## Übung zur Vorlesung Berechenbarkeit und Komplexität

## Blatt 5

## Tutoriumsaufgabe 5.1

Ein Aufzähler A für eine Sprache L heißt

- sparsam, falls kein Wort in L mehr als einmal auf dem Ausgabeband gedruckt wird;
- kanonisch-organisiert, falls die Worte auf dem Ausgabeband in kanonischer Reihenfolge gedruckt werden;
- lexikographisch-organisiert, falls die Worte auf dem Ausgabeband in lexikographischer Reihenfolge gedruckt werden.

Beweisen oder widerlegen Sie:

- (a) Wenn L rekursiv aufzählbar ist, so gibt es einen sparsamen Aufzähler für L.
- (b) Wenn L rekursiv aufzählbar ist, so gibt es einen kanonisch-organisierten Aufzähler für L.
- (c) Wenn L rekursiv aufzählbar ist, so gibt es einen lexikographisch-organisierten Aufzähler für L.

## Tutoriumsaufgabe 5.2

Sei  $H_{\text{never}} = \{ \langle M \rangle \mid M \text{ hällt auf keiner Eingabe} \}$ . Zeigen Sie mittels Reduktion, dass  $H_{\text{never}}$  nicht rekursiv aufzählbar ist.

Hausaufgabe 5.1 (3 Punkte)

Seien  $L_1, L_2$  Sprachen mit  $L_1 \leq L_2, L_2 \leq \overline{L_1}$  und  $L_2$  rekursiv aufzählbar. Zeigen oder widerlegen Sie, dass  $L_1$  entscheidbar ist.

Hausaufgabe 5.2 (3+4 Punkte)

Für eine Sprache  $L\subseteq\{0,1\}^*\#\{0,1\}^*$  definieren wir

 $L' = \{u \in \{0,1\}^* \mid \text{es existiert ein } w \in \{0,1\}^* \text{ sodass } u \# w \text{ in } L \text{ liegt}\}.$ 

Beweise oder widerlege:

- (a) Wenn L rekursiv aufzählbar ist, dann ist auch L' rekursiv aufzählbar.
- (b) Wenn L rekursiv ist, dann ist auch L' rekursiv.

Hausaufgabe 5.3 (5 Punkte)

Sei  $L = \{\langle M_1 \rangle \langle M_2 \rangle \mid L(M_1) \text{ und } L(M_2) \text{ sind disjunkt } \}$ . Zeigen Sie mittels Reduktion, dass L nicht rekursiv aufzählbar ist.