

## Probeklausur Mathematische Logik

### Aufgabe 1:

7 Punkte

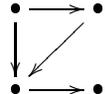
Welche der folgenden Klassen von Graphen sind FO-axiomatisierbar, welche endlich axiomatisierbar? Begründen Sie ihre Antworten und geben Sie gegebenenfalls ein Axiomensystem an.

$K_1$  = die Klasse aller vollständigen Graphen. (Ein Graph heißt vollständig, wenn jeder Knoten mit jedem anderen Knoten verbunden ist.)

$K_2$  = die Klasse aller Graphen mit Durchmesser 3. (Der Durchmesser eines Graphen ist der maximale Abstand zweier Punkte.)

$K_3$  = die Klasse aller Graphen, welche einen Kreis der Länge 5 enthalten.

$K_4$  = die Klasse aller endlichen Graphen in  $K_3$ .

$K_5$  = die Klasse aller Graphen, welche zu  isomorph sind.

$K_6$  = die Klasse aller Graphen, welche zu  $(\mathbb{N}, E)$  isomorph sind, wobei  $E = \{(m, n) : m + 1 = n \text{ oder } m - 1 = n\}$  ist.

$K_7$  = die Klasse aller Graphen, in denen jeder Knoten höchstens endlich viele Nachbarn hat.

*Hinweis:* Benutzen Sie den Kompaktheitssatz.

### Aufgabe 2:

4 Punkte

Sei  $f$  ein einstelliges Funktionssymbol.

- (a) Sei  $K_1$  die Klasse der  $\{f\}$ -Strukturen mit der Eigenschaft, dass  $|Bild(f)| = p$  für eine Primzahl  $p \in \mathbb{N}$  ist. Zeigen Sie mit Hilfe des Satzes von Ehrenfeucht-Fraïssé, dass  $K_1$  nicht endlich axiomatisierbar ist.
- (b) Sei  $K_2$  die Klasse der  $\{f\}$ -Strukturen mit der Eigenschaft, dass es für alle Elemente  $a$  ein  $n \in \mathbb{N}$  gibt derart, dass  $f^n(a) = a$  ist. Zeigen Sie mit Hilfe des Kompaktheitssatzes, dass  $K_2$  nicht axiomatisierbar ist.

### Aufgabe 3:

3 Punkte

Sei  $f$  ein 2-stelliges Funktionssymbol und  $P$  ein 2-stelliges Relationssymbol. Gegeben sei die  $\{P, f\}$ -Formel  $\psi := \forall z[(fzx = y) \wedge (\forall x \forall y (Pxy \wedge Pyz) \rightarrow Pzz)]$ .

- (a) Bilden Sie  $\psi[x/z, y/z, z/fxx]$ .
- (b) Geben Sie eine zu  $\psi$  äquivalente Formel  $\varphi$  in Pränex-Normalform an.
- (c) Transformieren Sie  $\varphi$  zu einer Formel in Skolem-Normalform.

**Aufgabe 4:**

3 Punkte

Gegeben sei die Struktur  $\mathfrak{A} := (\{0, 1\}, +, 1)$ , wobei  $+$  als die Addition (mod 2) interpretiert sei, sowie die Formel  $\psi := \exists x \forall y (y + y = x + 1 \wedge \exists z (y + z = x))$ .

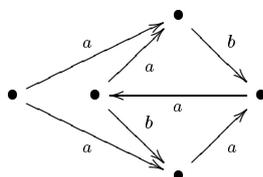
- (a) Geben Sie den Spielgraphen für das Auswertungsspiel auf  $\mathfrak{A}$  und  $\psi$  an.
- (b) Geben Sie für einen der beiden Spieler eine Gewinnstrategie an. (Gewinnstrategien beginnen an der Wurzel!)

**Aufgabe 5:**

6 Punkte

Gegeben sei ein Transitionssystem  $T = (S, E_a, E_b, P, Q)$ , wobei  $E_a, E_b$  zweistellige und  $P, Q$  einstellige Relationssymbole seien.

