



## 8. Übungsblatt zu Logik, Semantik und Verifikation SS 2002

Prof. Dr. Gert Smolka, Dipl.-Inform. Tim Priesnitz  
www.ps.uni-sb.de/courses/prog-lsv02/

---

Abgabe: Montag, 3. Juni in der Vorlesungspause

---

**Aufgabe 8.1: Grundregeln (5)** Sei die Menge  $Q \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  durch die folgenden Inferenzregeln definiert:

$$\frac{}{\langle 1, 1 \rangle \in Q} \quad \frac{\langle n, m \rangle \in Q \quad n' = n + 1 \quad m' = m + 2n + 1}{\langle n', m' \rangle \in Q}$$

- (a) Geben Sie die durch die Inferenzregeln definierte Grundregelmenge  $R$  an.
- (b) Geben Sie die Mengen  $\hat{R}^0(\emptyset)$ ,  $\hat{R}^1(\emptyset)$ ,  $\hat{R}^2(\emptyset)$ ,  $\hat{R}^3(\emptyset)$  und  $\hat{R}^4(\emptyset)$  an.

**Aufgabe 8.2: Grundregeln und Fixpunkte (8)** Sei die Menge  $M \subseteq \mathbb{Z}$  durch die folgenden Inferenzregeln definiert:

$$\frac{}{4 \in M} \quad \frac{x \in M \quad y \in M \quad z = (x + y) \bmod 5}{z \in M}$$

- (a) Geben Sie die durch die Inferenzregeln definierte Grundregelmenge  $R$  an.
- (b) Geben Sie die Mengen  $\hat{R}^0(\emptyset)$ ,  $\hat{R}^1(\emptyset)$ ,  $\hat{R}^2(\emptyset)$ ,  $\hat{R}^3(\emptyset)$  und  $\hat{R}^4(\emptyset)$  an.
- (c) Geben Sie die Menge  $\bigcup_{i \in \mathbb{N}} \hat{R}^i(\emptyset)$  an.
- (d) Geben Sie den kleinsten Fixpunkt von  $\hat{R}$  an.
- (e) Geben Sie das kleinste  $P \subseteq \mathbb{Z}$  an mit  $\hat{R}(P) \subseteq P$ .

**Aufgabe 8.3: Regeln mit unendlich vielen Prämissen (8)** Sei  $X$  eine Menge und  $R$  eine beliebige Teilmenge von  $\mathcal{P}(X) \times X$ . Wir definieren

$$\hat{R} \in \mathcal{P}(X) \rightarrow \mathcal{P}(X)$$

$$\hat{R}(A) = \{x \mid \exists B : B \subseteq A \text{ und } \langle B, x \rangle \in R\}$$

Geben Sie eine einelementige Menge  $R \subseteq \mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathbb{N}$  an, so dass  $\hat{R}$  nicht stetig ist (bezüglich der VPO  $\langle \mathcal{P}(\mathbb{N}), \subseteq \rangle$ ). Beweisen Sie diese Aussage.

**Aufgabe 8.4: Unstetige Funktionen (8)** Geben Sie eine Funktion  $F \in (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_\perp) \rightarrow (\mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}_\perp)$  an, die monoton aber nicht stetig ist.

**Aufgabe 8.5: Approximation von Funktionen (6)** Gegeben sei die folgende rekursive Prozedurdeklaration:

```

fun max(n,m) = if n=0 then m
              else if m=0 then n
              else 1 + max(n-1,m-1)
val max : int * int -> int

```

- (a) Geben Sie das der Deklaration entsprechende Funktional `maxFun` an.
- (b) Geben Sie die ersten vier Approximationen für `max` an.
- (c) Geben Sie eine Prozedur `approx: int -> (int*int) -> int` an, die zu  $k \in \mathbb{N}$  die  $k$ -te Approximation für `max` liefert.

**Aufgabe 8.6: Denotationale Semantik für IMP (10)** Sie sollen die denotationale Semantik von IMP in Standard ML implementieren. Dabei sollen Sie die folgenden Deklarationen verwenden:

```

type con = int
type loc = string

datatype aexp = Con of con | Loc of loc | Add of aexp * aexp

datatype bexp = LE of aexp * aexp

datatype com = Assign of loc * aexp
              | Seq   of com * com
              | If    of bexp * com * com
              | While of bexp * com

type sigma = loc -> int

fun fix f x = f (fix f) x

```

Gehen Sie wie folgt vor:

- (a) Implementieren Sie die denotationale Semantik für arithmetische Ausdrücke:

```

val da : aexp -> sigma -> int

```

- (b) Implementieren Sie die denotationale Semantik für Boolesche Ausdrücke:

```

val db : bexp -> sigma -> bool

```

- (c) Implementieren Sie die Hilfsfunktion für Schleifen:

```

val gamma : (sigma -> bool) * (sigma -> sigma) ->
            (sigma -> sigma) -> (sigma -> sigma)

```

- (d) Implementieren Sie die denotationale Semantik für Kommandos:

```

val dc : com -> sigma -> sigma

```

**Aufgabe 8.7: Programmieren in IMP (5)** Sei die Prozedur

```
fun eval c n = dc c (fn l => if l="argument" then n else 0) "result"  
val eval : com -> int -> int
```

gegeben, die zu einem Kommando eine Prozedur  $int \rightarrow int$  liefert, die das Kommando mit dem in der Lokation `argument` übergebenen Argument ausführt und nach der Terminierung den Wert der Lokation `result` liefert.

Geben Sie ein Kommando  $c$  an, für das `eval` eine Prozedur liefert, die die Fakultätsfunktion berechnet. Denken Sie daran, dass IMP keine Multiplikation besitzt.