

Prof. Dr. Jürgen Giesl
René Thiemann

Übungen *Termersetzungssysteme* – Blatt 13

Abgabe am Mittwoch, den 28.7.2004, zu Beginn der Übung.

Aufgabe 1 (6 Punkte)

Wenden Sie den Algorithmus BASIC_COMPLETION auf die folgenden Termgleichungssysteme an. Wählen Sie dabei jeweils eine geeignete Reduktionsordnung \succ .

a) $f(x, y) \equiv g(x)$
 $f(x, y) \equiv g(y)$
 $g(s(x)) \equiv a$
 $h(x, y) \equiv s(x)$
 $h(x, x) \equiv x$

b) $f(f(x)) \equiv f(x)$
 $f(f(x)) \equiv g(x)$
 $g(f(x)) \equiv x$

c) $f(g(f(x))) \equiv g(f(x))$

Aufgabe 2 (4 Punkte)

Vervollständigen Sie die Termgleichungssysteme a) und b) aus Aufgabe 1 mit dem verbesserten Verfahren aus Abschnitt 6.2. Wenden Sie hierzu die Transformationsregeln aus Definition 6.2.2 in geeigneter Weise an. Die Sequenz der Transformationen muss dabei *fair* sein, d.h. für alle Regeln des finalen TES müssen die kritischen Paare einmal generiert worden sein.

Aufgabe 3 (2 Punkte)

Ein Termersetzungssystem \mathcal{R} heie *linksreduziert*, wenn für alle $l \rightarrow r \in \mathcal{R}$ gilt, dass l bzgl. $\mathcal{R} \setminus \{l \rightarrow r\}$ in Normalform ist. Ein Termersetzungssystem heie *Grundterm-*

ersetzungssystem, wenn für alle $l \rightarrow r \in \mathcal{R}$ gilt, dass $\mathcal{V}(l) = \emptyset$.

Zeigen Sie, dass jedes linksreduzierte und terminierende Grundtermersetzungssystem konfluent ist.

Aufgabe 4 (8+1 Punkte)

Das folgende Termgleichungssystem \mathcal{E} ist eine Variante des Termgleichungssystems für Gruppen (es wurde nur die dritte Gleichung gedreht). Die letzte Gleichung (*) ist eine Konsequenz der ersten drei und wurde hier direkt hinzugefügt, um die Aufgabe zu vereinfachen.

$$\begin{aligned} f(x, f(y, z)) &\equiv f(f(x, y), z) \\ f(x, e) &\equiv x \\ f(i(x), x) &\equiv e \\ i(f(x, y)) &\equiv f(i(y), i(x)) \quad (*) \end{aligned}$$

- a) Erzeugen Sie mit dem verbesserten Vervollständigungsverfahren ein zu \mathcal{E} äquivalentes, konvergentes TES \mathcal{R} . Nutzen Sie hierzu \succ_{LPOS} mit der Präzedenz $i \sqsupset f \sqsupset e$ und dem Status $\tau(f) = \langle 2, 1 \rangle$ als Reduktionsordnung. Um den Aufwand der Vervollständigung zu reduzieren, brauchen Sie keine kritischen Paare mit der Regel bilden, die aus Gleichung (*) entsteht.

Hinweis: \mathcal{R} enthält genau 9 Regeln aus Termen mit maximal 3 Funktionssymbolen und 3 Variablen. Die Regeln, die Sie erzeugen müssen, sind also eher klein. In einer optimalen Reduktionsfolge erzeugen Sie genau die benötigten Regeln, Sie brauchen also niemals **Reduziere-Links/Rechts** anwenden.

- b) Zeigen Sie, dass \mathcal{E} nicht die Klasse der Gruppen spezifiziert, indem Sie eine Gleichung finden, die in Gruppen gilt, jedoch nicht aus \mathcal{E} folgt.