- (a) Definieren Sie folgende Mengen mittels FO-Formeln.
- (i) Die Menge aller Knoten von denen ein  $aba$ -Pfad ausgeht.
- (ii) Die Menge aller Knoten an denen  $P$  gilt,  $Q$  aber nicht, mit mindestens zwei  $a$ -Nachfolgern an denen  $P$  gilt und genau einem  $b$ -Nachfolger an dem  $Q$  nicht gilt.
- (b) Definieren Sie folgende Mengen mittels  $RA$ -Ausdrücken.
- (i) Die Menge aller Knoten mit einem  $a$ -Vorgänger und einem  $b$ -Nachfolger.
- (ii) Die Menge aller Knoten, von denen ein  $bba$ -Pfad ausgeht, auf dem die Knotenbeschriftung  $(\{P, \neg Q\}, \{P, Q\}, \{Q, \neg P\}, \{\neg P, \neg Q\})$  auftritt. (Das bedeutet, der erste Knoten auf dem Pfad ist mit  $P, Q$  beschriftet, der nächste mit  $Q, \neg P$  usw. )
- (c) Gegeben sei folgendes Transitionssystem:



Geben Sie für jede der folgenden Formeln bzw.  $RA$ -Ausdrücke die definierte Menge von Knoten an und beschreiben Sie die Bedeutung der Formeln.

- (i)  $\psi(x) := \exists y \exists y' \exists z E_a xy \wedge E_b xy' \wedge y \neq y' \wedge E_b yz \wedge E_a y'z$ .
- (ii)  $\pi_1 \sigma_2 =_3 \sigma_4 =_5 \sigma_1 =_6 (E_a \times E_b \times E_a)$ .

**Aufgabe 6:**

5 Punkte

- (a) Formulieren Sie den Resolutionssatz. Erläutern Sie die dabei auftretenden Begriffe.
- (b) Wie verwendet man AL-Resolution um nachzuweisen, dass  $\{\psi_1, \dots, \psi_n\} \models \psi$ , für AL-Formeln  $\psi_1, \dots, \psi_n, \psi$ .
- (c) Zeigen Sie mit Hilfe der Resolutionsmethode, dass  $\{Y \rightarrow X, U \wedge W \rightarrow Y, V \rightarrow U\} \models W \wedge V \rightarrow X$ .

**Aufgabe 7:**

8 Punkte

(a)  $\varphi, \psi, \vartheta$  seien aussagenlogische Formeln. Beweisen oder widerlegen Sie:

(i)  $\varphi \wedge (\varphi \vee \psi) \equiv \psi$ .

(ii)  $(\varphi \leftrightarrow \psi) \leftrightarrow \vartheta \equiv \varphi \leftrightarrow (\psi \leftrightarrow \vartheta)$ .

(iii)  $(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \vartheta \equiv (\varphi \rightarrow \vartheta) \vee (\psi \rightarrow \vartheta)$ .

(b) Geben Sie eine aussagenlogische Formel  $\psi(X_3, \dots, X_0)$  an, so dass  $\mathfrak{J}(\psi) = 1$  gdw. die Dualzahl  $\mathfrak{J}(X_3)\mathfrak{J}(X_2)\mathfrak{J}(X_1)\mathfrak{J}(X_0)$  durch 3 teilbar ist.(c) Geben Sie eine aussagenlogische Formel  $\psi(X_n, \dots, X_0, Y_{n+1}, \dots, Y_0)$  an, so dass  $\mathfrak{J}(\psi) = 1$  gdw. die durch  $\mathfrak{J}(X_n) \dots \mathfrak{J}(X_0)$  gegebene Dualzahl um 1 kleiner ist als die durch  $\mathfrak{J}(Y_{n+1}) \dots \mathfrak{J}(Y_0)$  gegebene.

(d) Untersuchen Sie, ob die folgenden Systeme von Junktoren funktional vollständig sind.

(i)  $\{\wedge, \vee, 0, 1\}$

(ii)  $\{sel, 0, 1\}$ .

