

Prof. Dr. Sándor Fekete  
Dr. Laura Heinrich-Litan

## Logik für Informatiker\*

### Übung 7 vom 15.12.04

(Abgabe bis zum 22.12.2004, 9:45 durch Einwurf in den Übungskasten im vierten Stock des Forumsgebäudes)

#### Aufgabe 1 (Aussagen):

$R$  sei ein zweistelliges Relationszeichen in der elementaren Sprache  $L$ . Geben Sie Aussagen  $\varphi_R, \varphi_{IR}, \varphi_S, \varphi_{AS}, \varphi_K, \varphi_L$  und  $\varphi_T$  aus  $L$  an, die ausdrücken, dass  $R$  reflexiv, irreflexiv, symmetrisch, antisymmetrisch, konnex, linear bzw. transitiv ist.

(20 Punkte)

#### Aufgabe 2 (Theorie einer Äquivalenzrelation):

Zeigen Sie, dass die Axiome der Theorie  $T_{\text{Äq}} = \{\varphi_R, \varphi_S, \varphi_T\}$  einer Äquivalenzrelation voneinander unabhängig sind. (Bezeichnungen wie in der Aufgabe 1.)

(15 Punkte)

#### Aufgabe 3 (Negation von Ausdrücken):

Bilden Sie die Negation der folgenden Ausdrücke, so dass  $\neg$  höchstens noch vor Atomformeln steht.

- $\forall x \exists y \forall z [R(x, z) \vee (R(y, z) \rightarrow ((R(x, y) \rightarrow R(z, x)) \vee R(z, y)))]$ ;
- $\forall x \exists y \exists z (x = y \wedge (x < y \vee z < x))$ ;
- $\exists z \forall x \exists y (\neg R(x, y) \leftrightarrow R(x, y) \vee R(y, z))$ ;
- $\forall z [\exists x (z < x) \rightarrow \exists x (z < x \wedge \forall y (z < y \rightarrow y < x \vee y = x))]$ ;
- $\forall x \forall y [R(x, y) \rightarrow \exists z (R(x, z) \wedge R(z, y))]$ .

(25 Punkte)

---

\*Prädikate für alle!