

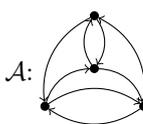
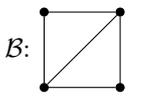
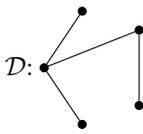
**Aufgabe 1**

10 + 9 = 19 Punkte

**Anmerkung:** Falls sie ein Kreuz zurücknehmen möchten, malen sie *deutlich* über das Kreuz und schreiben Sie notfalls ihre Antwort neben die Tabelle. Markierungen in falschen Kästchen führen zu einem Punktabzug für die Unteraufgabe. Eine Unteraufgabe kann nicht weniger als 0 Punkte geben.

Sei  $\sigma := \{E\}$  eine Signatur mit dem zweistelligen Relationssymbol  $E$ .

- (i) Kreuzen Sie in der rechten Tabelle jedes Kästchen an, für welches gilt, dass die  $\sigma$ -Struktur in der Spalte die FO[ $\sigma$ ]-Formel in der Zeile erfüllt. Die Strukturen, welche links definiert werden, können jeweils mehrere Sätze erfüllen.

<p><b>A:</b></p>  <p><b>B:</b></p>  <p><b>C:</b> <math>(\mathbb{N}, E^C)</math>, wobei <math>(x, y) \in E^C</math> gdw. <math>x \leq y</math>.</p> <p><b>D:</b></p> 	<table border="1"> <thead> <tr> <th></th> <th><math>\mathcal{A}</math></th> <th><math>\mathcal{B}</math></th> <th><math>\mathcal{C}</math></th> <th><math>\mathcal{D}</math></th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td><math>\varphi_1 := \neg \exists x \forall y (E(x, y) \vee x = y)</math></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> </tr> <tr> <td><math>\varphi_2 := \neg \exists x \exists y \exists z (E(x, y) \wedge E(y, z) \wedge E(x, z))</math></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> </tr> <tr> <td><math>\varphi_3 := \neg \forall x \forall y (x \neq y \rightarrow E(x, y) \vee E(y, x))</math></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> </tr> <tr> <td><math>\varphi_4 := \neg \exists x \exists y (E(x, y) \wedge \forall z (y \neq z \rightarrow \neg E(x, z)))</math></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> </tr> <tr> <td><math>\varphi_5 := \neg \forall x \forall y (E(x, y) \rightarrow E(y, x))</math></td> <td></td> <td></td> <td></td> <td></td> </tr> </tbody> </table>		$\mathcal{A}$	$\mathcal{B}$	$\mathcal{C}$	$\mathcal{D}$	$\varphi_1 := \neg \exists x \forall y (E(x, y) \vee x = y)$					$\varphi_2 := \neg \exists x \exists y \exists z (E(x, y) \wedge E(y, z) \wedge E(x, z))$					$\varphi_3 := \neg \forall x \forall y (x \neq y \rightarrow E(x, y) \vee E(y, x))$					$\varphi_4 := \neg \exists x \exists y (E(x, y) \wedge \forall z (y \neq z \rightarrow \neg E(x, z)))$					$\varphi_5 := \neg \forall x \forall y (E(x, y) \rightarrow E(y, x))$				
	$\mathcal{A}$	$\mathcal{B}$	$\mathcal{C}$	$\mathcal{D}$																											
$\varphi_1 := \neg \exists x \forall y (E(x, y) \vee x = y)$																															
$\varphi_2 := \neg \exists x \exists y \exists z (E(x, y) \wedge E(y, z) \wedge E(x, z))$																															
$\varphi_3 := \neg \forall x \forall y (x \neq y \rightarrow E(x, y) \vee E(y, x))$																															
$\varphi_4 := \neg \exists x \exists y (E(x, y) \wedge \forall z (y \neq z \rightarrow \neg E(x, z)))$																															
$\varphi_5 := \neg \forall x \forall y (E(x, y) \rightarrow E(y, x))$																															

- (ii) Kreuzen Sie für die folgenden Aussagen an, ob Sie wahr, oder falsch sind.

