

Logik in der Informatik
Wintersemester 2009/2010

Übungsblatt 1

Zu bearbeiten bis Dienstag, 27. Oktober 2009

Aufgabe 1:

(20 Punkte)

Geben Sie FO $[\sigma_{Ar}]$ -Formeln an, die im Standardmodell \mathcal{N} der Arithmetik folgende intuitive Bedeutung haben:

- (a) Es gibt unendlich viele Primzahlen $p \in \mathbb{N}$, so dass $p = 3m + 2$ für eine Zahl $m \in \mathbb{N}$.
- (b) $\sqrt{2}$ ist irrational, d.h. es gibt keine Zahlen $m, n \in \mathbb{N}$ mit $\sqrt{2} = \frac{m}{n}$.
- (c) Jede zusammengesetzte Zahl $n \in \mathbb{N}$ besitzt einen Teiler $m \in \mathbb{N}$ mit $m \leq \sqrt{n}$.

Aufgabe 2:

(25 Punkte)

Sei σ eine Signatur, die aus endlich vielen Symbolen besteht, und sei \mathfrak{A} eine beliebige σ -Struktur, deren Universum A endlich ist.

- Geben Sie einen FO $[\sigma]$ -Satz $\varphi_{\mathfrak{A}}$ an, der die Struktur \mathfrak{A} bis auf Isomorphie eindeutig beschreibt. D.h. es soll für alle σ -Strukturen \mathfrak{B} gelten: $\mathfrak{B} \models \varphi_{\mathfrak{A}} \iff \mathfrak{B} \cong \mathfrak{A}$.
- Beweisen Sie, dass ihre Formel $\varphi_{\mathfrak{A}}$ die in (a) geforderte Eigenschaft tatsächlich besitzt. D.h. zeigen Sie, dass für alle σ -Strukturen \mathfrak{B} gilt: $\mathfrak{B} \models \varphi_{\mathfrak{A}} \iff \mathfrak{B} \cong \mathfrak{A}$.

Aufgabe 3:

(25 Punkte)

Beweisen Sie das Isomorphielemma (Satz 1.36 aus der Vorlesung).

Aufgabe 4:

(30 Punkte)

Sei $\sigma = \{\leq, P_a, P_b\}$ die Signatur, die aus dem 2-stelligen Relationssymbol \leq sowie zwei 1-stelligen Relationssymbolen P_a und P_b besteht.

Einem endlichen Wort $w = w_1 \cdots w_n$ der Länge $n \geq 1$ über dem Alphabet $\Sigma := \{a, b\}$ ordnen wir die folgende σ -Struktur $\mathfrak{A}_w = (A_w, \leq^{\mathfrak{A}_w}, P_a^{\mathfrak{A}_w}, P_b^{\mathfrak{A}_w})$ zu:

- $A_w := \{1, \dots, n\}$,
- $\leq^{\mathfrak{A}_w}$ ist die natürliche lineare Ordnung auf $\{1, \dots, n\}$,
- $P_a^{\mathfrak{A}_w} := \{i \in A_w : w_i = a\}$,
- $P_b^{\mathfrak{A}_w} := \{i \in A_w : w_i = b\}$.

Ein FO $[\sigma]$ -Satz φ beschreibt eine Sprache $L \subseteq \Sigma^*$, falls für jedes nicht-leere Wort $w \in \Sigma^*$ gilt: $w \in L \iff \mathfrak{A}_w \models \varphi$.

— auf der nächsten Seite geht's weiter —

(a) Welche Sprache beschreibt der folgende FO[σ]-Satz φ_0 ?

$$\varphi_0 := \exists x \exists y \left(x \leq y \wedge \neg x=y \wedge \forall z \left(x \leq z \rightarrow (x=z \vee y \leq z) \right) \wedge P_a(x) \wedge P_b(y) \right)$$

(b) Geben Sie einen FO[σ]-Satz an, der die durch den regulären Ausdruck $(a|b)b(a|b)^*ba^*$ definierte Sprache beschreibt.

(c) Können Sie auch einen FO[σ]-Satz finden, der die Sprache aller Worte beschreibt, in denen die Anzahl der in ihnen vorkommenden as gerade ist?

Falls ja, geben Sie den Satz an; falls nein, versuchen Sie zu erklären, warum es keinen solchen Satz zu geben scheint.