

Theorie der Programmiersprachen

9. Übung

1. Aufgabe: Peter behauptet, er habe den Endlichkeitssatz widerlegt. Er erklärt, dass die Menge $\mathbf{M} = \{F_i | i \in \mathbb{N}\}$ mit

$$F_i := (\neg A_i) \wedge \left(\bigvee_{j=1}^{\infty} A_j \right)$$

einen Widerspruch zum Endlichkeitssatz bilde, da

- \mathbf{M} unendlich viele Formeln enthalte.
- Jede endliche Teilmenge von \mathbf{M} erfüllbar sei.
- Nicht alle Formeln aus \mathbf{M} gleichzeitig erfüllbar seien.

Welche seiner Aussagen stimmt nicht?

2. Aufgabe: Wir beziehen uns auf die Beobachtung vom Anfang von Kapitel 2.3, vgl.

$$F = \forall x P(x, f(x)) \wedge \forall y \neg P(y, y) \wedge \forall u \forall v \forall w \left((P(u, v) \wedge P(v, w)) \rightarrow P(u, w) \right)$$

$$U_{\mathcal{A}} = \mathbb{N}_0, P^{\mathcal{A}} = \{(m, n) \mid m < n\}, f^{\mathcal{A}}(n) = n + 1$$

(a) Geben Sie die Herbrandstruktur zu der zugehörigen Struktur \mathcal{A} an, wie sie sich aus dem Beweis der Vorlesung ergibt.

(b) Sei F eine quantorenfreie Formel mit den Variablen x_1, \dots, x_k .

Zeigen Sie: für alle $t_1, \dots, t_k \in D(F)$ hat $F[x_1/t_1, \dots, x_k/t_k]$ in dem Modell aus (a) denselben Wahrheitswert wie F an der Stelle $\mathcal{A}[x_1/t_1^{\mathcal{A}}], \dots, \mathcal{A}[x_k/t_k^{\mathcal{A}}]$

3. Aufgabe: Geben Sie zu der prädikatenlogischen Formel

$$F = \forall y \forall x \left((Q(y) \wedge P(f(x))) \rightarrow (Q(g(y)) \wedge \neg P(x)) \right)$$

folgendes an:

- (a) 5 kleinste Terme des Herbranduniversums
- (b) 3 kleinste Formeln der Herbrandexpansion
- (c) ein Herbrandmodell
- (d) Stellen Sie Ihre Formeln aus (b) als Formeln mit klassischen aussagenlogischen Variablen dar.

4. Aufgabe: Formalisieren Sie die Aussagen (a) und (b) als prädikatenlogische Formeln. Verwenden Sie die Notation $S(x, y)$ – x ist Student von y , $G(x)$ – x ist glücklich, $M(x)$ – x mag Logik.

- (a) $A =$ „Der Professor ist glücklich, wenn alle seine Studenten Logik mögen.“
- (b) $B =$ „Der Professor ist glücklich, wenn er keine Studenten hat.“

Zeigen Sie, dass (b) eine Folgerung von (a) ist. Formulieren Sie dazu $A \wedge \neg B$ in Klauselform.