Karlsruher Institut für Technologie Institut für Theoretische Informatik Prof. Dr. B. Beckert

Dr. Vladimir Klebanov

Formale Systeme, WS 2009/2010

Lösungen zum Übungsblatt 5

Dieses Blatt wurde in der Übung am 11.12.2009 besprochen.

Zu Aufgabe 1

- (a) (i) Nicht kollisionsfrei, da
 - x kommt in $\sigma(y)$ vor.
 - y kommt im Wirkungsbereich des Quantors $\forall x$ vor.
 - (ii) Kollisionsfrei, das zweite Auftreten von x (dort gebundene Variable!) wird nicht ersetzt.

$$\sigma(F) = \exists y (p(y, f(g(x), c)) \lor \forall x \exists z (f(z, c) \doteq f(c, x)))$$

(iii) Kollisionsfrei (das zweite Vorkommen von y wird nicht ersetzt)

$$\sigma(F) = p(x, g(x)) \to \forall x (q(f(x, g(y))) \lor \exists y (q(f(x, y))))$$

(b) (i) unifizierbar. Robinson ergibt:

$$\begin{array}{lll} \mu_0 = id & \mu(F) = q(f(f(\begin{tabular}{c} x,y),x)) & \mu_0(G) = q(f(f(\begin{tabular}{c} g(c),z),g(z))) \\ \mu_1 = \{x/g(c)\} & \mu_1(F) = q(f(f(g(c),\begin{tabular}{c} y),g(c))) & \mu_1(G) = q(f(f(g(c),\begin{tabular}{c} z),g(z))) \\ \mu_2 = \{x/g(c),y/z\} & \mu_2(F) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z))) \\ \mu_3 = \{x/g(c),y/c,z/c\} & \mu_3(F) = \mu_3(G) = q(f(f(g(c),c),g(c))) \end{array} & \mu_1(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z))) \\ \mu_1(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z))) \\ \mu_2(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z))) \\ \mu_3(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z))) \\ \mu_1(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z))) \\ \mu_2(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z)) \\ \mu_2(G) = q(f(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z)) \\ \mu_3(G) = q(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z) \\ \mu_3(G) = q(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z) \\ \mu_3(G) = q(f(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z) \\ \mu_3(G) = q(g(g(c),z),g(\begin{tabular}{c} z),g(z) \\ \mu_3(G$$

Man muss beachten, dass man weitere Ersetzungen nicht einfach zur Menge hinzunehmen kann, sondern auch auf die darin enthaltenen Terme anwenden muss.

Beispielsweise:
$$\mu_3 = \{x/\mathbf{z}, y/g(c)\} \circ \{z/\mathbf{c}\} = \{x/\mathbf{c}, y/g(c), z/c\}$$

(ii) Im ersten Schritt des Robinsonalgorithmus erhält man:

$$\mu_1 = \{x/f(y)\}\$$
 $\mu_1(F) = p(f(y), y)$
 $\mu_1(G) = p(f(y), f(f(y))$

Nun aber muss der Algorithmus abbrechen, weil $D(\{\mu(F), \mu(G)\}) = \{y, f(f(y))\}$ und die sind nicht unifizierbar, weil y eine Variable ist und in f(f(y)) auftritt.

(iii) unifizierbar. Der Robinsonalgorithmus mit Zwischenergebnissen:

$$\mu_0 = id \qquad \qquad \mu_0(F) = p(\boxed{x}, f(y, x)) \qquad \mu_0(G) = p(\boxed{f(y, c)}, f(g(z), f(g(z), c)))$$

$$\mu_1 = \{x/f(y, c)\} \qquad \qquad \mu_1(F) = p(f(y, c), f(\boxed{y}, x)) \qquad \mu_2(G) = p(f(y, c), f(\boxed{g(z)}, f(g(z), c)))$$

$$\mu_2 = \{x/f(g(z), c), y/g(z)\} \qquad \mu_2(F) = \mu_2(G) = p(f(g(z), c), f(g(z), f(g(z), c)))$$

