

## Diskrete Mathematik

### Übung 13

#### 13.1 Strukturen und Modelle (★)

(8 Punkte)

a) Welche der folgenden (passenden) Strukturen sind Modelle für die Formel

$$F := \forall x \forall y \forall z (P(f(x, y), x) \wedge P(f(x, y), y) \wedge (\neg P(x, y) \rightarrow \neg P(x, f(y, z)))) ?$$

- i)  $U^A = \mathbb{N} - \{0\}$ ,  $f^A(x, y) = x \cdot y$ ,  $P^A(x, y) = 1 \iff y \mid x$
- ii)  $U^A = \mathbb{N} - \{0\}$ ,  $f^A(x, y) = x^y$ ,  $P^A(x, y) = 1 \iff y \mid x$
- iii)  $U^A = \mathcal{P}(\mathbb{N})$ ,  $f^A(A, B) = A \cap B$ ,  $P^A(A, B) = 1 \iff A \subseteq B$

Dabei ist  $\mid$  die Teilbarkeitsrelation. Beweisen Sie Ihre Antworten. (3 Punkte)

b) Geben Sie für die Formel  $F := \forall x \exists y (P(x, y) \wedge \neg P(f(x), y) \wedge Q(y, z))$  eine Struktur an, die

- i) passend und ein Modell für  $F$  ist.
- ii) passend und kein Modell für  $F$  ist.
- iii) nicht passend zu  $F$  ist. (3 Punkte)

c) Geben Sie jeweils eine Formel der Prädikatenlogik an, die

- i) gültig ist.
- ii) unerfüllbar ist. (2 Punkte)

#### 13.2 Bestimmung der Freien Variablen einer Formel (★)

Markieren Sie alle freien Vorkommen von Variablen in den folgenden Formeln:

- i)  $\forall x \forall y (P(x, y) \vee P(x, z))$
- ii)  $\forall x (\exists x P(x) \wedge P(x)) \vee P(x)$
- iii)  $\forall x (\exists y P(y, x) \vee \exists z Q(x, f(z)))$

#### 13.3 Pränexform (★)

Gegeben sei die Formel

$$F := \forall z \exists y (P(x, g(y), z) \vee \neg \forall x Q(x)) \wedge \neg \forall z \exists x \neg R(f(x, z), z).$$

Formen Sie  $F$  in eine bereinigte Pränexform um.

### 13.4 Prädikatenlogik mit Identität

(6 Punkte)

In dieser Aufgabe betrachten wir *Prädikatenlogik mit Identität*. Dazu erweitern wir Syntax und Semantik der Prädikatenlogik wie folgt:

**Syntax:** Wenn  $t_1$  und  $t_2$  Terme sind, dann ist  $(t_1 = t_2)$  eine Formel.

**Semantik:** Wenn  $F$  von der Form  $(t_1 = t_2)$  für Terme  $t_1$  und  $t_2$  ist, dann ist genau dann  $\mathcal{A}(F) = 1$ , wenn  $\mathcal{A}(t_1) = \mathcal{A}(t_2)$ .

- a)  $(\star \star)$  Sei  $F := \forall x \forall y (x = y)$  und  $G := \exists x \exists y \neg(x = y)$ . Finden Sie jeweils eine Bedingung an eine Struktur  $\mathcal{A}$ , welche notwendig und hinreichend dafür ist, dass  $\mathcal{A}$  ein Modell für  $F$  beziehungsweise für  $G$  ist. (4 Punkte)
- b)  $(\star \star)$  Finden Sie eine Formel  $F$  mit Identität, sodass für jede zu  $F$  passende Struktur  $\mathcal{A}$  gilt:  $\mathcal{A}(F) = 1 \iff |U^{\mathcal{A}}| \geq 3$  (2 Punkte)

### 13.5 Folgerungen $(\star \star)$

Seien  $F$  und  $G$  beliebige prädikatenlogische Formeln. Welche dieser Folgerungen gelten?

- a)  $\models F \vee \exists y \neg F$
- b)  $\exists x F \wedge \exists y G \models F \wedge G$
- c)  $\{\forall x F, \forall y G\} \models F \wedge G$

### 13.6 Der Barbier von Zürich $(\star)$

Verwenden Sie Theorem 6.10 um zu zeigen, dass es in Zürich keinen männlichen Barbier gibt, der genau die Männer in Zürich rasiert, die sich nicht selbst rasieren.

### 13.7 Die Übung 13 $(\star \star \star)$

Beweisen Sie folgende Aussage über Personen, die die Vorlesung Diskrete Mathematik besuchen:

Es gibt eine Person für welche gilt, dass, falls diese Person Übung 13 löst, alle Personen Übung 13 lösen.

- a) Sei  $U$  die Menge aller Personen, die die Vorlesung Diskrete Mathematik besuchen. Sei weiter  $P$  das Prädikat, dass angibt ob eine Person aus  $U$  die Übung 13 löst. Schreiben sie mit Hilfe von  $P$  die obigen Aussage als eine prädikatenlogische Formel  $F$ .
- b) Zeigen Sie, dass  $F$  eine Tautologie ist (d.h. insbesondere für beliebige  $U$  und  $P$  gilt).
- c) Finden Sie eine weitere (interessante) Interpretation von  $F$ , indem sie  $U$  und  $P$  entsprechend definieren.

**keine Abgabe**