

## Ergänzungsblatt 7

### Vorbereitungsaufgaben

#### Vorbereitungsaufgabe 1

Wiederholen Sie die Begriffe aus Übungsblatt 0, Abschnitt 4.

1. Welche der Paare  $(\mathbb{N}, +)$ ,  $(\mathbb{N}, -)$ ,  $(\mathbb{Z}, +)$ ,  $(\mathbb{Z}, -)$ ,  $(\mathbb{N}, \max)$ ,  $(\mathbb{N}, \min)$ ,  $(\mathbb{Q}, \cdot)$ ,  $(\mathbb{Q} \setminus \{0\}, \cdot)$  und  $(\{a, b\}^*, \cdot)$  sind Magmen/Halbgruppen/Monoide/Gruppen? Welche davon sind kommutativ?

2. Sei  $(S, \circ)$  eine endliche Halbgruppe mit  $S = \{a, b, c, d, e, f\}$  als Trägermenge und der rechtsstehenden Verknüpfungstafel für  $\circ$ .

- (a) Ist  $(S, \circ)$  ein Monoid?
- (b) Ist  $(S, \circ)$  eine Gruppe?
- (c) Ist  $(S, \circ)$  kommutativ?

Begründen Sie Ihre Antworten kurz.

$\circ$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$
$a$	$d$	$e$	$f$	$a$	$b$	$c$
$b$	$f$	$d$	$e$	$b$	$c$	$a$
$c$	$e$	$f$	$d$	$c$	$a$	$b$
$d$	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$	$f$
$e$	$c$	$a$	$b$	$e$	$f$	$d$
$f$	$b$	$c$	$a$	$f$	$d$	$e$

#### Vorbereitungsaufgabe 2

Seien  $(M, \circ)$  und  $(N, \bullet)$  zwei Monoide mit neutralen Elementen  $1_M$  und  $1_N$ . Eine Funktion  $\varphi: M \rightarrow N$  heißt *Monoid-Homomorphismus*, wenn gilt:

$$\varphi(1_M) = 1_N \quad \text{und} \quad \forall x, y \in M: \varphi(x \circ y) = \varphi(x) \bullet \varphi(y).$$

Wenn klar ist, dass es sich bei  $(M, \circ)$  und  $(N, \bullet)$  um Monoide handelt, nennen wir  $\varphi$  auch einfach *Homomorphismus*.

1. Geben Sie einen Homomorphismus zwischen  $(\mathbb{R}, +)$  und  $(\mathbb{R}^+, \cdot)$  an.
2. Geben Sie einen Homomorphismus zwischen  $(\{a, b\}^*, \cdot)$  und  $(\mathbb{N}, +)$  an.
3. Seien  $(A, \cdot_A)$ ,  $(B, \cdot_B)$  und  $(C, \cdot_C)$  drei Monoide und  $\varphi: A \rightarrow B$  und  $\psi: B \rightarrow C$  zwei Homomorphismen. Zeigen Sie, dass die Funktion  $\chi: A \rightarrow C$  mit  $\chi(x) = \psi(\varphi(x))$  wieder ein Homomorphismus ist.

*Bemerkung:* Man schreibt dann  $\chi = \psi \circ \varphi$  („ $\psi$  nach  $\varphi$ “) und nennt  $\chi$  die *Komposition* von  $\varphi$  und  $\psi$ .

### Vorbereitungsaufgabe 3

Eine Äquivalenzrelation  $\sim$  heißt *Kongruenzrelation* auf ein Monoid  $(S, \circ)$ , wenn gilt:

$$\forall x, x', y, y' \in S: (x \sim x' \wedge y \sim y') \implies x \circ y \sim x' \circ y'.$$

Ist  $\sim$  eine Kongruenzrelation auf  $(S, \circ)$ , dann ist  $\bullet$  mit

$$[x]_{\sim} \bullet [y]_{\sim} = [x \circ y]_{\sim}$$

eine wohldefinierte Verknüpfung, die zusammen mit  $S/\sim$  ein Monoid bildet, das sogenannte *Quotientenmonoid*  $(S/\sim, \bullet)$ . Wohldefiniert heißt in diesem Fall, dass das Ergebnis der Verknüpfung  $[x]_{\sim} \bullet [y]_{\sim}$  nicht von der konkreten Wahl der Repräsentanten  $x$  und  $y$  abhängt.

