

Logik und Logikprogrammierung – Übung 4

Abgabe bis zum 03. November um 13:00 Uhr vor der Vorlesung bzw. im Briefkasten.

Nur für die mit * markierten Aufgaben können Bonuspunkte verdient werden.

Aufgabe 1*

2+2 Punkte

Zeigen Sie, dass es zu jeder aussagenlogischen Formel φ eine Formel φ' gibt, welche ausschließlich den Operator \rightarrow verwendet und für welche $\mathcal{B}(\varphi') = \mathcal{B}(\varphi)$ für alle passenden Belegungen \mathcal{B} gilt.

Gibt es eine Formel, welche ausschließlich atomare Formeln und \rightarrow verwendet (isb. also nicht \perp) und unter jeder passenden Belegung zu 0 ausgewertet wird? (Beweisen Sie Ihre Behauptung)

Aufgabe 2*

3+1 Punkte

Sei $\Gamma \cup \{\varphi, \psi\}$ eine Menge von aussagenlogischen Formeln derart, dass sowohl $\Gamma \cup \{\varphi\}$, als auch $\Gamma \cup \{\neg\psi\}$ konsistent sind. Beweisen Sie die folgende Äquivalenz:

$$\Gamma \cup \{\varphi\} \vdash \psi \quad \text{gdw.} \quad \Gamma \cup \{\neg\psi\} \vdash \neg\varphi.$$

Gilt die Behauptung auch, falls auf die Forderung der Konsistenz verzichtet wird?

Aufgabe 3*

2 Punkte

Seien Δ und Δ' zwei maximal konsistente Mengen mit $p \in \Delta$ gdw. $p \in \Delta'$ für alle atomaren Formeln p . Zeigen Sie, dass die beiden Mengen dann gleich sind.

Hinweis. Verwenden Sie die erfüllenden Belegungen für Δ bzw. Δ' aus der Vorlesung (Folien 4.2ff).

Aufgabe 4*

2 Punkte

Sei $P = \{p_1, p_2, \dots\}$ die Menge aller atomaren Formeln und $Q \subseteq P$ beliebig. Zeigen Sie, dass es eine maximal konsistente Menge Δ mit $\Delta \cap P = Q$ gibt.

Aufgabe 5

Sei $P = \{p_1, p_2, \dots\}$ die Menge aller atomaren Formeln. Zeigen Sie, dass es genauso viele Teilmengen von P wie maximal konsistente Mengen gibt.

Hinweis. Verwenden Sie Aufgaben 3 und 4.

Aufgabe 6*

3 Punkte

Zeigen Sie

$$\{\varphi \vee \chi, \neg\chi \vee \psi\} \vdash \varphi \vee \psi$$

durch Angabe einer geeigneten Deduktion.

Aufgabe 7

Wir betrachten in dieser Aufgabe Gleichungssysteme über \mathbb{Z}_2^1 bzw. \mathbb{Z} mit Variablen x_1, x_2, x_3, \dots . Ziel der Aufgabe ist es zu zeigen, dass ein abzählbares Gleichungssystem über \mathbb{Z}_2 genau dann eine Lösung besitzt, wenn bereits jedes endliche Teilsystem lösbar ist. Eine analoge Aussage für die ganzen Zahlen gilt hingegen nicht.

Sei $P = \{p_1, p_2, p_3, \dots\}$ die Menge der atomaren Formeln. Wir betrachten im Folgenden ausschließlich Belegungen, welche auf ganz P definiert sind. Aufgabenteile (a₁) bis (a₆) behandeln den Restklassenring \mathbb{Z}_2 ; (b₁) und (b₂) widmen sich Gleichungssystemen über \mathbb{Z} .

(a₁) Gegeben sei die Gleichung

$$x_1 + x_2^2 + x_2x_3 + x_3 = 1. \tag{†}$$

Geben Sie eine Formel φ derart an, dass φ genau dann unter einer Belegung \mathcal{B} gilt, wenn $x_1 = \mathcal{B}(p_1), x_2 = \mathcal{B}(p_2), \dots$ eine Lösung für (†) ist (wobei $\mathcal{B}(p_i)$ als Element aus \mathbb{Z}_2 aufgefasst wird).