Wahr	Falsch	Aussage
		Der Sequenzenkalkül ist vollständig, weil er alle korrekten Regeln enthält.
		Wenn $\Phi \models \varphi$ , für $\Phi \subseteq \text{AL}$ und $\varphi \in \text{AL}$ , dann gibt es eine endliche Menge $\Phi' \subseteq \Phi$ mit $\Phi' \models \varphi$ .
		Zwei endliche Strukturen sind isomorph genau dann, wenn sie elementar äquivalent sind.
		Es gibt ein bijektives $h : \mathcal{A} \rightarrow_{\text{hom}} \mathcal{B}$ genau dann, wenn $\mathcal{A} \cong \mathcal{B}$ .
		Die Duplikatorin gewinnt das Spiel $\mathfrak{G}_m(\mathcal{A}, \mathcal{B})$ genau dann, wenn eine Formel $\varphi$ mit $qr(\varphi) \leq m$ existiert, sodass $\mathcal{A} \models \varphi$ und $\mathcal{B} \not\models \varphi$ .
		Die Modellklasse einer prädikatenlogischen Formel $\varphi$ ist die Menge aller Belegungen, die $\varphi$ erfüllen.

## Aufgabe 2

6 + 8 = 14 Punkte

- (i) Kreuzen Sie in der folgenden Tabelle das Feld  $(i, j)$ , für  $i \in \{1, 2, 3\}$  und  $j \in \{a, b, c\}$ , genau dann an, wenn  $\Phi_i \models \varphi_j$  gilt.

	$\varphi_a := \neg Y$	$\varphi_b := \neg X \wedge Z$	$\varphi_c := \neg Z \rightarrow Y$
$\Phi_1 = \{X \wedge Y\}$			
$\Phi_2 = \{\top \rightarrow Y, Y \leftrightarrow X \wedge Z\}$			
$\Phi_3 = \{\neg Z, Y \rightarrow Z\}$			

- (ii) Sei  $\varphi_1 := X_i \Rightarrow X_{i+1}$ , für  $i \in \mathbb{N}$  und sei  $Phi_i := \{X_0\} \cup \{\varphi_j \mid j \in \mathbb{N} \text{ und } j \leq i\}$ .  
Zeigen Sie: Für alle  $i \in \mathbb{N}$  gilt, dass  $\Phi_i \models X_{i+1}$ .

## Aufgabe 3

9 Punkte

Zeigen Sie mit Hilfe des Resolutionskalküls, dass die folgende Klauselmenge unerfüllbar ist.

$$\{ \{W, \neg Z\}, \quad \{\neg X, Z\}, \quad \{W, X\}, \quad \{\neg W, Y\}, \quad \{X, \neg Y\}, \quad \{\neg Y, \neg Z\} \}$$

## Aufgabe 4

2 + 8 + 9 = 19 Punkte

- (i) Sei  $\sigma$  eine Signatur und  $\varphi, \psi \in \text{FO}[\sigma]$ . Geben Sie ohne Begründung eine Sequenz an, die genau dann gültig ist, wenn  $\varphi \models \psi$ .
- (ii) Sei  $\sigma := \{R\}$  eine Signatur mit dem zweistelligen Relationssymbol  $R$ . Geben Sie einen Sequenzkalkülbeweis für die Gültigkeit der Sequenz

$$\forall x R(x, x) \Rightarrow \forall y \exists x R(x, y)$$

an. Verwenden Sie dabei nur die gegebenen Regeln des Sequenzenkalküls.

- (iii) Zeigen Sie die Korrektheit der folgenden Regel. Sie dürfen keine der Regeln des Sequenzenkalküls verwenden.

$$\frac{\Phi \Rightarrow \Delta, \varphi, \psi \quad \Phi, \varphi, \psi \Rightarrow \Delta}{\Phi, \varphi \leftrightarrow \psi \Rightarrow \Delta}$$

## Aufgabe 5

(3 + 4 + 4) + (4 + 6) = 21 Punkte

- (i) Sei  $\sigma := \{+, R\}$  eine Signatur mit einem zweistelligen Funktionssymbol  $+$  und einem zweistelligen Relationssymbol  $R$ . Wir definieren die  $\sigma$ -Struktur  $\mathcal{N} := (\mathbb{N}, +^{\mathcal{N}}, R^{\mathcal{N}})$ , wobei  $+^{\mathcal{N}}$  die übliche Addition auf natürlichen Zahlen darstellt und  $R^{\mathcal{N}} = \{(x, y) \mid x \text{ teilt } y \text{ und } x \neq 0\}$ .

Geben Sie ohne Begründung Formeln  $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3 \in \text{FO}[\sigma]$  an, welche die folgenden Bedingungen erfüllen.

