

**Mathematische Logik für Informatiker**

WS 2017-2018, Blatt 11

Abgabe bis Montag 22.1.2018, 11:00 Uhr

Name, Vorname: .....

Matrikelnummer: .....

Übungsgruppe: .....

**Aufgabe 1:** Seien  $P$  und  $Q$  Prädikate. Beweisen Sie folgende Äquivalenzen durch Anwenden der elementaren Regeln aus Satz 2.4.2 (+ aussagenlogische Regeln):

(a) 
$$\exists v_0(Pv_0 \rightarrow Qv_0) \sim (\forall v_0 Pv_0 \rightarrow \exists v_0 Qv_0)$$

(b) 
$$\forall v_0 \exists v_1 \forall v_2 ((Pv_0 \wedge Pv_1) \rightarrow Pv_2) \sim ((\forall v_0 Pv_0 \wedge \exists v_1 Pv_1) \rightarrow \forall v_2 Pv_2)$$

(c) 
$$\forall v_1 \forall v_0 \neg(Pv_0 \leftrightarrow Pv_1) \sim \neg(\forall v_0 \forall v_1 (Pv_0 \vee Pv_1) \rightarrow \exists v_0 \exists v_1 (Pv_0 \wedge Pv_1))$$

**Aufgabe 2:** Sei  $\mathcal{L}$  eine Sprache,  $\mathcal{M}$  eine  $\mathcal{L}$ -Struktur und  $\mathcal{U}$  eine  $\mathcal{L}$ -Unterstruktur von  $\mathcal{M}$  (Definition im Skript in § 2.2). Eine  $\mathcal{L}$ -Formel  $\psi$  heißt *einfach*, wenn keine Quantoren in  $\psi$  vorkommen, und eine  $\mathcal{L}$ -Aussage  $\phi$  heißt *universell*, wenn  $\phi$  der Form  $\forall v_0 \dots \forall v_k \psi$  ist mit einfachem  $\psi$ .

Zeigen Sie, dass für jede universelle  $\mathcal{L}$ -Aussage  $\phi$  gilt:

$$\mathcal{M} \models \phi \implies \mathcal{U} \models \phi.$$

**Aufgabe 3:** Eine Menge  $\Gamma$  von  $\mathcal{L}$ -Aussagen heißt *vollständig*, falls für jede  $\mathcal{L}$ -Aussage  $\varphi$  gilt, dass  $\Gamma \models \varphi$  oder  $\Gamma \models \neg\varphi$ .

(a) Für eine  $\mathcal{L}$ -Struktur  $\mathfrak{A}$  definieren wir  $\mathbf{T}(\mathfrak{A}) := \{\varphi \mid \mathfrak{A} \models \varphi\}$ .

Zeigen Sie, dass  $\mathbf{T}(\mathfrak{A})$  vollständig ist.

(b) Sei  $\mathcal{L} = \{E\}$  mit einem zweistelligen Relationssymbol  $E$  und  $\Gamma$  die Theorie der unendlichen trivalenten Graphen, d. h.

$$\Gamma = \left\{ \begin{aligned} &\forall v_0 \neg E v_0 v_0, \quad \forall v_0 \forall v_1 (E v_0 v_1 \leftrightarrow E v_1 v_0), \\ &\forall v_0 \exists v_1 \exists v_2 \exists v_3 (E v_0 v_1 \wedge E v_0 v_2 \wedge E v_0 v_3 \wedge \neg v_1 \doteq v_2 \wedge \neg v_2 \doteq v_3 \wedge \neg v_1 \doteq v_3 \\ &\quad \wedge \forall v_4 (E v_0 v_4 \rightarrow (v_4 \doteq v_1 \vee v_4 \doteq v_2 \vee v_4 \doteq v_3))), \\ &\exists v_0 \dots \exists v_n \bigwedge_{i < j} \neg v_i \doteq v_j \mid n \in \mathbb{N} \end{aligned} \right\}$$

Zeigen Sie, dass  $\Gamma$  nicht vollständig ist.

(c) Bonusaufgabe: Zeigen Sie, dass die (analog zu (b) definierte) Theorie der trivalenten Graphen mit genau 4 Knoten vollständig ist.