



## 6. Übungsblatt zu FGdI 2

### Gruppenübung

#### Aufgabe G1

- (a) Leiten Sie die folgenden Sequenzen her:
- (i)  $\forall x \forall y (Rxy \vee Py), \exists x \neg Px \vdash \exists x \forall y Ryx$
  - (ii)  $\exists x (P(x) \wedge \forall y (P(y) \rightarrow y = x)), \forall x (Q(x) \rightarrow P(x)) \vdash \exists x \forall y (Q(y) \rightarrow y = x)$
  - (iii)  $\vdash \exists x (P(x) \rightarrow \forall y P(y))$
- (b) Beweisen Sie *semantisch* die Korrektheit der folgenden Regel:

$$\frac{\Gamma, \varphi(c/x) \vdash \Delta, \psi(c/x)}{\Gamma \vdash \Delta, \forall x (\varphi \rightarrow \psi)} \quad \text{wobei } c \text{ nicht in } \Gamma, \Delta, \varphi, \psi \text{ vorkommt.}$$

- (c) Was geht schief, wenn man in den Regeln ( $\forall R$ ) und ( $\exists L$ ) die Bedingung weglässt, dass die Konstante nirgendwo vorkommt? Finden sie eine ungültige Sequenz, die man mit den inkorrekten, zu starken Regeln ableiten könnte.
- (d) Beweisen Sie *semantisch* die Korrektheit der folgenden Regel:

$$\frac{\Gamma \vdash \Delta, \forall x Rxfx}{\Gamma \vdash \Delta, \forall x \exists y Rxy}$$

Beachten Sie, dass sich diese Regel nicht in  $\mathcal{SK}^\neq$  (auch nicht in  $\mathcal{SK}$ ) herleiten lässt (warum?).

#### Aufgabe G2

- (a) Für eine Klasse  $L$  von FO-Sätzen gelte die folgende „Endliche-Modell-Eigenschaft“:  
Jeder erfüllbare Satz  $\varphi \in L$  hat ein endliches Modell.  
Argumentieren Sie, dass Erfüllbarkeit für Sätze aus  $L$  entscheidbar ist.  
Hinweis: Man erinnere sich, dass eine Menge entscheidbar ist, falls man die Menge selbst und auch ihr Komplement aufzählen kann (warum?). Diesen Sachverhalt kann man für  $\text{SAT}(L)$  und  $L \setminus \text{SAT}(L)$  ausnutzen.
- (b) Zeigen Sie, dass Erfüllbarkeit für universell-pränexe FO-Sätze in einer Symbolmenge ohne Funktionssymbole (nur Relationen und Konstanten) entscheidbar ist.  
Hinweis: Man überlege sich, zunächst für Sätze ohne Gleichheit, wie deren Herbrand-Modelle aussehen.

### Aufgabe G3

Seien  $R$  und  $E$  zweistellige Relationssymbole und  $\Phi$  die Formelmenge:

- (1)  $\forall x Exx$ ,
- (2)  $\forall x \forall y (Exy \rightarrow Eyx)$ ,
- (3)  $\forall x \forall y \forall z ((Exy \wedge Eyz) \rightarrow Exz)$ ,
- (4)  $\forall x \forall y (\neg Exy \rightarrow \exists z (\neg Exz \wedge \neg Eyz \wedge Rxz \wedge \neg Ryz))$ ,
- (5)  $\forall x \forall y (Rxy \rightarrow Ryx)$ ,
- (6)  $\forall x \forall y (Exy \rightarrow \neg Rxy)$ ,
- (7)  $\forall x \exists y Rxy$ ,
- (8)  $\exists x \forall y (\neg Exy \rightarrow Rxy)$ .

- (a) (1)–(3) besagen, dass  $E$  eine Äquivalenzrelation ist. Was ist die anschauliche Bedeutung der Formeln (4)–(8), wenn man  $E$  als (Modellierung der) Gleichheit betrachtet? Können Sie ein kleinstmögliches Modell von (1)–(7) angeben?
- (b) Wandeln Sie die Formeln aus  $\Phi$  in Skolemnormalform um.
- (c) Zeigen Sie mit Hilfe der Resolutionsmethode, dass  $\Phi$  unerfüllbar ist.