(a₂) Ein *Monom*² ist ein endliches Produkt von Potenzen von Variablen (zum Beispiel $x_1 x_2^2 x_4$). Wir schreiben $M(v_1, v_2, \dots)$ für den Wert des Monoms M unter der Variablenbelegung $x_i = v_i$ für $i \geq 1$ und $v_i \in \mathbb{Z}_2$.

Geben Sie für jedes Monom M eine Formel φ_M derart an, dass für alle Belegungen \mathcal{B} gilt:

$$\mathcal{B}(\varphi_M) = 1 \quad \text{gdw.} \quad M(\mathcal{B}(p_1), \mathcal{B}(p_2), \dots) = 1.$$

(a₃) Ein *multivariates Polynom* ist eine endliche Summe von Monomen (zum Beispiel $x_1 + x_2^2 + x_2x_3 + x_3$). Analog zu oben schreiben wir $P(v_1, v_2, \dots)$ für den Wert des Polynoms P unter der Variablenbelegung $x_i = v_i$ für $i \geq 1$ und $v_i \in \mathbb{Z}_2$.

Geben Sie für jedes Polynom P eine Formel φ_P derart an, dass für alle Belegungen \mathcal{B} gilt:

$$\mathcal{B}(\varphi_P) = 1 \quad \text{gdw.} \quad P(\mathcal{B}(p_1), \mathcal{B}(p_2), \dots) = 1.$$

(a₄) Eine *Gleichung* hat die Form

$$P = c,$$

wobei P ein multivariates Polynom und $c \in \mathbb{Z}_2$ eine Konstante ist.

Geben Sie für jede Gleichung (E) eine Formel $\varphi_{(E)}$ derart an, dass $\varphi_{(E)}$ genau dann unter einer Belegung \mathcal{B} gilt, wenn $x_1 = \mathcal{B}(p_1), x_2 = \mathcal{B}(p_2), \dots$ eine Lösung für (E) ist.

(a₅) Sei (G) ein abzählbares System von Gleichungen (E_{*i*}) für $i \in I$ und $I \subseteq \mathbb{N}$. Geben Sie eine Menge $\Gamma_{(G)}$ von Formeln so an, dass für alle Belegungen \mathcal{B} gilt:

$$\mathcal{B}(\gamma) = 1 \text{ für alle } \gamma \in \Gamma_{(G)} \quad \text{gdw.} \quad x_1 = \mathcal{B}(p_1), x_2 = \mathcal{B}(p_2), \dots \text{ eine Lösung für (G) ist.}$$

(a₆) Folgern Sie mithilfe des Kompaktheitssatzes der Aussagenlogik, dass ein abzählbares Gleichungssystem (G) genau dann lösbar ist, wenn jedes endliche Teilsystem von (G) eine Lösung besitzt.

(b₁) Gegeben sei das folgende Gleichungssystem (G) über \mathbb{Z} (zur Vereinfachung verwenden wir Variablen x_i, a_i, \dots, d_i und z):

$$\begin{aligned} x_1 &= 1 \\ x_{i+1} &= x_i + 1 \quad \text{für alle } i \geq 1 \\ x_i + a_i^2 + b_i^2 + c_i^2 + d_i^2 &= z \quad \text{für alle } i \geq 1 \end{aligned}$$

Zeigen Sie, dass jedes endliche Teilsystem von (G) eine Lösung in \mathbb{Z} besitzt.

Hinweis. Verwenden Sie den Vier-Quadrate-Satz.

(b₂) Zeigen Sie, dass das vollständige Gleichungssystem (G) aus Aufgabenteil (b₁) hingegen *keine* Lösung in \mathbb{Z} besitzt.

¹ \mathbb{Z}_2 ist der Ring $(\{0, 1\}, +, \cdot, 0, 1)$ mit Addition und Multiplikation modulo 2.

²Wir betrachten ausschließlich Monome über \mathbb{Z}_2 , d.h. die Reihenfolge der Faktoren ist irrelevant.