

# Theoretische Informatik 1

## Blatt 2

Abgabe: 07.11.2022

### Präsenzaufgabe 1

Gegeben sind die folgenden Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$ .

$$L_1 = \{w \mid |w|_a = 2n \text{ für ein } n \in \mathbb{N}\}.$$

$$L_2 = \{w \mid |w|_a = 2|w|_b\}.$$

$$L_3 = (\{a\} \cdot \{b\})^* \cdot \{a\}.$$

$$L_4 = \{x_1 \dots x_n \mid n \geq 1 \wedge x_1 = x_n\}.$$

Beschreibt die folgenden Sprachen sowohl informell (mit Worten) als auch in formaler Weise, ähnlich wie  $L_1, \dots, L_4$  in der Aufgabenstellung.

a)  $L_1 \cap L_2$

b)  $L_1 \cap L_2 \cap L_3$

c)  $L_3 \cup L_4$

d)  $\overline{L_1}$

e)  $\overline{L_4}$

f)  $L_2^*$

g)  $(\overline{L_1})^*$

h)  $L_3 \cup \overline{L_3}$

### Präsenzaufgabe 2

Gebt für folgende Sprachen  $L_i$  einen NEA an, der  $L_i$  akzeptiert.

a)  $L_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid \text{auf jedes } a \text{ in } w \text{ folgen unmittelbar mindestens } 2 \text{ } b\}.$

b)  $L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid |w| \text{ ist durch } 3 \text{ teilbar}\}.$

c)  $L_3 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ enthält höchstens ein } b \text{ und endet mit } a\}.$

## Präsenzaufgabe 3

Beweist oder widerlegt folgende Aussagen:

1. Für alle Sprachen  $L_1, L_2$  und  $L_3$  gilt:

$$(L_1 \cap L_2) \cdot L_3 = (L_1 \cdot L_3) \cap (L_2 \cdot L_3).$$

2. Wenn  $|L_1| = n$  und  $|L_2| = m$  für  $n, m \in \mathbb{N}_0$ , dann  $|L_1 \cdot L_2| = nm$ .
  3. Für jeden NEA  $\mathcal{A}$  mit  $n$  Zuständen gilt: Falls  $L(\mathcal{A}) \neq \emptyset$ , dann gibt es ein  $w \in L(\mathcal{A})$  mit  $|w| \leq n - 1$ .
  4. Für alle Sprachen  $L_1, L_2$  gilt: wenn  $L_1 \subseteq L_2^*$ , dann  $L_1^* \subseteq L_2^*$ .
  5. Für alle Sprachen  $L_1, L_2$  gilt: wenn  $L_1 \subseteq L_2^*$ , dann  $L_1^* \cdot L_2^* = L_2^*$ .
  6. Für alle Sprachen  $L_1, L_2$  gilt  $(L_1 \cap L_2)^* = L_1^* \cap L_2^*$ .
- 

## Aufgabe 1

4 Punkte

Zeigt per Induktion über die Länge von  $w$ : Für alle Wörter  $w \in \{a, b\}^*$  gilt  $|w|_a + |w|_b = |w|$ .

## Aufgabe 2

2+2+2+2=8 Punkte

Zeigt oder widerlegt folgende Behauptungen:

- a)  $\overline{\{a\}^* \cdot \{b\} \cdot \{a\}^*} = \{b\}^* \cdot \{a\} \cdot \{b\}^*$  über dem Alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$ .
- b)  $(L_1 \cup L_2) \cdot L_3 = (L_1 \cdot L_3) \cup (L_2 \cdot L_3)$ .
- c)  $L \cup L^* = L^*$ .
- d)  $(L_1^* \cdot L_2^*)^* = (L_1 \cup L_2)^*$ .

## Aufgabe 3

1+1+1+1=4 Punkte

Gebt für folgende formale Sprachen  $L_i$  einen NEA an, der  $L_i$  akzeptiert.

- a)  $L_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ enthält } baab \text{ als Teilwort}\}$ .
- b)  $L_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a \text{ lässt den Rest 2 bei Division durch 4}\}$ .
- c)  $L_3 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid |w| \text{ ist durch 2 oder 3 teilbar}\}$ .
- d)  $L_4 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ enthält höchstens drei } a \text{ und endet mit } b\}$ .

## Aufgabe 4

4 Punkte

Für beliebige  $n, m \in \mathbb{N}$ , sei  $L_{n,m} = \{a^{n+km} \mid k \in \mathbb{N}_0\}$ . Zeigt, dass jede Sprache  $L_{n,m}$  regulär ist. Stellt den Automaten für  $L_{4,3}$  graphisch dar.