

# Formale Systeme

## 2. Übungsblatt

### Hinweis

Die Aufgaben \*) und \*\*) dienen der Selbstkontrolle und werden in der Übung nicht besprochen.

- \*) Wiederholen Sie die Begriffe Transitionssystem, NEA mit Wortübergängen,  $\varepsilon$ -NEA,  $\varepsilon$ -Übergang, formale Sprache, unendliche Menge endlicher Wörter.
- \*\*\*) Geben Sie für die zwei formalen Sprachen  $L_1$  und  $L_2$  über  $\Sigma = \{a, b\}$  jeweils einen NEA  $\mathcal{A}_i$  an, welcher  $L_i$  akzeptiert ( $i \in \{1, 2\}$ ).
  - $L_1$  ist die Menge der Wörter, die mit  $a$  beginnen und auf  $a$  enden und die aus mindestens zwei Zeichen bestehen.
  - $L_2$  ist die Menge der Wörter, die eine gerade Anzahl des Zeichens  $a$  und eine gerade Anzahl des Zeichens  $b$  enthalten (0 ist auch eine gerade Zahl).

### Aufgabe 1

Gegeben sei der endliche gerichtete Graph  $G = (V, E)$  und ein Knoten  $v_0 \in V$ . Gesucht ist die Menge der von  $v_0$  aus erreichbaren Knoten.

Dazu konstruiert man die folgenden Mengen  $V_i$  für  $i \geq 0$  induktiv:

- $V_0 := \{v_0\}$  und
- $V_{i+1} := V_i \cup \{v \in V \mid \text{es gibt ein } v' \in V_i, \text{ sodass } (v', v) \in E\}$  für  $i \geq 0$ .

Zeigen Sie die folgenden Aussagen:

- a) Für alle  $i \geq 0$  gilt, dass  $V_i \subseteq V_{i+1}$ .
- b) Für alle  $i \geq 0$  gilt, dass  $V_i$  genau die Menge der von  $v_0$  mit einem Pfad der Länge höchstens  $i$  erreichbaren Knoten ist.
- c) Es gibt ein  $i \geq 0$ , sodass  $V_i = V_{i+1}$  gilt. Diese Menge  $V_i$  enthält genau die von  $v_0$  aus erreichbaren Knoten.

Welche Aussage zur Anzahl der Arbeitsschritte in Abhängigkeit von der Größe von  $G$  können Sie für diesen Algorithmus machen?

### Aufgabe 2

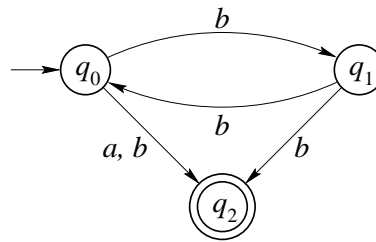
Geben Sie jeweils einen DEA  $\mathcal{A}_i$  an, der die Sprache  $L_i$  akzeptiert:

- a)  $L_1 = \{a^n b a c^m \mid m, n > 0, n \text{ ist gerade und } m \text{ ist ungerade}\}$

- b)  $L_2 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \exists i \in \{0,1\}. w \text{ endet mit } i \text{ und enthält eine ungerade Anzahl von } i\}$

### Aufgabe 3

- a) Erklären Sie, wann zwei NEAs  $\mathcal{A}_1$  und  $\mathcal{A}_2$  äquivalent sind.  
 b) Geben Sie einen DEA  $\mathcal{A}'$  an, der zu folgendem NEA  $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, q_0, \Delta, F)$  äquivalent ist. Für  $\mathcal{A}$  ist die Übergangsrelation  $\Delta$  grafisch angegeben.



Verwenden Sie die Konstruktion aus dem Beweis von Satz 2.4.

### Aufgabe 4

Es sei  $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, q_0, \delta, F)$  ein DEA. Ergänzen Sie den Beweis von Lemma 2.9, indem Sie zeigen:

- a) Für alle  $\{u, v\} \subseteq \Sigma^*$  und  $q \in Q$  gilt  $\delta(q, uv) = \delta(\delta(q, u), v)$ .  
 b) Ist  $\sim_k = \sim_{k+1}$ , so ist  $\sim_k = \sim_{\mathcal{A}}$ .