

# Theoretische Informatik und Logik

## Übungsblatt 1 (2016S)

**Aufgabe 1.1** Sei  $L = \{w\#w^r \mid w \in \{0,1\}^*\}$ . Geben Sie eine deterministische Turingmaschine  $M$  an, welche die Sprache  $L$  akzeptiert. Wählen Sie **mindestens einen** Unterpunkt und erläutern Sie (jeweils) auch kurz verbal die Arbeitsweise Ihrer Maschine(n).

- Verwenden Sie das auf Folie 26 definierte Modell (mit einem Band) und simulieren Sie eine Berechnung auf der Eingabe  $\underline{100}\#\underline{001}$  (d.h., geben Sie die Übergänge von der Start- zur Endkonfiguration an).
- Verwenden Sie das auf Folie 72 definierte Modell (mit zwei Bändern, einem Eingabe- und einem Arbeitsband).  $M$  soll dabei die Kellerautomatenbedingung erfüllen.

**Aufgabe 1.2** Seien  $A, B, C$  und  $D$  Sprachen, die rekursiv aufzählbar sein können oder auch nicht. Wir wissen allerdings Folgendes:

- $A \leq B$
- $B \leq C$
- $D \leq C$

Geben Sie für jede der folgenden Aussagen an, ob sie

- *jedenfalls* zutrifft (unabhängig davon, um welche Probleme es sich bei  $A$  bis  $D$  handelt)
- *vielleicht* zutrifft (je nach dem worum es sich bei  $A$  bis  $D$  handelt)
- *keinesfalls* zutrifft (unabhängig davon, um welche Probleme es sich bei  $A$  bis  $D$  handelt)

Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.

- Ist  $C$  entscheidbar, so ist auch  $A$  entscheidbar.
- Ist  $B$  unentscheidbar, so kann  $C$  entscheidbar sein.
- Ist  $D$  rekursiv aufzählbar, so ist auch  $C$  rekursiv aufzählbar.
- $A$  ist rekursiv aufzählbar, und  $B$  ist entscheidbar.
- Ist  $B$  entscheidbar, so ist auch das Komplement von  $A$  entscheidbar.

**Aufgabe 1.3** Geben Sie an, ob folgende Probleme (un)entscheidbar sind, und begründen Sie jeweils Ihre Antwort. Sofern jeweils möglich, verwenden Sie dafür den Satz von Rice. (Das Alphabet ist dabei jeweils  $\Sigma = \{0,1\}$ .)

- Enthält die von einer Turingmaschine akzeptierte Sprache kein Wort?
- Hat eine Turingmaschine weniger als 20 Zustände und hält bei Eingabe  $0$ ?
- Enthält die von einer Turingmaschine akzeptierte Sprache mindestens 10 Wörter?
- Ist die von einer Turingmaschine akzeptierte Sprache überabzählbar (unendlich)?
- Sind in der von einer Turingmaschine akzeptierten Sprache Wörter, die mit  $\underline{101}$  beginnen?
- Ist die von einer Turingmaschine akzeptierte Sprache eine Teilmenge von  $\Sigma^*$ ?

**Aufgabe 1.4** Sind folgende Aussagen korrekt? Begründen Sie jeweils Ihre Antwort.

- a) Ist die Sprache  $L_1 \cdot L_2$  regulär, dann sind sowohl  $L_1$  wie auch  $L_2$  regulär.
- b) Sei  $L_1 = \{\underline{\mathbf{a}}^n \mid n \geq 0\}$  und  $L_2 = \{\underline{\mathbf{b}}^{2n} \mid n \geq 0\}$ . Dann gilt:  $L_1 L_2 = \{\underline{\mathbf{a}}^n \underline{\mathbf{b}}^{2n} \mid n \geq 0\}$ .
- c) Es gibt Sprachen  $L$ , für die gilt:  $(L^*)^* = L^+$ .
- d) Jede unentscheidbare Sprache enthält eine entscheidbare Teilmenge.
- e) Für jede unentscheidbare Sprache  $L$  gibt es eine echte Obermenge, die ebenfalls unentscheidbar ist.
- f) Sind  $L_1$  und  $L_1 \cap L_2$  entscheidbar, so ist auch  $L_2$  entscheidbar.

**Aufgabe 1.5**

- a) Geben Sie einen deterministischen endlichen Automaten (DEA) für die Menge aller durch 6 teilbaren positiven ganzen Zahlen in Binärdarstellung an. Sollte ihr Automat mehr als 5 Zustände haben, so minimieren Sie ihn mit Hilfe des Algorithmus von Brzozowski.  
(*Hinweise:* Führende Nullen sind erlaubt, das Leerwort  $\varepsilon$  ist aber nicht in dieser Menge enthalten. Überlegen Sie, wie sich der Wert einer Binärzahl verändert, wenn man eine 0 bzw. eine 1 hinten anhängt.)
- b) Sei  $L = \{(\underline{\mathbf{01}})^{6m}\}^* \{(\underline{\mathbf{01}})^{2016}\}$  wobei  $m$  Ihre Matrikelnummer (ohne Berücksichtigung von eventuell führenden Nullen) ist. Geben Sie einen deterministischen endlichen Automaten (DEA)  $\mathcal{A}$  mit höchstens  $6m$  Zuständen an, der  $L$  akzeptiert.  
Beschreiben Sie  $\mathcal{A}$  sowohl durch einen Graphen als auch durch ein 5-Tupel.
- c) Sei  $\Sigma = \{\underline{\mathbf{a}}, \underline{\mathbf{b}}, \underline{\mathbf{c}}, \underline{\mathbf{d}}\}$  und  $L = \{\underline{\mathbf{a}}^{3n} \underline{\mathbf{b}} \mid n \geq 0\} \cup \{\underline{\mathbf{a}}^{3n+1} \underline{\mathbf{c}} \mid n \geq 0\} \cup \{\underline{\mathbf{a}}^{3n+2} \underline{\mathbf{d}} \mid n \geq 0\}$ . Geben Sie DEA  $\mathcal{A}$  mit höchstens 5 Zuständen an, der  $L$  akzeptiert. Geben Sie weiters einen DEA  $\mathcal{A}'$  an, der  $\bar{L}$  (also das Komplement von  $L$ , wobei  $\bar{L} = \Sigma^* - L$ ) akzeptiert.