

**Aufgabe 1** (*Semantik*)

(14 Punkte)

Zeigen Sie, daß die folgende Inferenzregel logisch korrekt ist:

$$\frac{D \vee f(s) \approx s' \quad C \vee f(t) \approx t'}{D \vee C \vee s \not\approx t \vee s' \approx t'}$$

wobei Prämissen und Konklusion (implizit allquantifizierte) Gleichungsklauseln sind und die beiden Prämissen keine gemeinsamen Variablen aufweisen.

**Aufgabe 2** (*Geordnete Resolution mit Selektion*)

(10 Punkte)

Sei  $\Sigma = (\Omega, \Pi)$  eine Signatur mit  $\Omega = \{a/0, b/0, f/1, g/1\}$  und  $\Pi = \{p/1, q/1, r/2\}$ . Sei  $N$  die folgende Klauselmenge:

$$\neg p(g(a)) \tag{1}$$

$$q(f(x)) \tag{2}$$

$$r(x, x) \tag{3}$$

$$\neg q(g(x)) \vee p(g(x)) \tag{4}$$

$$\neg r(a, z) \vee q(a) \vee p(f(z)) \tag{5}$$

$$\neg r(f(y), y) \vee \neg q(y) \vee \neg p(f(f(y))) \tag{6}$$

Wir gehen davon aus, daß die Ordnung  $\succ$  auf Grundatomen in einer Weise definiert ist, daß  $p(\dots) \succ q(\dots) \succ r(\dots)$ . Welche Literale in welchen Klauseln müssen von einer Selektionsfunktion  $S$  selektiert werden, damit  $N$  unter  $Res_{\Sigma}^{\succ}$  saturiert ist?

**Aufgabe 3** (*Tableaux*)

(16 Punkte)

Benutzen Sie semantische Tableaux, um nachzuweisen, daß die folgende Formelmenge unerfüllbar ist:

$$\forall x \left( \exists y p(x, y) \rightarrow \exists z p(f(x), z) \right) \\ p(a, a) \\ \neg \exists x p(f(f(a)), x)$$

(Hinweis: Quantoren erstrecken sich über die kürzeste folgende Teilformel, oder in anderen Worten,  $\exists y F \rightarrow \exists z G$  ist gleichbedeutend mit  $(\exists y F) \rightarrow (\exists z G)$ .)

**Aufgabe 4** (*E-Algebren*)

(8 + 8 = 16 Punkte)

Sei  $\Sigma = (\Omega, \emptyset)$  mit  $\Omega = \{a/0, b/0, f/1\}$ ; sei  $E$  die Menge von (implizit allquantifizierten) Gleichungen  $\{f(f(x)) \approx a\}$ .

**Teil (a)**

Geben Sie eine mögliche Ableitung für die Aussage  $E \vdash f(a) \approx a$  an.

**Teil (b)**

Ist das Universum der initialen  $E$ -Algebra  $T_\Sigma(\emptyset)/E$  endlich oder unendlich? Falls es endlich ist, aus wievielen Elementen besteht es dann?

**Aufgabe 5** (*Reduktionsordnungen*)

(10 Punkte)

Sei  $\Sigma$  eine beliebige Signatur. Die Ordnung  $\succ$  auf  $T_\Sigma(X)$  sei definiert durch

$$s \succ s' \text{ genau dann, wenn } |s| > |s'|$$

wobei  $|t|$  die Größe von  $t$ , also die Kardinalität von  $\text{pos}(t)$  bezeichnet. Ist  $\succ$  eine Reduktionsordnung? Geben Sie einen Beweis oder ein Gegenbeispiel.

**Aufgabe 6** (*Knuth-Bendix-Vervollständigung*)

(14 Punkte)

Sei  $\Sigma = (\Omega, \emptyset)$  mit  $\Omega = \{a/0, b/0, f/1, g/2, h/1\}$ , sei  $\succ$  die LPO mit der Präzedenz  $h > g > f > b > a$ , und sei  $E$  die folgende Gleichungsmenge:

$$f(x) \approx g(h(x), x) \quad (1)$$

$$g(a, b) \approx b \quad (2)$$

$$h(b) \approx a \quad (3)$$

Wandeln Sie  $E$  durch Knuth-Bendix-Vervollständigung in eine äquivalente Menge  $R$  von Termersetzungsregeln um, so daß  $R$  konvergent ist und  $\rightarrow_R \subseteq \succ$ .