

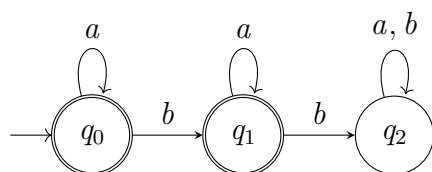
# Übungsblatt 1

## Hausaufgabe 4

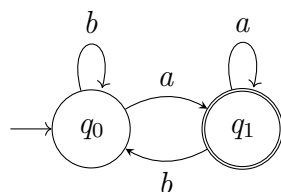
- (a)  $b \in L(\mathcal{A}_1)$   
 $\epsilon \in L(\mathcal{A}_2)$
- (b)  $bc \notin L(\mathcal{A}_1)$   
 $aa \notin L(\mathcal{A}_2)$
- (c)  $L(\mathcal{A}_1) = \{a^* \cdot b \cdot \{a, b\}^*\}$   $L(\mathcal{A}_2) = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_b \leq |w|_a \leq 4\}$

## Hausaufgabe 5

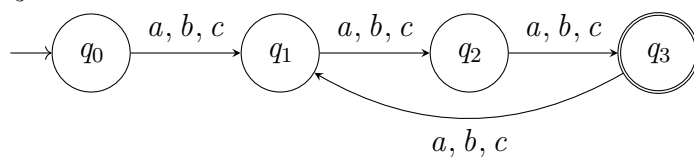
$\mathcal{A}_1$



$\mathcal{A}_2$

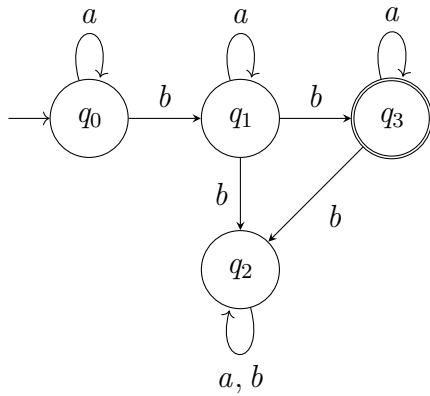


$\mathcal{A}_3$



$\mathcal{A}_4$

$\mathcal{A}_5$



### Hausaufgabe 6

(a)  $L_1 \cdot (L_2 \cup L_3) \Leftrightarrow \{u \cdot v \mid u \in L_1 \wedge v \in L_2 \text{ oder } L_3\}$

$$\begin{aligned}
 (L_1 \cdot L_2) \cup (L_1 \cdot L_3) &\Leftrightarrow \{u \cdot v \mid u \in L_1 \wedge v \in L_2\} \cup \{u \cdot v \mid u \in L_1 \wedge v \in L_3\} \\
 &\Leftrightarrow \{u \cdot v \mid u \in L_1 \wedge v \in L_2 \text{ oder } L_3\} \\
 &\Leftrightarrow L_1 \cdot (L_2 \cup L_3)
 \end{aligned}$$

(b)

$$L_1^* \cdot L_1 = \bigcup_{i \in \mathbb{N}_0} L^i \cdot L_1$$

Sei  $L_1 = \{a, b\}$ . Dann gilt  $L_1^* = \{\epsilon, a, b, aa, bb, ab, ba, aaa, \dots\}$

### Hausaufgabe 7

- (a) Der Automat  $\mathcal{A} = \{\{q_0\}, \{a\}, \delta, \{q_0\}\}$ ,  $\delta(q_0, a) = q_0$  hat als einzigen akzeptierenden Zustand den Anfangszustand  $q_0$ , allerdings ist in diesem Fall  $L(\mathcal{A}) = \{a\}^*$
- (b) Ein deterministisch endlicher Automat  $\mathcal{A}$  hat für jede mögliche Kombination von Zustand und Symbol einen Folgezustand definiert, und da alle Zustände akzeptierend sind, akzeptiert  $\mathcal{A}$  auch alle Wörter über dem Alphabet  $\Sigma$ , also  $\Sigma^*$ .