

Algorithmen und Berechnungskomplexität II, SS 13  
Aufgabenblatt 4  
Universität Bonn, Institut für Informatik, Abteilung I

- Die Lösungen können bis Mittwoch, 15.05., 12:15 Uhr in den Postkasten im AVZ III eingeworfen werden (vom Haupteingang im kleinen Raum auf der linken Seite). Gebt bitte immer gut sichtbar auf dem Deckblatt die Gruppennummer (A-I) an, wie auf der Vorlesungswebseite angegeben.
- Abgabe in festen Gruppen von 2-3 Personen ist erlaubt.

**Aufgabe 10: H-Epsilon-Unentscheidbarkeit (4 Punkte)**

Zeigen Sie die Unentscheidbarkeit der Sprache

$$H_\epsilon = \{\langle M \rangle \mid \text{DTM } M \text{ hält bei leerer Eingabe}\}$$

*Tipp:* Zeigen Sie, dass wenn  $H_\epsilon$  entscheidbar ist, dann ist auch  $H$  entscheidbar und benutzen Sie eine Maschine  $M_\epsilon$  als Unterprogramm

**Aufgabe 11: Reduktion (4 Punkte)**

Wir betrachten zwei Sprachen: Sei  $L_1 = \{w1 \mid w \in \{0,1\}^*\}$  die Sprache der Binärwörter, die mit einer 1 enden. Im Skript auf Seite 9 haben wir diese Sprache schon kennengelernt und gemerkt: Sie kann von einer Turingmaschine *entschieden* werden. Sei nun  $L_2 = \{w100 \mid w \in \{0,1\}^*\}$  die Sprache der Binärwörter, die mit einer 100 enden. Zeigen Sie durch Angabe einer Reduktionsfunktion  $f$ , dass  $L_2 \leq L_1$ , und somit, dass auch  $L_2$  entscheidbar ist. Intuitiv ist natürlich klar, dass das so ist; dennoch soll es hier formal gezeigt werden um sich das Prinzip der Reduktionsfunktion zu vergegenwärtigen.

Lesen Sie hierzu Seite 32 im Skript *genau* und achten Sie darauf, jedes der notwendigen Kriterien für die Reduktionsfunktion zu zeigen.

*Bitte wenden!*

**Aufgabe 12: Registermaschine (4 Punkte)**

Geben Sie das Programm einer Registermaschine an, die das Maximum von  $n$  Zahlen  $a_1, \dots, a_n$  bestimmt. Beschreiben Sie insbesondere, wie die Eingabe der Registermaschine vorliegt.