2	3	4	\sum
/7	/11	/8	/26

Gruppe **G**

Aufgabe 2 (Punkte: /7)

(a)

 $\mathfrak A$ und $\mathfrak B$ sind elementar äquivalent, da die Duplikatorin in $G(\mathfrak A,\mathfrak B)$ stets eine Gewinnstrategie hat. Da in beiden Strukturen unendlich viele Elemente x existieren, die in der Relation P liegen. (Und ebenso welche, die nicht in der Relation liegen.) Als Gewinnstrategie könnte die Duplikatorin zum Beispiel für eine nicht-negative Zahl aus der ersten Struktur (vom Herausforderer gewählt) aus der zweiten Struktur Zahlen in der Reihenfolge -1,-2,-3,... geben (falls eine solche Zahl in einem anderen Schritt vom erausforderer bereits gewählt wurde, wird einfach die nächste Zahl der Folge gewählt), bei einer negativen Zahl eben positive Zahlen in der zweiten Struktur in der Folge 1,2,3,... (Analoge Strategie, falls der Herausforderer aus der zweiten Struktur wählt, also genau andersrum.) Somit sind die Strukturen elementar äquivalent.

(b)

Es gilt $\mathfrak{A} \equiv_1 \mathfrak{B}$, aber $\mathfrak{A} \not\equiv_2 \mathfrak{B}$. Trennende Formel: $\psi = \exists x \exists y (x \neq y \land Px \land Qx \land Py \land Qy)$, es ist $qr(\psi)=2$. Die Formel sagt also aus, dass es mindestens zwei Elemente gibt, welche in beiden Relationen liegen. Dies gilt nicht für die zweite Struktur, da die einzige Zweierpotenz, welche auch Dreierpotenz ist, die 1 ist. Andererseits sind alle vielfachen von 6 auch Vielfache von 2 und 3, davon gibt es also beliebig viele.

Gewinnstrategie für den Herausforderer im Spiel $G_2(\mathfrak{A}, \mathfrak{B})$:

- 1. H wählt $6 \in \mathbb{Z}$ aus \mathfrak{A}
- 2. D
 muss mit 1 aus ${\mathfrak B}$ antworten, da sonst kein lokaler Isomorphismus gegeben wäre, nur 1 in beiden Relationen liegt
- 3. Nun wählt H 12, ist erneut in beiden Relationen, darauf kann die Duplikatorin nicht antworten, H gewinnt.

In $G_1(\mathfrak{A},\mathfrak{B})$ hat die Duplikatorin eine Gewinnstrategie, führe eine Fallunterscheidung durch:

- H wählt aus $\mathfrak{A}, x \in \mathbb{Z}$
- H wählt aus $\mathfrak{B}, x \in \mathbb{R}$

(c)

Es gilt $\mathfrak{A} \equiv_2 \mathfrak{B}$, aber $\mathfrak{A} \not\equiv_3 \mathfrak{B}$. Trennende Formel $\psi = \exists x \exists y \exists z (x \neq y \land 1z \land Mxyz)$, $\operatorname{qr}(\psi) = 3$. Die Formel ist trennend, da in \mathbb{Z} aus $a \cdot b = 1$ folgt, dass a = b = 1, in \mathbb{Q} jedoch nur $b = \frac{1}{a}$, und offensichtlich $a \neq \frac{1}{a}$ falls a nicht die 1 ist.

Aufgabe 3 (Punkte: /11)

(a)

Mathematische Logik	
Übung 9	
26 Juni 2017	

346532,	Daniel Boschmann
348776,	Anton Beliankou
356002	Daniel Schleiz

- (i) Die Theorie einer Struktur ist per Definition vollständig, da diese alle Sätze enthält, welche die Struktur erfüllt. Also enthält die Theorie entweder ψ oder $\neg \psi$ für alle für alle FO-Sätze, da die Struktur die Formel entweder erfüllt oder nicht.
- (ii) Sei \mathfrak{A} eine zu (\mathbb{N},\cdot) elementar äquivalente Struktur. Dann ist per Definition von elementarer Äquivalenz $\mathrm{Th}(\mathfrak{A}) = \mathrm{Th}((\mathbb{N},\cdot))$. Die Theorie der Klasse aller zu (\mathbb{N},\cdot) elementar äquivalenten Strukturen ist der Schnitt der Theorien dieser Strukturen, da diese jedoch alle elementar äquivalent sind ist die Theorie der Klasse aller zu (\mathbb{N},\cdot) elementar äquivalenten Strukturen gleich $\mathrm{Th}((\mathbb{N},\cdot))$. Da, wie bereits in (i) festgestellt, die Theorie einer Struktur vollständig ist, ist auch diese Theorie vollständig.
- (iii) Die Theorie ist nicht vollständig, betrachte $\mathfrak{B}(aaaa)$ und $\mathfrak{B}(baaab)$ und den Satz $\psi = \forall x(P_ax)$. Es gilt $\mathfrak{B}(aaaaa) \models \psi$, aber $\mathfrak{B}(baaab) \not\models \psi$, da im Wort baaab nicht jedes Symbol ein a ist. Es ist also $\psi \in \text{Th}(\mathfrak{B}(aaaaa))$, aber $\neg \psi \in \text{Th}(\mathfrak{B}(aaaaa))$. Die Theorie der angegebenen Klasse beinhaltet den Schnitt aller Theorien seiner Strukturen, also ist weder ψ noch $\neg \psi$ in der Theorie, also nicht vollständig.
- (iv) Da die Graphen keine Kanten haben, ist die Kantenrelation der Graphen leer. Ein Isomorphismus zwischen den Graphen ist also stets verträglich mit der Kantenrelation. Nun existieren beliebig viele Bijektionen zwischen überabzählbaren Mengen, somit existieren auch Isomorphismen zwischen den Graphen mit überabzählbarer Knotenmenge. Da also alle Graphen dieser Klasse isomorph sind, folgt mit dem Isomorphielemma direkt, dass diese auch elementar äquivalent sind. Somit entspricht die theorie dieser Klasse gerade der Theorie eines beliebigen Graphen (definiert durch die entsprechende Struktur). Da die Theorie einer Struktur vollständig ist, ist auch die Theorie in der Aufgabenstellung vollständig.

(b)

Aufgabe 4 (Punkte: /8)

(a) $\mathcal{K} = \{\mathfrak{A} \text{ mit } \mathfrak{A} \models \Phi\}, \text{ da } \mathcal{K} \text{ axiomatisiert durch } \Phi.$ Damit, wenn $\mathcal{B} \notin \mathcal{K}$, muss ein $\varphi \in \Phi$ existieren mit $\mathcal{B} \not\models \varphi$ (oder auch $\mathcal{B} \models \neg \varphi$). Setzt man $m = qr(\varphi)$, so muss $\mathcal{A}_m \models \neg \varphi$ wegen $\mathcal{B} \equiv_m \mathcal{A}_m$ gelten. Widerspruch, da $\mathcal{A}_m \in \mathcal{K}_{\ell}$

(b)