

---

 Übungen zur Vorlesung Formale Spezifikations- und Verifikationstechniken
 

---

**24. Aufgabe:** [Konfluenz und Termination für Regelsysteme über Grundtermen]

Es sei  $R = \{(l_k, r_k) \mid k = 1, \dots, n\}$  ein endliches Regelsystem über Grundtermen. Zeigen Sie:

1. Gibt es eine unendliche Kette, so gibt es eine Regel  $(l, r) \in R$ , so dass von  $r$  eine unendliche Kette ausgeht.
2. Gibt es eine unendliche Kette, so gibt es ein  $j$  mit  $1 \leq j \leq n$  und einen Grundterm  $t$ , so dass  $l_j \stackrel{+}{\Rightarrow} t$  und  $l_j$  ist Teilterm von  $t$ .
3. Es ist entscheidbar, ob  $R$  die Kettenbedingung erfüllt.
4. Entwickeln Sie Bedingungen, die lokale Konfluenz garantieren.

**25. Aufgabe:** [Knuth-Bendix-Ordnung]

Sei  $\varphi : F \cup V \rightarrow \mathbb{N}$  eine Gewichtsfunktion mit

$$\varphi(x) = \alpha > 0 \quad \text{für alle } x \in V \quad (1)$$

$$\varphi(f) \geq \alpha \quad \text{falls } f \text{ 0-stellig} \quad (2)$$

$$\varphi(f) > 0 \quad \text{falls } f \text{ 1-stellig} \quad (3)$$

$$\varphi(f) \geq 0 \quad \text{sonst} \quad (4)$$

Erweitere  $\varphi$  zu  $\varphi : \text{Term}(F, V) \rightarrow \mathbb{N}$  durch

$$\varphi(f(t_1, \dots, t_n)) = \varphi(f) + \sum_{i=1, \dots, n} \varphi(t_i)$$

Setze  $s > t$  gdw.  $\varphi(s) > \varphi(t)$  und  $|s|_x \geq |t|_x$  für alle  $x \in V$ . Dann heißt  $>$  Knuth-Bendix-Ordnung. Zeigen Sie, dass für jede Knuth-Bendix-Ordnung  $>$  gilt:

1.  $>$  ist strikter Anteil einer wohlfundierten Partialordnung
2.  $>$  ist verträglich mit der Substitution
3.  $>$  ist verträglich mit der Termersetzung

**26. Aufgabe:**

Seien

$$R_1 = \{F(0, 1, x) \rightarrow F(x, x, x)\}$$
$$R_2 = \{G(x, y) \rightarrow x, G(x, y) \rightarrow y\}.$$

1. Zeigen Sie:  $R_1$  und  $R_2$  sind terminierend.
2. Beweisen oder widerlegen Sie: Das Regelsystem  $R_1 \cup R_2$  ist terminierend.

**27. Aufgabe:**

Betrachten Sie den  $mu$ -Kalkül, bestehend aus den folgenden Regeln für beliebige  $X, Y \in \{m, i, u\}^*$ :

$$\left\{ \frac{Xi}{Xiu}, \frac{mY}{mYY}, \frac{XiiiY}{XuY}, \frac{XuY}{XY} \right\}$$

1. Ist das zugrundeliegende Reduktionssystem terminierend?
2. Gelten  $mi \rightarrow mu$ , bzw.  $mu \rightarrow mi$ ?

**Abgabe: bis 19.01.2006, per EMail an Bernd Strieder**