

## 11. Übung Mathematische Logik II

Abgabe: bis Donnerstag, 15. Januar um 16:15 Uhr am Lehrstuhl.

### Aufgabe 1

3 Punkte

Zeigen Sie, dass jede  $\tau$ -Struktur  $\mathfrak{A}$  eine  $\omega$ -saturierte elementare Erweiterung  $\mathfrak{B}$  hat.

*Hinweis:* Konstruieren Sie  $\mathfrak{B}$  mittels einer elementaren Kette. Benutzen Sie hierzu den in der Vorlesung bewiesenen Satz, dass jede Struktur  $\mathfrak{C}$  eine elementare Erweiterung  $\mathfrak{C} \preceq \mathfrak{D}$  hat, in der alle Typen von  $\mathfrak{C}$  realisiert werden.

### Aufgabe 2

2+2+2+2+2 Punkte

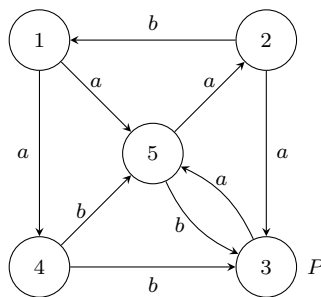
Beweisen oder widerlegen Sie jeweils, dass die folgenden Strukturen  $\omega$ -saturiert sind.

- (a) jede endliche Struktur
- (b)  $(\mathbb{Z}, <)$
- (c)  $(\mathbb{Q}, <)$
- (d)  $(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}, <)$  mit  $(a, b) < (c, d) \Leftrightarrow a < c \vee (a = c \wedge b < d)$
- (e)  $(\mathbb{Q} \times \mathbb{Z}, <)$  mit  $<$  wie bei (d).

### Aufgabe 3

1+1+1+1 Punkte

Sei  $\tau = \{E_a, E_b, P\}$  eine Signatur und  $\mathcal{K} = (V, \tau^{\mathcal{K}})$  das folgende Transitionssystem:



Berechnen Sie für jede der folgenden ML-Formen  $\psi$  die Extension  $\llbracket \psi \rrbracket^{\mathcal{K}} := \{v \in V \mid \mathcal{K}, v \models \psi\}$

- (i)  $\psi_1 := [b]P$
- (ii)  $\psi_2 := [b]\langle a \rangle 0$
- (iii)  $\psi_3 := \langle a \rangle (P \vee [b]0)$
- (iv)  $\psi_4 := [a]\langle b \rangle [b]\langle a \rangle 1$

**Aufgabe 4**

1+1+1 Punkte

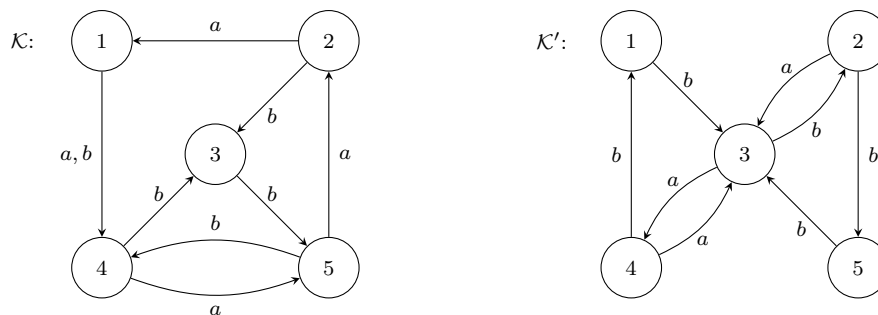
Geben Sie zu den folgenden FO-Formeln  $\varphi(x)$  jeweils eine äquivalente ML-Formel an, oder beweisen Sie, dass eine solche Formel nicht existiert:

- (i)  $\varphi_1(x) := \forall y \exists z (Exy \vee Eyz)$ ;
- (ii)  $\varphi_2(x) := \forall y \exists z (\neg Exy \vee Eyz)$ ;
- (iii)  $\varphi_3(x) := \exists y \forall z (Eyx \wedge Eyz \wedge Pz)$ .

**Aufgabe 5**

2+6+2 Punkte

Wir betrachten die folgenden Transitionssysteme  $\mathcal{K}$  und  $\mathcal{K}'$ :



- (a) Für welche Paare von Zuständen  $v$  in  $\mathcal{K}$  und Zuständen  $v'$  in  $\mathcal{K}'$  gilt  $\mathcal{K}, v \sim \mathcal{K}', v'$ ?
- (b) Geben Sie für alle Paare, wo dies nicht der Fall ist, die größte Zahl  $m$  an, so dass  $\mathcal{K}, v \sim_m \mathcal{K}', v'$  gilt, und konstruieren Sie eine ML-Formel  $\psi$  der Modaltiefe  $m + 1$  mit  $\mathcal{K}, v \models \psi$  und  $\mathcal{K}', v' \not\models \psi$ .
- (c) Geben Sie eine FO-Formel  $\varphi(x)$  an, so dass  $\mathcal{K} \models \varphi(2)$  und  $\mathcal{K}' \not\models \varphi(2)$ .