

Theorie der Programmiersprachen

8. Übung

1. Aufgabe: Geben Sie zu

$$F = \neg \exists x \neg \forall y ((P(x, y) \vee \neg Q(x, f(x))) \leftrightarrow (\neg Q(x, f(x)) \wedge P(y, x)))$$

die bereinigte Form, die Pränexform, die Skolemform und die Darstellung als Klauselmengenan.

2. Aufgabe: Zeigen Sie, dass das Post'sche Korrespondenzproblem über dem einelementigen Alphabet entscheidbar ist.

Hinweis: Ist das Post'sche Korrespondenzproblem $(x_1, y_1), \dots, (x_k, y_k)$ gegeben, so gibt es keine Lösung, falls

$$|x_i| \not\geq |y_i| \forall i \in \{1, \dots, k\} \quad \text{bzw.} \quad |x_i| \not\leq |y_i| \forall i \in \{1, \dots, k\}$$

gilt. Dabei bezeichne $|\cdot|$ die Anzahl der Zeichen.

3. Aufgabe: Zeigen Sie, dass die folgende Variante des Post'schen Korrespondenzproblems entscheidbar ist.

Gegeben sei eine endliche Folge von Wortpaaren $(x_1, y_1), \dots, (x_k, y_k)$, wobei $x_i, y_i \in \{0, 1\}^+$. Gibt es Folgen von Indizes $i_1, i_2, \dots, i_n, n \geq 1$, und $j_1, j_2, \dots, j_m, m \geq 1$ mit $x_{i_1} x_{i_2} \dots x_{i_n} = y_{j_1} y_{j_2} \dots y_{j_m}$?

4. Aufgabe: Zeigen Sie, dass das *Gültigkeitsproblem* (und damit auch das *Erfüllbarkeitsproblem*) der Prädikatenlogik bereits für Formeln ohne Funktionssymbole *unentscheidbar* ist.

5. Aufgabe: Gegeben sei die Formel

$$F = \exists x: a < x < b \quad (x \in \mathbb{Q})$$

Geben Sie dazu die Skolemfunktion und ein Herbrandmodell an.

6. Aufgabe: Geben Sie zu der Formel

$$F = \forall x \forall y Q(c, f(x), h(y, b))$$

mindestens 10 Elemente des Herbranduniversums an.