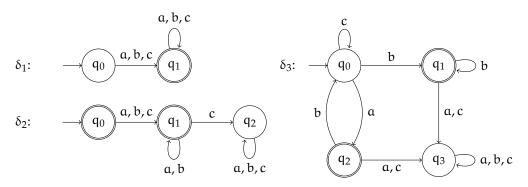
30.05.2022 - 05.06.2022

# Zusatzaufgaben 6

#### Aufgabe 1: Berechnungen

Gegeben seien das Alphabet  $\Sigma \triangleq \{ a, b, c \}$  und die DFAs  $M_1 \triangleq (\{ q_0, q_1 \}, \Sigma, \delta_1, q_0, \{ q_1 \}),$  $M_2 \triangleq (\{q_0, q_1, q_2\}, \Sigma, \delta_2, q_0, \{q_0, q_1\}) \text{ und } M_3 \triangleq (\{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \Sigma, \delta_3, q_0, \{q_1, q_2\})$ wobei  $\delta_1$ ,  $\delta_2$  und  $\delta_3$  durch die folgenden Graphen gegeben sind:



1.a) Gib die Berechnung von  $M_1$  für die Eingabeworte  $\varepsilon$ , a, abc, an. Welche der Wörter werden von M<sub>1</sub> akzeptiert?

 $(q_0, \varepsilon) \not\vdash_{M_1}$  und damit  $\varepsilon \not\in L(M_1)$ .

 $(q_0,\alpha) \vdash_{M_1} (q_1,\epsilon) \nvdash_{M_1} \text{und damit } \alpha \in L(M_1).$ 

 $(q_0,abc)\vdash_{M_1}(q_1,bc)\vdash(q_1,c)\vdash_{M_1}(q_1,\epsilon)\nvdash_{M_1}und\ damit\ abc\in L(M_1).$ 

/Lösung

1.b) Gib die Berechnung von  $M_2$  für die Eingabeworte  $\varepsilon$ , aa, abcabc an. Welche der Wörter werden von M<sub>2</sub> akzeptiert?

[Lösung]

 $(q_0,\epsilon) \not\vdash_{M_2} \text{und damit } \epsilon \in L(M_2).$ 

 $(q_0, aa) \vdash_{M_2} (q_1, a) \vdash_{M_2} (q_1, \epsilon) \nvdash_{M_2} \text{ und damit } aa \in L(M_2).$ 

 $(q_0, abcabc) \vdash_{M_2} (q_1, bcabc) \vdash_{M_2} (q_1, cabc) \vdash_{M_2} (q_2, abc) \vdash_{M_2} (q_2, bc) \vdash_{M_2} (q_2, c) \vdash_{M_2} (q_2,$ 

 $(q_2, \varepsilon) \not\vdash_{M_2}$  und damit abcabc  $\notin L(M_2)$ .

/Lösung

1.c) Gib die Berechnung von  $M_3$  für die Eingabeworte  $\varepsilon$ , bb, ba, ab an. Welche dieser Wörter gehören zu L(M<sub>3</sub>)?

----- [Lösung]-----

 $(q_0, \epsilon) \not\vdash_{M_3} \text{ und damit } \epsilon \notin L(M_3).$ 

 $(q_0,\ bb)\vdash_{M_3}(q_1,\ b)\vdash_{M_3}(q_1,\ \epsilon)\nvdash_{M_3} und\ damit\ bb\in L(M_3).$ 

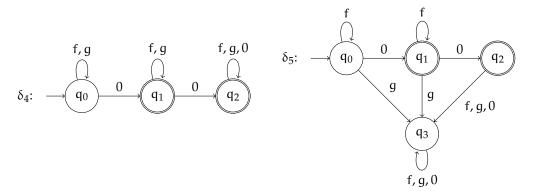
 $(q_0,\ ba)\vdash_{M_3} (q_1,\ a)\vdash_{M_3} (q_3,\ \epsilon)\not\vdash_{M_3} und\ damit\ ba\notin L(M_3).$ 

 $(\mathsf{q}_0,\ \mathsf{ab}) \vdash_{\mathsf{M}_3} (\mathsf{q}_2,\ \mathsf{b}) \vdash_{\mathsf{M}_3} (\mathsf{q}_0,\ \epsilon) \nvdash_{\mathsf{M}_3} \text{und damit } \mathsf{ab} \notin \mathsf{L}(\mathsf{M}_3).$ 

/Lösung

## Aufgabe 2: Sprachen einfacher Automaten

Gegeben seien das Alphabet  $\Sigma \triangleq \{ f, g, 0 \}$  und die DFAs  $M_4 \triangleq (\{ q_0, q_1, q_2 \}, \Sigma, \delta_4, q_0, \{ q_1, q_2 \})$ und  $M_5 \triangleq (\{ q_0, q_1, q_2, q_3 \}, \Sigma, \delta_5, q_0, \{ q_1, q_2 \}),$  wobei  $\delta_4$  und  $\delta_5$  durch die folgenden Graphen gegeben sind:



2.a) *Gib* die Sprache  $L(M_1)$  für den DFA  $M_1$  aus Aufgabe  $\boxed{1}$  *an*.

