

# Theoretische Informatik und Logik

## 9. Übungsblatt

Sommersemester 2018

Die folgenden Aufgaben werden nicht in den Übungen besprochen und dienen der Selbstkontrolle.

### Aufgabe Q

Geben Sie für die Formel

$$F = \forall x. \exists y. (p(c_1, z) \wedge (q(x, c_2, z) \vee p(c_2, y))),$$

wobei  $c_1, c_2$  Konstanten sind, folgendes an:

- die Menge aller Teilformeln;
- die Menge aller Terme;
- die Menge aller Variablen, mit Unterscheidung freier und gebundener Variablen;
- ein Interpretation  $\mathcal{I}$  und eine Zuweisung  $\mathcal{Z}$  für  $\mathcal{I}$ , so dass  $\mathcal{I}, \mathcal{Z} \models F$ .

### Aufgabe R

Zeigen Sie die folgenden Aussagen:

- Es gilt  $\{F\} \models G$  genau dann, wenn  $F \rightarrow G$  allgemeingültig ist.
- Es gilt  $\{F_1, \dots, F_k\} \models G$  genau dann, wenn  $\bigwedge_{i=1}^k F_i \rightarrow G$  allgemeingültig ist.

### Aufgabe S

Seien  $F, G$  Formeln und  $x$  eine Variable. Zeigen Sie, dass dann gilt

$$\exists x. (F \rightarrow G) \equiv \forall x. F \rightarrow \exists x. G.$$

### Aufgabe 1

Welche der angegebenen Strukturen sind Modelle der folgenden Formel?

$$\forall x. p(x, x) \wedge \forall x, y. ((p(x, y) \wedge p(y, x)) \rightarrow x \approx y) \wedge \forall x, y, z. ((p(x, y) \wedge p(y, z)) \rightarrow p(x, z))$$

- $\mathcal{I}_1$  mit Grundmenge  $\mathbb{N}$  und  $p^{\mathcal{I}_1} = \{(m, n) \mid m < n\}$ ;
- $\mathcal{I}_2$  mit Grundmenge  $\mathbb{N}$  und  $p^{\mathcal{I}_2} = \{(n, n+1) \mid n \in \mathbb{N}\}$ ;
- $\mathcal{I}_3$  mit Grundmenge  $\mathbb{N}$  und  $p^{\mathcal{I}_3} = \{(m, n) \mid m \text{ teilt } n\}$ ;
- $\mathcal{I}_4$  mit Grundmenge  $\Sigma^*$  für ein Alphabet  $\Sigma$  und  $p^{\mathcal{I}_4} = \{(x, y) \mid x \text{ ist Präfix von } y\}$ ;
- $\mathcal{I}_5$  mit Grundmenge  $2^M$  für eine Menge  $M$  und  $p^{\mathcal{I}_5} = \{(X, Y) \mid X \subseteq Y\}$ .

## Aufgabe 2

- a) Geben Sie je eine erfüllbare Formel in Prädikatenlogik mit Gleichheit an, so dass alle Modelle
- (a) höchstens drei,
  - (b) mindestens drei,
  - (c) genau drei
- Elemente in der Grundmenge besitzen.
- b) Geben Sie je eine erfüllbare Formel in Prädikatenlogik mit Gleichheit an, so dass das zweistellige Relationensymbol  $\rho$  in jedem Modell als der Graph einer
- (a) injektiven Funktion,
  - (b) surjektiven Funktion,
  - (c) bijektiven Funktion
- interpretiert wird.
- (Der Graph einer Funktion  $f: A \rightarrow B$  ist die Relation  $\{(x, y) \in A \times B \mid f(x) = y\}$ .)

## Aufgabe 3

Welche der folgenden Aussagen sind wahr? Begründen Sie Ihre Antwort.

- a) Sind  $\Gamma$  und  $\Gamma'$  Mengen von prädikatenlogischen Formeln, dann folgt aus  $\Gamma \subseteq \Gamma'$  und  $\Gamma \models F$  auch  $\Gamma' \models F$ .
- b) Jede aussagenlogische Formel ist eine prädikatenlogische Formel.
- c) Eine prädikatenlogische Formel  $F$  ist genau dann allgemeingültig, wenn  $\neg F$  unerfüllbar ist.
- d) Es gilt

$$\{\forall x, y. (\rho(x, y) \rightarrow \rho(y, x)), \forall x, y, z. ((\rho(x, y) \wedge \rho(y, z)) \rightarrow \rho(x, z))\} \models \forall x. \rho(x, x).$$

## Aufgabe 4

Formalisieren Sie Bertrand Russells Barbier-Paradoxon

*Der Barbier rasiert genau diejenigen Personen, die sich nicht selbst rasieren.*

als eine prädikatenlogische Formel und zeigen Sie, dass diese unerfüllbar ist.