

## Automaten und formale Sprachen – Übung 2

Abgabe: bis Freitag, der 10. November 2023, um 11:00 Uhr am Fachgebiet oder vor der Übung.

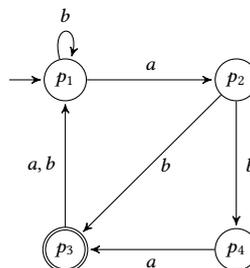
**Heften Sie bitte alle Ihre Lösungsblätter geeignet zusammen.**

### Bonusaufgaben

#### Aufgabe 1\*

2 Punkte

Betrachten Sie den folgenden NFA  $N$ :

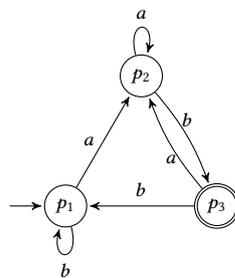


Konstruieren Sie mittels Potenzmengenkonstruktion einen DFA  $M$  mit  $L(M) = L(N)$ . Es genügt den erreichbaren Teil von  $M$  anzugeben.

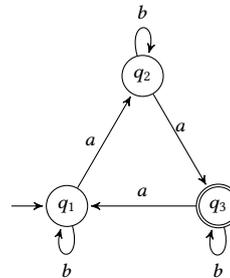
#### Aufgabe 2\*

1+1+1 Punkte

Gegeben seien die folgenden DFAs  $M_1$  und  $M_2$ .



$M_1$



$M_2$

Nutzen Sie Folien 4.9 bis 5.4 um folgende Automaten zu konstruieren:

- einen DFA  $M_{\cap}$  mit  $L(M_{\cap}) = L(M_1) \cap L(M_2)$ ,
- einen NFA  $M_{\cdot}$  mit  $L(M_{\cdot}) = L(M_1) \cdot L(M_2)$  und
- einen NFA  $M_{*}$  mit  $L(M_{*}) = L(M_1)^*$ .

#### Aufgabe 3\*

2+2 Punkte

Zeigen Sie die folgenden Aussagen:

- Für jeden NFA  $M = (Z, \Sigma, S, \delta, E)$  existiert ein NFA  $M' = (Z', \Sigma, S', \delta', E')$  mit  $L(M) = L(M')$  und  $|E'| = 1$ .
- Für jeden NFA  $M = (Z, \Sigma, S, \delta, E)$  existiert ein NFA  $M' = (Z', \Sigma, S', \delta', E')$  mit  $L(M) = L(M')$ ,  $|S'| = 1$  und  $|Z'| = |Z| + 1$ .

**Aufgabe 4\***

4 Punkte

Sei  $\Sigma$  ein Alphabet. In dieser Aufgabe betrachten wir die Operation

$$\text{Insert}(L_1, L_2) = \{w \in \Sigma^* \mid \text{es gibt } x \in \Sigma^*, y, z \in \Sigma^+ : w = xyz, xz \in L_1 \text{ und } y \in L_2\},$$

wobei  $L_1, L_2 \subseteq \Sigma^*$  Sprachen sind.

Zeigen Sie, dass die Klasse der regulären Sprachen unter dieser Insert-Operation abgeschlossen ist.

## Präsenzaufgaben

**Aufgabe 5**

Geben Sie zu den Sprachen  $L_a, L_b$  reguläre Ausdrücke  $\alpha, \beta$  so an, dass  $L(\alpha) = L_a$  und  $L(\beta) = L_b$ .

- (a)  $L_a = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid \text{entweder kommen } a \text{ und } b \text{ in } w \text{ vor oder weder } a \text{ noch } b\}$
- (b)  $L_b = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid w \text{ enthält nicht das Infix } bc\}$

**Aufgabe 6**

Die Spiegelung eines Wortes  $w = a_1 a_2 \dots a_n \in \Sigma^*$  sei  $w^R := a_n a_{n-1} \dots a_1$  für  $a_i \in \Sigma$  für alle  $1 \leq i \leq n$ . Die Spiegelung einer Sprache  $L$  sei  $L^R := \{w^R \mid w \in L\}$ . Zeigen Sie, dass die Klasse der regulären Sprachen unter Spiegelung abgeschlossen ist.

**Aufgabe 7**

Sei  $\Sigma$  ein Alphabet (eine endliche Menge). Zeigen Sie, dass  $\Sigma^*$  abzählbar ist.