

Logik in der Informatik

Wintersemester 2013/14

Übungsblatt 2

Zu bearbeiten bis 31. Oktober 2013

Aufgabe 1:

(11 + 11 = 22 Punkte)

Die Signatur σ bestehe aus einem 2-stelligen Relationssymbol E und einem 2-stelligen Funktionssymbol f . Betrachten Sie die FO[σ]-Formeln

$$(a) \varphi_1 := \forall v_0 \forall v_1 \left(\exists v_2 (E(v_0, v_2) \wedge E(v_2, v_1)) \rightarrow E(v_0, v_1) \right)$$

$$(b) \varphi_2 := \forall v_0 \forall v_1 \left(E(v_0, v_1) \leftrightarrow E(f(v_0, v_1), f(v_1, v_0)) \right)$$

Geben Sie für jedes $i \in \{1, 2\}$ eine σ -Interpretation \mathcal{I}_i und eine σ -Interpretation \mathcal{J}_i an mit $\mathcal{I}_i \models \varphi_i$ und $\mathcal{J}_i \not\models \varphi_i$.

Aufgabe 2:

(7 + 7 + 7 + 7 = 28 Punkte)

Es sei R ein 2-stelliges Relationssymbol und f ein 2-stelliges Funktionssymbol. Berechnen Sie

$$(a) \left(f(v_1, v_0) = v_2 \vee R(v_1, v_2) \right) \frac{f(v_0, v_1), f(v_4, v_1)}{v_0, v_2}$$

$$(b) \exists v_1 \left(R(v_0, v_1) \rightarrow \forall v_2 f(v_1, v_2) = v_1 \right) \frac{f(v_2, v_0), v_3}{v_1, v_2}$$

$$(c) \forall v_0 \left(\neg R(v_2, v_0) \wedge f(v_1, v_2) = v_1 \right) \frac{v_2, v_3}{v_1, v_2}$$

$$(d) \forall v_1 \left(\neg R(v_0, v_1) \vee \exists v_0 R(v_1, f(v_4, v_0)) \right) \frac{f(v_1, v_2), v_0}{v_0, v_3}$$

Aufgabe 3:

(25 Punkte)

Sei σ eine relationale Signatur.

Zeigen Sie, dass es für jede FO[σ]-Formel φ eine zu φ äquivalente FO[σ]-Formel $\tilde{\varphi}$ mit $\text{frei}(\tilde{\varphi}) = \text{frei}(\varphi)$ gibt, in der höchstens $\text{br}(\varphi)$ viele verschiedene Variablen vorkommen.

Aufgabe 4:

(25 Punkte)

Entwickeln Sie einen Algorithmus, der bei Eingabe einer beliebigen FO[σ]-Formel φ eine zu φ äquivalente Formel φ' mit $\text{frei}(\varphi') = \text{frei}(\varphi)$ in pränexer Normalform erzeugt.

Analysieren Sie die Laufzeit Ihres Algorithmus (in Abhängigkeit von der Länge der Eingabe φ).