderungen:

- Version 1.0 Ausgegebene Version
- Version 1.1 Formel für \hat{R}^i (Aufgabe 2.1 (a)) korrigiert wie in der Übung besprochen.

Anhang: Vordruck Tabelle

x	$0 < x?$	x	r															
0	F																	
1	T																	
2	T																	
3	T																	
4	T																	
5	T																	
6	T																	