

7. Übungsblatt Mathematische Logik

Abgabe: bis Dienstag, den 31. Mai um 16:00 Uhr online im [Moodle-Lernraum](#).

Übungen und Teilaufgaben, die mit ● markiert sind, sind freiwillig, sie werden nicht korrigiert und geben keine Punkte. Übungen, die mit * markiert sind, sind Bonusaufgaben. Der Inhalt aller Aufgaben ist für die Klausur relevant.

Aufgabe 1

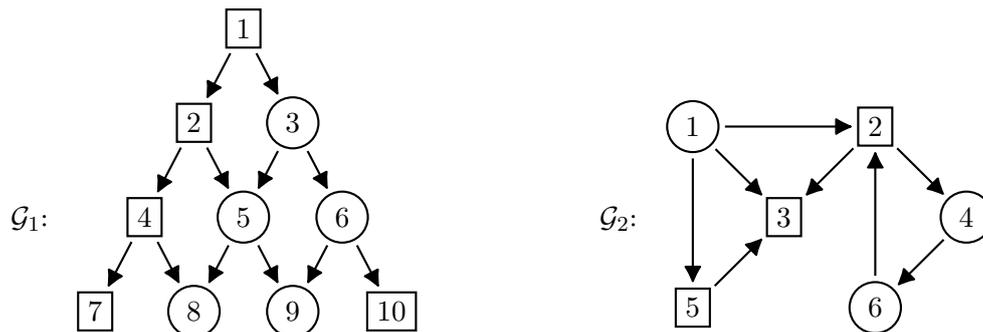
8 Punkte

Diese Aufgabe ist online im [Moodle-Lernraum](#) der Veranstaltung unter „eTest 7“ zu absolvieren.

Aufgabe 2

2 + 2 + 4 = 8 Punkte

Wir betrachten folgende Spielgraphen (eingekreiste Knoten gehören Spieler 0, rechteckige Knoten Spieler 1).



- Berechnen Sie (ohne Angabe von Zwischenschritten) die Gewinnregionen W_0 und W_1 von Spieler 0 und Spieler 1 in \mathcal{G}_1 und \mathcal{G}_2 .
- Sind die Spiele \mathcal{G}_1 und \mathcal{G}_2 fundiert? Sind sie determiniert? Begründen Sie Ihre Antwort. (Erinnerung: Ein Spiel heißt *fundiert*, wenn jede mögliche Partie endlich ist.)
- Beweisen Sie, dass jedes fundierte Spiel determiniert ist, sogar wenn der Spielgraph unendlich ist.

Aufgabe 3

4 Punkte

Sei $\mathfrak{A} := (A = \{1, 2, 3\}, P, Q, E)$ mit den einstelligen Relationen $P^{\mathfrak{A}} := \{3\}$ und $Q^{\mathfrak{A}} := \{1, 2\}$ sowie der zweistelligen Relation $E^{\mathfrak{A}} := \{2\} \times \{1, 3\}$. Betrachten Sie den Satz

$$\psi := \forall y (\neg P y \wedge Q y) \vee \exists x (E x x). \quad \in \text{FO}(\{P, Q, E\})$$

Geben Sie das Auswertungsspiel $\text{MC}(\mathfrak{A}, \psi)$ an und beantworten Sie, ob $\mathfrak{A} \models \psi$ gilt oder nicht, indem Sie eine Gewinnstrategie für einen der Spieler im Auswertungsspiel $\text{MC}(\mathfrak{A}, \psi)$ angeben.

Aufgabe 4

2 + 2 + 2 + 2 = 8 Punkte

Geben Sie FO-Formeln an, welche die jeweilige Relation bzw. Funktion in der angegebenen Struktur elementar definieren oder beweisen Sie, dass es keine solche Formel gibt.

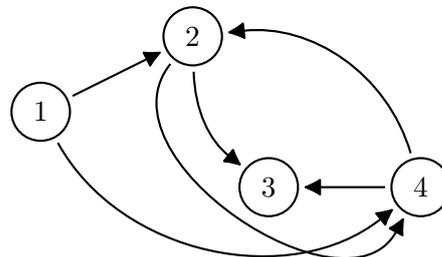
- (a) Die Konstante 1 in $(\mathbb{N}, +)$.
- (b) Die Konstante 1 in $(\mathbb{Z}, +)$.
- (c) Die Menge $\mathbb{Q} \setminus \{17\}$ in $(\mathbb{Q}, <)$.
- (d) Die Funktion $p: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, die jede natürliche Zahl n auf die nächste Primzahl $p \geq n$ abbildet, in $(\mathbb{N}, 0, 1, \cdot, <)$.

Aufgabe 5[•]

keine Punkte

Für eine Struktur $\mathfrak{A} = (A, \tau)$ bezeichnet $\text{Aut}(\mathfrak{A})$ die Menge aller Automorphismen auf \mathfrak{A} . Wir nennen \mathfrak{A} *starr*, wenn $\text{Aut}(\mathfrak{A}) = \{\text{id}_A\}$, d.h., wenn es auf \mathfrak{A} nur den trivialen Automorphismus id_A gibt.

- (a) Beweisen Sie folgende Aussage: Wenn in einer Struktur $\mathfrak{A} = (A, \tau)$ jedes Element $a \in A$ elementar definierbar ist, dann ist \mathfrak{A} starr.
- (b) Zeigen Sie jeweils, dass die folgenden Strukturen starr sind oder geben Sie einen Automorphismus an, der die Starrheit widerlegt.
 - (i) $(\mathbb{N}, \mathbb{P}, \cdot)$, wobei \mathbb{P} die Menge der Primzahlen ist
 - (ii) der folgende Graph $\mathcal{G} = (V, E)$:



- (c) Sei Σ ein endliches Alphabet und $\mathfrak{A} := (\Sigma^*, \circ)$, wobei Σ^* die Menge aller endlichen Wörter über Σ ist und \circ die Funktion ist, die zwei Wörter auf ihre Konkatenation abbildet.

Geben Sie alle Automorphismen $\text{Aut}(\mathfrak{A})$ auf \mathfrak{A} an und zeigen Sie insbesondere, dass es außer den von Ihnen angegebenen Automorphismen keine weiteren gibt.