Sei  $\sim$  eine Relation auf  $\mathbb{Z}$  mit  $x \sim y$  genau dann, wenn  $x^2 = y^2$ .

1. Zeigen Sie, dass  $\sim$  eine Äquivalenzrelation auf  $\mathbb{Z}$  ist.
2. Zeigen Sie, dass  $\sim$  eine Kongruenzrelation auf  $(\mathbb{Z}, \cdot)$  ist.
3. Zeigen Sie, dass  $\sim$  keine Kongruenzrelation auf  $(\mathbb{Z}, +)$  ist.

*Bemerkungen:*

- Oft verwendet man dasselbe Symbol für  $\circ$  und  $\bullet$ , obwohl das formal zwei verschiedene Verknüpfungen sind.
- Kongruenzrelationen können auch für Magmen, Halbgruppen und Gruppen definiert werden. Die entstehende Struktur  $(S/\sim, \bullet)$  wird dann entsprechend *Quotientenmagma*, *-halbgruppe* oder *-gruppe* genannt.

### Vorbereitungsaufgabe 4

Beantworten Sie folgende Fragen:

1. Welche Charakterisierungen von regulären Sprachen kennen wir?
2. Unter welchen Operationen ist die Klasse der regulären Sprachen abgeschlossen?

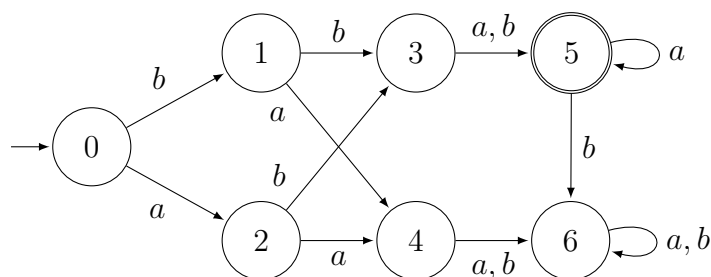
---

## Präsenzaufgaben

---

### Präsenzaufgabe 1

Sei  $M$  der folgende DEA:



1. Führen Sie den in Einheit 16 vorgestellten Minimierungsalgorithmus durch.

Anstatt nicht äquivalente Zustände (bezüglich der Myhill-Nerode-Äquivalenz  $R_L$ ) zu markieren, soll ein Zeuge eingetragen werden, der die Inäquivalenz der Zustände belegt.

Formal ist ein Wort  $w \in \Sigma^*$  ein Zeuge für die Inäquivalenz von  $p$  und  $q$ , falls gilt:

$$\hat{\delta}(p, w) \in F \iff \hat{\delta}(q, w) \notin F.$$

Tragen Sie in jedes Feld einen Zeugen minimaler Länge ein oder schreiben Sie „ $R_L$ “, falls die Zustände äquivalent sind.

2. Wie sieht der resultierende minimale DEA aus?
3. Geben Sie einen regulären Ausdruck  $\gamma$  mit  $L(\gamma) = T(M)$  an.

### Präsenzaufgabe 2

Seien  $(\Sigma^*, \cdot)$  das freie Monoid über dem Alphabet  $\Sigma = \{a, b, c\}$  mit der Konkatenation von Wörtern als Verknüpfung und  $(M, \cdot)$  ein Monoid mit der Trägermenge  $M = \{-1, 0, 1\}$  und der gewöhnlichen Multiplikation auf Zahlen als Verknüpfung.

Wir betrachten den Homomorphismus  $\varphi: \Sigma^* \rightarrow M$ , der durch  $\varphi(a) = -1$ ,  $\varphi(b) = 0$  und  $\varphi(c) = 1$  eindeutig definiert ist.

1. Geben Sie die Verknüpfungstafel von  $(M, \cdot)$  an. Warum ist  $(M, \cdot)$  ein Monoid? Ist  $(M, \cdot)$  eine Gruppe?
2. Geben Sie eine Formel für  $\varphi(w)$  für alle  $w \in \Sigma^*$  an.
3. Welche Sprachen  $L \subseteq \Sigma^*$  werden von  $(M, \cdot)$  mit  $\varphi$  erkannt?

### Präsenzaufgabe 3

Seien  $R_L$  die Myhill-Nerode-Äquivalenz und  $\equiv_L$  die syntaktische Kongruenz. Bekanntlich sind  $R_L$  und  $\equiv_L$  Äquivalenzrelationen.

