

Übungen zur Vorlesung Logik für Informatiker WS 2012-2013, Übungsblatt 6

Name:
Vorname:
Matrikelnummer:
Übungsgruppe:
Tutor:

Aufgabe 21: Sei $\Psi = \{\psi_n : n \in \omega\}$ eine Menge aussagenlogischer Formeln. Gibt es $\Delta = \{\delta_n : n \in I\}$, I endliche oder $I = \mathbb{N}$, mit den Eigenschaften (a) und (b)?

(a) Für jedes φ gilt: $\Psi \models \varphi$ gdw $\Delta \models \varphi$.

(b) Kein δ_n folgt aus $\bigwedge_{j < n} \delta_j$.

Aufgabe 22: Man finde zu jedem $n \geq 2$ eine aussagenlogische Formel φ in den Variablen A_1, \dots, A_n von Länge $O(n^3)$, so dass für jede Belegung \mathcal{B} ,

$$\mathcal{B}(\varphi) = 1 \text{ gdw } |\{j \in \{1, \dots, n\} : \mathcal{B}(A_j) = 1\}| \leq 2.$$

Aufgabe 23: Wie in Aufgabe 23 suchen wir eine aussagenlogische Formel φ in den Variablen A_1, \dots, A_n so dass

$$\mathcal{B}(\varphi) = 1 \text{ gdw } |\{j \in \{1, \dots, n\} : \mathcal{B}(A_j) = 1\}| \leq k \text{ (mit } k \leq n).$$

Zeigen Sie, dass es so eine φ von Länge $O(n^{k+1})$ gibt.

Aufgabe 24: Sei $\Delta \cup \Sigma$ eine Menge aussagenlogischer Formeln. Δ heißt *unabhängig* gdw für alle $\varphi \in \Delta$

$$\Delta \setminus \{\varphi\} \not\models \varphi.$$

Δ heißt eine *Axiomatisierung* von Σ gdw

$$\{\varphi : \Sigma \models \varphi\} = \{\varphi : \Delta \models \varphi\}$$

Hat jede Menge Σ aussagenlogischer Formeln eine unabhängige Axiomatisierung?

Abgabe am Mittwoch, den 5.12.2012, vor der Vorlesung. Geben Sie Ihre Lösungen einschließlich dieses Aufgabenblatts ab. Schreiben Sie auf das Aufgabenblatt und auf jedes Arbeitsblatt Ihren Namen und Übungsgruppe.

Alle Übungsblätter finden Sie auf der Seite:
<http://home.mathematik.uni-freiburg.de/mottoros/ws12-13logikfuerinformatik.html>