Dabei sei  $sel(u, v, w) = v$ , falls  $u = 0$ , und  $sel(u, v, w) = w$ , falls  $u = 1$ .**Aufgabe 8:**

5 Punkte

(a) Beschreiben Sie, was eine korrekte Sequenz ist. Was ist eine korrekte Ableitungsregel für Sequenzen?

(b) Beweisen Sie (semantisch) die Korrektheit folgender Regeln:

(i)

$$(S \Rightarrow) \frac{\Gamma, \psi(t) \rightarrow \Delta}{\Gamma, t = t', \psi(t') \Rightarrow \Delta}$$

(ii)

$$(\Rightarrow \wedge) \frac{\Gamma \Rightarrow \Delta, \psi \quad \Gamma \Rightarrow \Delta, \vartheta}{\Gamma \Rightarrow \Delta, \psi \wedge \vartheta}$$

(c) Beweisen oder widerlegen Sie mit Hilfe des Sequenzenkalküls die Gültigkeit folgender Formeln:

(i)  $((\varphi \wedge \psi) \rightarrow \neg\varphi) \rightarrow \psi$ .

(ii)  $\neg\exists x\psi(x) \rightarrow \forall x\neg\psi(x)$ .

**Aufgabe 9:**

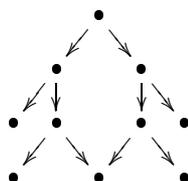
4 Punkte

(a) Zeigen Sie, dass die  $\tau_{ar}$ -Struktur  $\mathfrak{N} := (\mathbb{N}, +, \cdot, 0, 1)$  keine echten Substrukturen enthält.(b) Geben Sie alle Substrukturen von  $(\mathbb{Z}, +, -, 0)$  an.(c) Zeigen Sie, dass es keine  $\tau_{ar}$ -Struktur  $\mathfrak{A}$  gibt, so dass  $(\mathbb{N}, +, 0, 1) \subset \mathfrak{A} \subset (\mathbb{Z}, +, \cdot, 0, 1)$ .

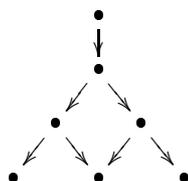
**Aufgabe 10:**

4 Punkte

$\mathfrak{A}$  :



$\mathfrak{B}$  :



- (a) Welches ist das kleinste  $m$ , so dass Spieler I das Spiel  $G_m(\mathfrak{A}, \mathfrak{B})$  gewinnt?
- (b) Finden Sie einen Satz  $\psi$  mit Quantorenrang  $m$ , so dass  $\mathfrak{A} \models \psi$  und  $\mathfrak{B} \models \neg\psi$ .

**Aufgabe 11:**

3 Punkte

Untersuchen Sie für die unten angegebenen Tripel  $(\mathfrak{A}, \mathfrak{B}, f : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B})$ , ob

- (a)  $f$  ein Homomorphismus
- (b)  $f$  ein Isomorphismus
- (c)  $f$  eine Einbettung von  $\mathfrak{A}$  in  $\mathfrak{B}$  ist.

Dabei sei:

- (i)  $\mathfrak{A} := (\mathbb{N}, \max, \min)$   
 $\mathfrak{B} := (\mathcal{P}(\mathbb{N}), \cup, \cap)$   
 $f(n) := \{0, \dots, n\}$
- (ii)  $\mathfrak{A} := (A, \cup, \cap)$  mit  $A :=$  Menge der endlichen Teilmengen von  $\mathbb{N}$   
 $\mathfrak{B} := (\mathbb{N}, \max, \min)$   
 $f(X) := |X|$
- (iii)  $\mathfrak{A} := (\mathbb{N} \times \mathbb{N}, Q)$  mit  $Q := \{(n, m) : n \text{ und } m \text{ sind teilerfremd}\}$   
 $\mathfrak{B} := (\mathbb{N}, P)$ , mit  $P := \{p : p \text{ ist Primzahl}\}$ .  
 $f(n, m) := (n \cdot m)! + 1$