



Aufgabe 1: (Unentscheidbarkeit)

(3+3+5 Punkte)

Beweise, dass folgende Sprachen unentscheidbar sind!

- $L = \{u \mid M_u \text{ hält für jede Eingabe}\}$
- $L = \{u\#v \mid M_u \text{ und } M_v \text{ halten für die gleichen Eingaben}\}$
- $L = \{w \mid w \text{ ist in } Z_E \text{ herleitbar}\}$

Aufgabe 2: (Beweissysteme)

(9 Punkte)

In der Vorlesung wurde ein Beweissystem Z_E für die elementare Zahlentheorie eingeführt. Zeige:

$$Z_E \text{ ist inkonsistent} \iff \forall w \in L_E. w \text{ ist in } Z_E \text{ herleitbar}$$

Hinweis: Die Axiome und Schlussregeln von Z_E finden sich auf Seite 74 f. des Buches "Komplexitätstheorie" von W.J. Paul (Teubner, 1978), das auf der Vorlesungswebseite zu finden ist.

Aufgabe 3: (Konstruierbarkeit)

(5+5 Punkte)

In der Komplexitätstheorie betrachten wir nur "gutartige" Schrankenfunktionen. Diese Eigenschaft ist formal durch die Zeit- bzw. Bandkonstruierbarkeit definiert. Zur Veranschaulichung sei folgendes zu zeigen:

- Funktion $s(n) = n$ ist bandkonstruierbar.
- Funktion $t(n) = n^2$ ist auf 2 Bändern zeitkonstruierbar.

Aufgabe 4: (Bandhierarchie)

(5+5 Punkte)

In der Vorlesung wurde der Bandhierarchiesatz bewiesen, der grob besagt, dass man mit asymptotisch mehr Platz auch mehr Funktionen berechnen kann. Löse nun folgende Aufgaben.

- Zeige folgendes Lemma:

Zu jeder totalen berechenbaren Funktion $s : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ gibt es eine größere bandkonstruierbare Funktion $s' : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, d.h. so dass $s'(n) > s(n)$ für alle n gilt.

Tipp: Überlege dir, wieviel Platz die Berechnung von $s(n)$ verbraucht und was die größte Zahl ist, die durch eine Bandinschrift begrenzter Länge binär dargestellt werden kann!

- Nutze a) und den Bandhierarchiesatz um folgende Aussage zu beweisen:

Für jede totale berechenbare Funktion $s : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ gibt es eine entscheidbare Sprache, die von keiner $\mathcal{O}(s(n))$ -bandbeschränkten Turingmaschine akzeptiert werden kann.