Zu Aufgabe 2

- (a) $\theta = \{x/a, y/x\}, \ \sigma = \{v/f(u), u/z\}$ $\sigma \circ \theta = \{x/a, y/x, v/f(u), u/z\}$
- (b) $\theta = \{v/h(x,y), w/b, s/y\}, \ \sigma = \{x/d, y/d, r/f(v)\}\$ $\sigma \circ \theta = \{v/h(d,d), w/b, s/d, x/d, y/d, r/f(v)\}\$
- (c) $\theta = \{u/g(y,x), v/y, w/y\}, \sigma = \{u/d, x/b, y/f(v)\}\$ $\sigma \circ \theta = \{u/g(f(v), b), v/f(v), w/f(v), x/b, y/f(v)\}\$
- (d) $\theta = \{x/y, y/v\}, \ \sigma = \{x/a, y/b, v/u\}$ $\sigma \circ \theta = \{x/b, y/u, v/u\}$

Zu Aufgabe 3

(a) Gegeben sind:

$$\begin{split} & \mu_1 = \{x/y, r/y, u/y, v/f(z)\} \\ & \mu_2 = \{r/x, y/x, u/x, v/f(x), z/x\} \\ & \mu_3 = \{x/a, y/a, z/b, u/a, v/f(b), r/a\} \end{split}$$

Es ist klar, daß für i=1,2,3 gilt $\mu_i \geqslant \mu_i$ (siehe auch nächste Teilaufgabe). Für alle anderen Paare:

- $\mu_1 \geqslant \mu_2$ mit Substitution $\{y/x, z/x\}$
- $\mu_1 \geqslant \mu_3$ mit Substitution $\{y/a, z/b\}$
- $\mu_2 \not\ge \mu_3$, da die Substitution x/a und x/b gleichzeitig substituieren müßte
- $\mu_2 \not\ge \mu_1$, da die Substitution x/y und x/z gleichzeitig substituieren müßte
- $\mu_3 \not\ge \mu_1$, da die Substitution x/a und x/y gleichzeitig substituieren müßte
- $\mu_3 \not\ge \mu_2$, da die Substitution r/a und r/x gleichzeitig substituieren müßte
- (b) (i) Reflexivität: Es ist klar, daß $id \circ \theta = \theta$, also $\theta \ge \theta$ für alle θ .
 - (ii) Transitivität: $\theta \geqslant \sigma$ und $\sigma \geqslant \mu$ bedeutet die Existenz von σ_1, σ_2 so, daß $\sigma_1 \circ \theta = \sigma$ und $\sigma_2 \circ \sigma = \mu$. Nun gilt $(\sigma_2 \circ \sigma_1) \circ \theta = \sigma_2 \circ (\sigma_1 \circ \theta) = \sigma_2 \circ \sigma = \mu$. Die erste Gleichheit ergibt sich aus der Assoziativität, die anderen beiden aus der o.g. Existenzaussage. Damit haben wir bewiesen, daß eine Substitution existiert (nämlich $\sigma_2 \circ \sigma_1$), mit der $\theta \geqslant \mu$ für alle θ, σ, μ .
 - (iii) Keine Antisymmetrie: Sei $\theta = \{x/y\}$ und $\sigma = \{y/x\}$, offensichtlich $\theta \neq \sigma$. Allerdings gilt $\sigma \circ \theta = \sigma$ und damit $\theta \geqslant \sigma$. Analog gilt $\sigma \geqslant \theta$. Gegenbeispiel.¹

¹In einer früheren Version der Musterlösung hieß es, die Substitutionen $\{x/y\}$ und $\{x/z\}$ seien ein Gegenbeispiel. Das stimmt aber nicht. Man beachte: $\{y/z\} \circ \{x/y\} = \{x/z, y/z\} \neq \{x/z\}$.