

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 ψ heißt *einfach*, wenn keine Quantoren in ψ vorkommen, und eine \mathcal{L} -Aussage ϕ heißt *universell*, wenn ϕ der Form $\forall v_0 \dots \forall v_k \psi$ ist mit einfachem ψ .

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

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

Aufgabe 3: Eine Menge Γ von \mathcal{L} -Aussagen heißt *vollständig*, falls für jede \mathcal{L} -Aussage φ 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 Γ die Theorie der unendlichen trivalenten Graphen, d. h.

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

Zeigen Sie, dass Γ nicht vollständig ist.

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