

## Übung zu Logik

Bearbeiten Sie diese Aufgaben bis zur nächsten Übung am Freitag, 14. Dezember, um 11:50 Uhr. Die Lösungen werden in der Übung besprochen.

### Aufgabe 1 Prädikatenlogik mit Gleichheit

Wir betrachten nun eine Erweiterung der Prädikatenlogik: Sind  $t_1$  und  $t_2$  Terme, so sei  $t_1 = t_2$  eine zulässige Formel. Für eine Struktur  $\mathcal{A}$  sei der Wahrheitswert  $\mathcal{A}(t_1 = t_2) = 1$  genau dann, wenn  $\mathcal{A}(t_1) = \mathcal{A}(t_2)$ , also die Auswertung von  $t_1$  und  $t_2$  unter  $\mathcal{A}$  dasselbe Element des Universums ergibt. Prädikatenlogik mit Gleichheit ist ausdrucksmächtiger als normale Prädikatenlogik.

- (a) Finden Sie eine Formel der *Prädikatenlogik mit Gleichheit*, so dass die Grundmenge jeder Struktur, die Modell von  $F$  ist, ...
- (i) ... *genau* zwei Elemente hat.
  - (ii) ... eine gerade endliche Anzahl von Elementen hat oder unendlich ist.

Hinweis: Für (ii) muss man ausdrücken, dass jeweils zwei Elemente ein "Paar" bilden, d.h. in einer binären Relation enthalten sind.

- (b) In der Mathematik wird die Summe mit Hilfe folgender zwei Gleichungen charakterisiert:

$$x + 0 = x \quad \text{und} \quad x + s(y) = s(x + y)$$

Dabei ist  $s(x)$  der "Nachfolger" von  $x$ , d.h.  $x + 1$ . In der Prädikatenlogik mit Gleichheit können wir diese zwei Gleichungen so übersetzen, dass wir eine Formel erhalten, die die Summe eindeutig in Form eines *Prädikats* charakterisiert, z.B. so:

$$F = \forall x \text{ Sum}(x, 0, x) \quad \wedge \quad \forall x \forall y \forall z ( \text{Sum}(x, y, z) \rightarrow \text{Sum}(x, s(y), s(z)) ) \\ \wedge \quad \forall x \forall y \forall z \forall w ( ( \text{Sum}(x, y, z) \wedge \text{Sum}(x, y, w) ) \rightarrow z = w )$$

$F$  charakterisiert die Summe in folgendem Sinne: Unter der Annahme, dass das Universum die natürlichen Zahlen sind, die Konstante 0 als die Zahl 0 interpretiert wird und  $s$  die Nachfolgerfunktion ist, ist eine Struktur  $\mathcal{A}$  genau dann Modell von  $F$ , wenn  $\text{Sum}^{\mathcal{A}}(x, y, z)$  genau die Tripel  $(x, y, z)$  enthält, so dass  $x + y = z$  gilt.

(i) Das Produkt wird durch die Gleichungen

$$x \cdot 0 = 0 \quad \text{und} \quad x \cdot s(y) = x \cdot y + x$$

definiert. Stellen Sie eine Formel auf, die (analog zu  $F$ ) das Produkt eindeutig charakterisiert. (Dazu benötigen Sie die Charakterisierung der Summe, d.h. Sie können  $F$  wiederverwenden.)

(ii) Stellen Sie Formeln auf, mit denen (unter Verwendung von Produkt und Summe) die folgenden Prädikate charakterisiert werden:

- die Teilereigenschaft, d.h.  $Teiler(x, y)$  soll genau dann gelten, wenn  $y$  die Zahl  $x$  teilt;
- die Primzahleigenschaft, d.h.  $Prim(x)$  soll genau dann gelten, wenn  $x$  eine Primzahl ist;
- eine Vergleichsrelation, d.h.  $Kleiner(x, y)$  soll genau dann gelten, wenn  $x < y$  ist.

(iii) Stellen Sie eine Formel auf, die ausdrückt, dass es unendlich viele Primzahlen gibt. Verwenden Sie dazu die in (b) benutzten Prädikate.

### Aufgabe 2    Äquivalenzgesetze

Beweisen Sie durch Äquivalenzumformungen, dass die folgenden prädikatenlogischen Formeln  $F$  und  $G$  äquivalent sind. Geben Sie die von Ihnen verwendeten Gesetze an.

$$\begin{aligned} F &= \forall x \exists y ((P(x, f(z)) \wedge Q(y)) \vee (P(x, f(z)) \wedge \neg \forall y R(y))) \\ G &= \forall x \exists u \exists y ((\neg R(u) \vee Q(y)) \wedge P(x, f(z))) \end{aligned}$$

### Aufgabe 3    Normalformen

Sei  $F = \forall y \neg ((P(b, g(x)) \vee \forall x Q(f(x))) \wedge R(y))$ . Formen Sie  $F$  in eine zu  $F$  erfüllbarkeitsäquivalente Aussage  $G$  in Skolemform um, indem Sie die Schritte ausführen, die in den Vorlesungsfolien *Normalformen* (Seiten 7 und 8) angegeben sind. Geben Sie in jedem Umformungsschritt an, ob die beiden Formeln äquivalent oder nur erfüllbarkeitsäquivalent sind. Geben Sie am Schluss die Matrix von  $G$  in Klauselform an.

### Aufgabe 4    Normalformen II

Sei  $F$  eine Formel der Prädikatenlogik. Geben Sie ein Verfahren an, das aus  $F$  eine Formel  $G$  konstruiert mit folgenden Eigenschaften:

- (i)  $G$  ist in Pränexform, und alle Quantoren in  $G$  sind existenziell.
- (ii)  $G$  ist gültig genau dann, wenn  $F$  gültig ist.

Beweisen Sie, dass Ihr Verfahren die Eigenschaften (i) und (ii) erfüllt.