

Aufgabe 1 (2 Punkte).

Definiere, wann eine Theorie T in einer Sprache \mathcal{L} konsistent ist.

Aufgabe 2 (2 Punkte).

Wie lautet der Kompaktheitssatz?

Aufgabe 3 (6 Punkte).

Entscheide mit Hilfe der Tableau Methode, ob folgende Aussagen Tautologien sind.

- a) $\left((A_1 \rightarrow \neg\neg A_2) \rightarrow (A_1 \rightarrow A_2) \right)$.
- b) $\left(\left(\left(\left(\bigwedge_{i=1}^k A_i \right) \wedge P \right) \rightarrow Q \right) \rightarrow \left(\left(\bigwedge_{i=1}^k A_i \right) \rightarrow (P \rightarrow Q) \right) \right)$.

Aufgabe 4 (5 Punkte).

In der Sprache \mathcal{L} sei T eine Theorie und χ, θ_1, θ_2 Aussagen derart, dass $(\theta_1 \rightarrow \theta_2)$ aus $T \cup \{\chi\}$ folgt. Zeige, dass

$$T \cup \{(\neg\theta_2 \wedge \chi)\} \vdash \neg\theta_1.$$

Aufgabe 5 (12 Punkte).

Sei $\mathcal{L} = \{0, f\}$ die Sprache, welche aus einem einstelligen Funktionszeichen f und einem Konstantenzeichen 0 besteht. Betrachte die natürlichen Zahlen \mathbb{N} als \mathcal{L} -Struktur \mathcal{N} mit folgenden Interpretationen:

$$0^{\mathcal{N}} = 0 \text{ und } f^{\mathcal{N}}(x) := x + 1.$$

- a) Zeige, dass es für jedes $n \neq 0$ in \mathbb{N} ein k gibt, so dass $n = \underbrace{f^{\mathcal{N}} \circ f^{\mathcal{N}} \dots \circ f^{\mathcal{N}}}_{k}(0)$. Schreibe eine \mathcal{L} -Aussage, welche in \mathcal{N} gilt und besagt, dass jedes $0 \neq n \in \mathbb{N}$ im Bild von $f^{\mathcal{N}}$ liegt.
- b) Zeige, dass es eine \mathcal{L} -Struktur \mathcal{M} gibt, welche elementär äquivalent zu \mathcal{N} ist, mit unendlich vielen nichtstandard Elementen $\{x_n\}_{n \in \mathbb{N}}$ in M , das heißt:
- Kein $x_i = \underbrace{f^{\mathcal{M}} \circ f^{\mathcal{M}} \dots \circ f^{\mathcal{M}}}_{k}(0)$ für ein k in \mathbb{N} .
 - Für $i \neq j$ gilt für kein k aus \mathbb{N} , dass $x_i = \underbrace{f^{\mathcal{M}} \circ f^{\mathcal{M}} \dots \circ f^{\mathcal{M}}}_{k}(x_j)$.

Eine solche \mathcal{L} -Struktur nennen wir *reich*.

- c) Zeige, dass es zwischen je zwei reichen \mathcal{L} -Strukturen ein nicht-leeres Back-&-Forth System gibt.

Aufgabe 6 (8 Punkte).

- a) Sei $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ eine rekursive monoton steigende Funktion. Zeige, dass $f(\mathbb{N})$ rekursiv ist.
- b) Sei $g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ eine rekursive Funktion mit unendlichem Bildbereich. Zeige, dass es eine rekursive monoton steigende Funktion $h : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ derart gibt, dass $h(\mathbb{N}) \subset g(\mathbb{N})$.
- c) Schließe daraus, dass jede rekursiv aufzählbare unendliche Teilmenge A von \mathbb{N} eine rekursive unendliche Teilmenge $B \subset A$ besitzt. **(Bitte wenden!)**

Aufgabe 7 (5 Punkte).

Sei T eine vollständige rekursiv axiomatisierbare \mathcal{L} -Theorie. Zeige, dass T entscheidbar ist.

Aufgabe 8 (4 Punkte).

Sei $f : \mathbb{N}^{k+1} \rightarrow \mathbb{N}$ eine primitiv rekursive Funktion. Zeige, dass die Funktion

$$g(x_1, \dots, x_k, y) = \sum_{z < y} f(x_1, \dots, x_k, z)$$

auch primitiv rekursiv ist, wobei die leere Summe Wert 0 hat.