

## Theoretische Informatik 1

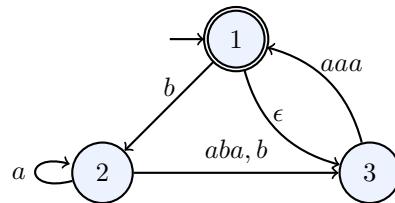
### Blatt 4

---

Abgabe: 21.11.2023

#### Präsenzaufgabe 1

Konstruiert zu dem gegebenen Wort-NEA, der die Sprache  $L_1$  erkennt, einen äquivalenten DEA.



#### Präsenzaufgabe 2

Sei  $\Sigma = \{a, b\}$  und  $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ endet mit } aba\}$ . Gebt einen Automaten für das Komplement  $\bar{L}_2$  an.

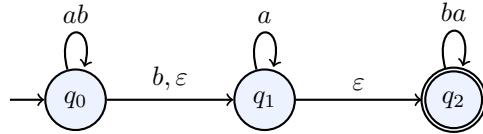
#### Präsenzaufgabe 3

Konstruiert einen Automaten, der  $L_1 \cap \bar{L}_2$  erkennt.

## Aufgabe 1

4 Punkte

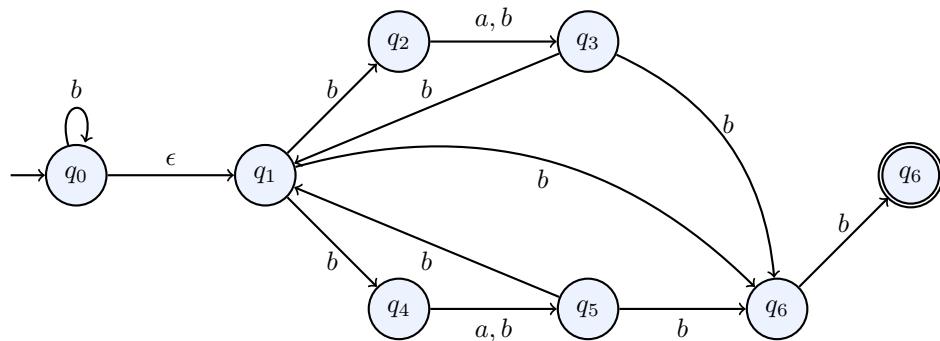
Konstruiert zu folgendem NEA mit Wortübergängen, der die Sprache  $L_1$  erkennt, einen äquivalenten DEA.



## Aufgabe 2:

6 Punkte

Konstruiert zu dem gegebenen  $\epsilon$ -NEA, der die Sprache  $L_2$  erkennt, einen äquivalenten DEA. Da der hier gegebene Automat acht Zustände hat, würde die Potenzmengenkonstruktion 256 Zustände liefern. Allerdings sind nur *zehn* dieser 256 Zustände vom Startzustand aus erreichbar. Geht deshalb den gegebenen Automaten Schritt für Schritt vom Startzustand aus durch und verwendet nur die dadurch erreichbaren DEA-Zustände für den zu konstruierten DEA.



## Aufgabe 3

5 Punkte

Sei  $\Sigma = \{a, b\}$  und  $L_1 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ beginnt mit } aba\}$  und  $L_2 = \{w \in \Sigma^* \mid w \text{ endet mit } bab\}$ . Gebt NEAs  $\mathcal{A}_1$  und  $\mathcal{A}_2$  für  $L_1$  und  $L_2$  an und konstruiert dann den Produktautomaten aus  $\mathcal{A}_1$  und  $\mathcal{A}_2$ , der  $L_1 \cap L_2$  akzeptiert.

## Aufgabe 4

5 Punkte

Das Spiegelwort  $w^R$  eines Wortes  $w \in \Sigma^*$  ist wie folgt definiert:

- $\epsilon^R = \epsilon$ .
- $(a_1 \dots a_n)^R = a_n \dots a_1$  für  $n \geq 1$ .

Zeigt, dass für jede reguläre Sprache  $L \subseteq a, b^*$  auch die Spiegelsprache  $L^R = \{w^R \mid w \in L\}$  regulär ist.