
3. Übung zur Vorlesung „Mathematische Logik“
Sommersemester 2008 Veröffentlichung: 25. April 2008

Aufgabe 3.1:

Für $\Sigma = (\Sigma_F, \Sigma_R)$ mit $\Sigma_F = \{(f, 2), (g, 2), (n, 1), (a, 0), (b, 0)\}$ und $\Sigma_R = \{ (=, 2) \}$ ist die Σ -Struktur $S = (A, V_S)$ definiert durch

$$\begin{aligned} A &= \{0, 1\}, \\ V_S(a) &= 0 \\ V_S(b) &= 1, \\ V_S(n)(x) &= 1 - x, \\ V_S(f)(x, y) &= \min(x, y) \\ V_S(g)(x, y) &= \max(x, y) \end{aligned}$$

- (a) Welche der vier möglichen Abbildungen $h : \{a, b\} \rightarrow A$ lassen sich zu einem Homomorphismus $h : T(\Sigma) \rightarrow A$ fortsetzen?
- (b) Berechnen Sie den Wert des Termes $g(g(n(a), b), f(a, n(b)))$ unter diesen Homomorphismen!
- (c) Berechnen Sie den Wert der Formel $\forall x f(a, g(b, n(a))) = n(f(n(a), x))$ unter diesen Homomorphismen!

Aufgabe 3.2:

Geben Sie zum Satz

$$\varphi = \forall x \exists y (e(x, y) \wedge ((r(y) \wedge \neg r(x)) \vee (\neg r(y) \wedge r(x))))$$

- (a) eine Struktur an, welche φ erfüllt,
- (b) eine Struktur an, welche φ nicht erfüllt!

Aufgabe 3.3:

Geben Sie einen erfüllbaren Satz φ an, so daß für alle Strukturen $S \in \text{Mod}(\varphi)$ gilt $|S| \geq 3$.

Aufgabe 3.4:

Zeigen Sie, daß für beliebige Mengen Φ von Ausdrücken und Ausdrücken φ aus der Erfüllbarkeit von Φ die Erfüllbarkeit von $\Phi \setminus \{\varphi\}$ folgt.

Aufgabe 3.5:

Zeigen sie, daß für beliebige Mengen Φ von Ausdrücken und jeden allgemeingültigen Ausdruck φ aus der Unerfüllbarkeit von Φ auch die Unerfüllbarkeit von $\Phi \setminus \{\varphi\}$ folgt.

Aufgabe 3.6:

Finden Sie zwei Strukturen A, B , einen Homomorphismus $h : A \rightarrow B$ und einen Ausdruck φ , so daß $A \models \varphi$, aber nicht $B \models \varphi$ gilt.

Aufgabe 3.7:

Für die Signatur $\Sigma = (\Sigma_F, \Sigma_R)$ mit $\Sigma_F = \{(k, 0)\}$ und $\Sigma_R = \{(\equiv, 2), (R, 2)\}$ und die Σ -Strukturen $A = (\mathbb{N}, V_A)$ mit

$$\begin{aligned}V_A(k) &= 0 \\V_A(R) &= \leq\end{aligned}$$

$B = (X^*, V_B)$ (für ein endliches Alphabet X) mit

$$\begin{aligned}V_B(k) &= \varepsilon \quad (\text{leeres Wort aus } X^*) \\V_B(R) &= \leq_{\text{qlex}} \quad (\text{quasilexikographische Ordnungsrelation})\end{aligned}$$

$C = (\mathbb{Z}, V_C)$ mit

$$\begin{aligned}V_C(k) &= 0 \quad (\text{die Zahl } 0) \\V_C(R) &= \leq\end{aligned}$$

Zeigen Sie:

- (a) A ist isomorph zu B .
- (b) A ist nicht isomorph zu C .
- (c) Es gibt eine Σ -Struktur $D = (\mathbb{Z}, V_D)$, so dass A isomorph zu D ist.

Aufgabe 3.8:

Bestimmen Sie für die folgenden Formelpaare (A, B) , ob $A \models B$ und $B \models A$ gelten:

$$\begin{aligned}(\varphi &, \varphi \vee \psi) \\(\psi &, \varphi \wedge \psi) \\(\varphi &, \forall x \varphi) \\(\exists x \varphi &, \forall x \varphi) \\(\neg \varphi \wedge (\psi \vee \neg \eta)) &, (\neg \psi \wedge \eta) \vee \varphi \\(\forall x \neg P(x) &, \neg \forall P(x)) \\(\forall x \neg P(x) &, \neg \exists P(x)) \\(\forall x \forall y \neg P(x, y) &, \forall y \forall x P(y, x)) \\(\forall x \forall y \neg P(x, y) &, \forall y \forall x P(x, y)) \\(\exists x \forall y P(x, y) &, \forall x \exists y P(x, y)) \\(\exists x \varphi \vee \exists x \psi &, \exists x (\varphi \vee \psi)) \\(\exists x \varphi \wedge \exists x \psi &, \exists x (\varphi \wedge \psi))\end{aligned}$$

Finden Sie Gegenbeispiele für alle nicht geltenden Beziehungen.

Hinweise zur Vorlesung finden Sie online unter
<http://nirvana.informatik.uni-halle.de/~theo/LogikSoS2008/logik.html>.