**1. Anmerkung:** Es gilt  $ggT(a, 0) = a$ , für alle  $a \in \mathbb{N}$ .

**2. Anmerkung:** Sie dürfen  $\varphi_i$  in der Beschreibung von  $\varphi_j$  verwenden nur wenn  $i < j$ .

- a)  $\varphi_1(\mathcal{N}) = \{1\}$ .
- b)  $\varphi_2(\mathcal{N})$  ist die Menge aller ungeraden Zahlen.
- c)  $\varphi_3(\mathcal{N}) = \{(x, y) \mid ggT(x, y) = 1\}$ .

- (ii) Sei  $\sigma := \{E, \Delta\}$ , wobei  $E$  ein zweistelliges Relationssymbol und  $\Delta$  ein einstelliges Relationssymbol ist. Seien  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  zwei  $\sigma$ -Strukturen, die im folgenden Bild dargestellt sind. Wir markieren Knoten, die in der Interpretation des Relationssymbols  $\Delta$  sind, mit einem roten Dreieck.



Geben Sie ohne Begründung die Mengen  $\varphi_i(\mathcal{A})$  und  $\varphi_i(\mathcal{B})$ , für  $i \in \{1, 2\}$ , an.

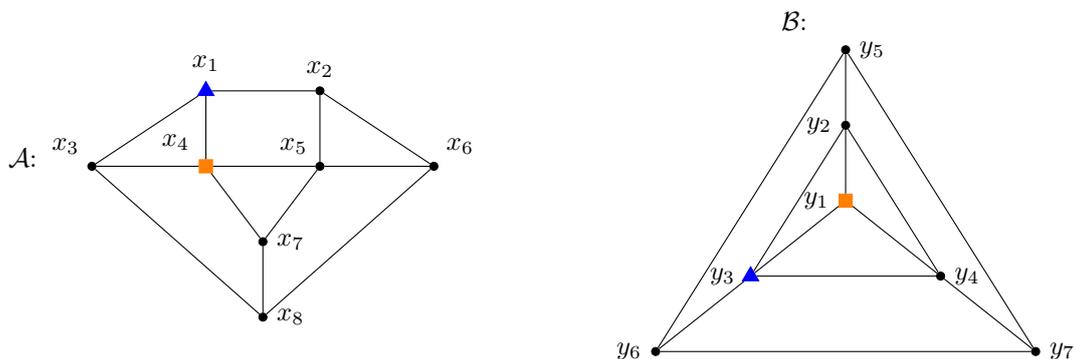
- a)  $\varphi_1(x) = \Delta(x) \rightarrow \exists y \forall z (E(x, y) \wedge (\neg \Delta(z) \rightarrow E(x, z)))$   
 b)  $\varphi_2(y) = \exists x \exists z (E(x, y) \wedge E(y, z) \wedge (\Delta(x) \leftrightarrow \Delta(z)))$

### Aufgabe 6

10 + 8 = 18 Punkte

Sei  $\sigma := \{E\}$  eine Signatur, wobei  $E$  ein zweistelliges Relationssymbol ist. Die  $\sigma$ -Strukturen  $\mathcal{A}$  und  $\mathcal{B}$ , mit Universen  $A$  und  $B$ , sind als ungerichtete Graphen gegeben.

**Anmerkung:** Die Farben und Formen der Knoten sind **nicht** Teil der Strukturen und nur zur Orientierung für die Unteraufgabe (i) gedacht.



- (i) In  $\mathcal{A}$  und  $\mathcal{B}$  sind die vergangenen Spielzüge in einem laufenden Ehrenfeucht-Fraïssé-Spiel markiert. Die beiden orangenen Quadrate  $x_4$  und  $y_1$  sind die gewählten Elemente in der ersten Runde und die beiden blauen Dreiecke  $x_1$  und  $y_3$  wurden in der zweiten Runde gewählt.

Welchen Knoten kann der Herausforderer wählen, um aus diesem Spielstand garantiert in der dritten Runde zu gewinnen? Begründen Sie ihre Antwort.

- (ii) Geben Sie ohne Begründung eine Formel  $\varphi \in \text{FO}[\sigma]$  an, mit  $\mathcal{A} \models \varphi, \mathcal{B} \not\models \varphi$  und  $qr(\varphi) \leq 3$ .