

Übungen zur Vorlesung Logik  
Blatt 7

Jun.-Prof. Dr. Roland Meyer

Abgabe bis 19. Juli 2013, 12:00 Uhr

**Aufgabe 7.1** [Prädikatenlogische Tableaux]

Bestimmen Sie mittels Tableaux, ob

- a) die Formel  $\forall z \exists x \exists y p(x, y, z)$  erfüllbar ist.  
 b) die Formel  $\forall x \forall y ((p(x, y) \wedge q(x)) \rightarrow \exists y q(y))$  eine Tautologie ist.

**Aufgabe 7.2** [Entscheidbare Theorien]

Es sei  $T$  eine rekursiv entscheidbare Theorie. Zeigen Sie, dass es ein rekursiv aufzählbares Axiomensystem gibt, das  $T$  erzeugt.

**Aufgabe 7.3** [Das System  $\mathcal{F}$ ]

Zeigen Sie:

- a)  $\forall x [p(x, y)], y = z \vdash_{\mathcal{F}} \forall x [p(x, z)]$ .  
 b)  $\forall x [p(x) \rightarrow q(x)], \forall x [p(x)] \vdash_{\mathcal{F}} q(f(a))$

**Aufgabe 7.4** [Theorie der Gleichheit]

Betrachten Sie eine Signatur  $S$ , die nur Funktionssymbole umfasst. Die Theorie der Gleichheit  $T_{\Sigma_E}$  ist durch das folgende Axiomensystem  $\Sigma_E$  definiert:

$$\begin{aligned} \forall x. x = x \quad \forall x \forall y. x = y \rightarrow y = x \quad \forall x \forall y \forall z. x = y \wedge y = z \rightarrow x = z \\ \forall x_1 \dots \forall x_n \forall y_1 \dots \forall y_n. \bigwedge_{i=1}^n x_i = y_i \rightarrow f(x_1, \dots, x_n) = f(y_1, \dots, y_n), \end{aligned}$$

wobei  $f/n \in S$ . Entwickeln Sie ein Verfahren, das für eine quantorenfreie und geschlossene Formel  $A$  entscheidet, ob  $A \in T_{\Sigma_E}$  gilt. Zum Beispiel sollte der Algorithmus folgende Rückgaben liefern:

$$\begin{aligned} a = b \wedge f(a) = f(g(b)) \rightarrow f(b) = f(g(a)) \in T_{\Sigma_E} \\ a = b \wedge \neg(f(a) = f(b)) \notin T_{\Sigma_E}. \end{aligned}$$

**Abgabe: bis 19. Juli 2013, 12:00 Uhr im Kasten neben Raum 34/401.4**