



**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** (4 Punkte).

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

(a)  $((A_1 \rightarrow \neg\neg A_2) \rightarrow (A_1 \rightarrow A_2)).$

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

**Aufgabe 4** (4 Punkte).

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

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

**Aufgabe 5** (10 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  $n = \underbrace{f^{\mathcal{N}} \circ f^{\mathcal{N}} \dots \circ f^{\mathcal{N}}}_{k}(0).$

(b) 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.

(c) Zeige, dass es eine elementare Erweiterung  $\mathcal{M}$  von  $\mathcal{N}$  mit einem nichtstandard Element  $x$  in  $\mathcal{M}$  gibt, das heißt  $x \neq n$  für jedes  $n$  in  $\mathbb{N}$ .

(d) Beschreibe drei paarweise nicht-isomorphe abzählbare Modelle des vollständigen Diagramms  $\text{Diag}(\mathcal{N})$  von  $\mathcal{N}$ .

(e) Wie sehen abzählbare Modelle im Allgemeinen aus (eine informelle Beschreibung genügt)? Wieviele gibt es, bis auf Isomorphie?

**Aufgabe 6** (4 Punkte).

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

**Aufgabe 7** (6 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  $h(\mathbb{N}) \subset g(\mathbb{N})$ .

**(Bitte wenden!)**

- (c) SchlieÙe daraus, dass jede rekursiv aufzählbare unendliche Teilmenge  $A$  von  $\mathbb{N}$  eine rekursive unendliche Teilmenge  $B \subset A$  besitzt.

**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.