L( $M_1$ ) =  $L((a+b+c)(a+b+c)^*)$  = {  $w \in \{a, b, c\}^* \mid |w| > 0$  }

Hinweis: Wir haben die Sprache hier einmal über einen regulären Ausdruck und einmal in Mengenschreibweise angegeben. Da nur nach der Sprache (und nicht mehreren Schreibweisen) gefragt war, genügt eine der Alternativen. Keine der beiden Varianten verweist auf eine Grammatik oder einen Automaten.

2.b) Gib die Sprache L(M<sub>2</sub>) für den DFA M<sub>2</sub> aus Aufgabe an.

$$\begin{split} L(M_2) &= L\big(\varepsilon + \big((\alpha + b + c)\,(\alpha + b)^*\big)\big) = \{\; \epsilon\;\} \cup \{\; xy \mid x \in \{\; \alpha,\; b,\; c\;\} \land y \in \{\; \alpha,\; b\;\}^*\;\} \\ &= \{\; \epsilon, xy \mid x \in \{\; \alpha,\; b,\; c\;\} \land y \in \{\; \alpha,\; b\;\}^*\;\} \end{split}$$

(/Lösung

- 2.c) Gib an:  $L(M_3)$   $L(M_3) = \{ xa, xb^m \mid x \in \{ ab, c \}^* \land m \in \mathbb{N}^+ \}$   $L(B_3) = \{ xa, xb^m \mid x \in \{ ab, c \}^* \land m \in \mathbb{N}^+ \}$   $L(B_3) = \{ xa, xb^m \mid x \in \{ ab, c \}^* \land m \in \mathbb{N}^+ \}$
- 2.e)  $\mathit{Gib\ an:}\ \mathsf{Die\ Sprache\ L}(\mathsf{M}_5), \, \mathsf{die\ der\ Automat\ M}_5 \, \mathsf{akzeptiert.}$

### Aufgabe 3: Erstellen einfacher Automaten

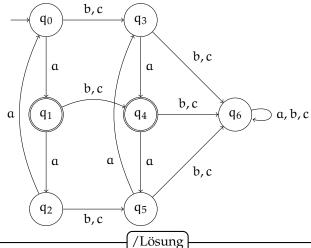
Gegeben seien das Alphabet  $\Sigma \triangleq \{ a, b, c \}$  sowie die Sprachen:

$$A_6 \triangleq \{ w \in \Sigma^* \mid |w|_a \mod 3 = 1 \land |w|_b + |w|_c \leqslant 1 \}$$
$$A_7 \triangleq \{ xc^m \mid x \in \{ aa, aba, baa, baba \}^* \land m \geqslant 2 \}$$

3.a) Gib einen DFA  $M_6$  so an, dass  $L(M_6) = A_6$ .

------(Lösung)-----

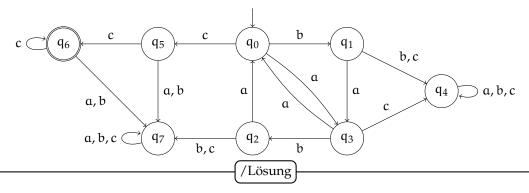
 $M_6 = (\{\ q_0,\ q_1,\ q_2,\ q_3,\ q_4,\ q_5,\ q_6\ \},\ \Sigma,\ \delta_6,\ q_0,\ \{\ q_1,\ q_4\ \})\ mit\ \delta_6 :$ 



3.b) Gib einen DFA  $M_7$  so an, dass  $L(M_7) = A_7$ .

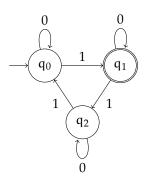
----- (Lösung)-----

 $M_7 = (\{\ q_0,\ q_1,\ q_2,\ q_3,\ q_4,\ q_5,\ q_6,\ q_7\ \},\ \Sigma,\ \delta_7,\ q_0,\ \{\ q_6\ \})\ mit\ \delta_7 :$ 



### Aufgabe 4: Erstellen einer Grammatik aus einem Automaten

Gegeben seien ein Alphabet  $\Sigma \triangleq \{0, 1\}$  sowie der Automat  $M_8 = (\{q_0, q_1, q_2\}, \Sigma, \delta_8, q_0, \{q_1\}),$  wobei  $\delta_8$  durch den folgenden Graphen gegeben ist:



4.a) Gib eine reguläre Grammatik  $G_8$  so an, dass  $L(G_8) = L(M_8)$  für den Automaten.

Co. ((O. O. O.) (O.1) P. O.) with P.

 $G_8 = (\{\ Q_0,\ Q_1,\ Q_2\ \}, \{\ 0,\ 1\ \}, P_8, Q_0)\ mit\ P_8 :$ 

 $Q_0 \to 0 Q_0 \ | \ 1Q_1 \ | \ 1, \quad Q_1 \to 0Q_1 \ | \ 1Q_2 \ | \ 0, \quad Q_2 \to 0Q_2 \ | \ 1Q_0$ 

/Lösung