1. Zeigen Sie, dass  $R_L$  im Allgemeinen keine Kongruenzrelation auf  $(\Sigma^*, \cdot)$  ist.
2. Zeigen Sie, dass  $\equiv_L$  eine Kongruenzrelation auf  $(\Sigma^*, \cdot)$  ist.
3. Warum ist die auf Folie 16.7 definierte Funktion  $\varphi: \Sigma^* \rightarrow \text{Synt}(L)$  mit  $\varphi(w) = [w]_{\equiv_L}$  ein Monoid-Homomorphismus?
4. Seien nun  $L = \{a^m b^n \mid m, n \in \mathbb{N}\}$  und  $\Sigma = \{a, b\}$ . Geben Sie Quotientenmenge und Index von  $\equiv_L$  sowie die Verknüpfungstafel von  $(\text{Synt}(L), \cdot)$  an. Warum wird  $L$  von  $\text{Synt}(L)$  erkannt?

*Erinnerung:*  $\text{Synt}(L) = \Sigma^* / \equiv_L$ .

## Präsenzaufgabe 4

Sei  $L$  eine reguläre Sprache über einem Alphabet  $\Sigma$ . Zeigen Sie, dass die Sprache

$$L' = \{w \mid ww \in L\}$$

auch regulär ist.

*Hinweis:* Sie dürfen verwenden, dass die Vereinigung endlich vieler regulärer Sprachen wieder regulär ist und dass für jeden DEA  $M = (Q, \Sigma, \delta, s, F)$  die Sprache

$$L_{p,q} = \left\{ w \in \Sigma^* \mid \hat{\delta}(p, w) = q \right\}$$

für alle  $p, q \in Q$  regulär ist.

---

## Zusatzaufgaben

---

### Zusatzaufgabe 1

Aus Ergänzung 6 wissen wir, dass die Kongruenzrelation modulo  $n$  eine Äquivalenzrelation ist. Zeigen Sie für jedes  $n \in \mathbb{N}$ , dass die Kongruenzrelation modulo  $n$  sowohl auf  $(\mathbb{Z}, +)$  als auch auf  $(\mathbb{Z}, \cdot)$  eine Kongruenzrelation ist.

### Zusatzaufgabe 2

Seien  $(\Sigma^*, \cdot)$  das freie Monoid über dem Alphabet  $\Sigma = \{a, b, c\}$  mit der Konkatenation von Wörtern als Verknüpfung und  $(M, \min)$  ein Monoid mit der Trägermenge  $M = \{1, 2, 3\}$  und der Minimum-Operation

$$\min(x, y) = \begin{cases} x, & \text{falls } x \leq y \\ y & \text{sonst} \end{cases}$$

als Verknüpfung.

Wir betrachten den Homomorphismus  $\varphi: \Sigma^* \rightarrow M$ , der durch  $\varphi(a) = 1$ ,  $\varphi(b) = 2$  und  $\varphi(c) = 3$  eindeutig definiert ist.

1. Geben Sie die Verknüpfungstafel von  $(M, \min)$  an. Warum ist  $(M, \min)$  ein Monoid? Ist  $(M, \min)$  eine Gruppe?
2. Geben Sie eine Formel für  $\varphi(w)$  für alle  $w \in \Sigma^*$  an.
3. Welche Sprachen  $L \subseteq \Sigma^*$  werden von  $(M, \min)$  mit  $\varphi$  erkannt?

### Zusatzaufgabe 3

Seien  $\Sigma$  und  $\Gamma$  zwei Alphabete,  $\varphi: \Sigma^* \rightarrow \Gamma^*$  ein Homomorphismus,  $A$  eine Sprache über  $\Sigma$  und  $B$  eine Sprache über  $\Gamma$ . Aus den Übungsblättern kennen wir folgende Abschlusseigenschaften:

$$A \text{ regulär} \implies \varphi(A) \text{ regulär} \quad \text{und} \quad B \text{ regulär} \implies \varphi^{-1}(B) \text{ regulär.}$$

Zeigen oder widerlegen Sie die Umkehrungen:

1.  $\varphi(A)$  regulär  $\implies A$  regulär
2.  $\varphi^{-1}(B)$  regulär  $\implies B$  regulär

### Zusatzaufgabe 4

Zeigen Sie, dass jede endliche Sprache regulär ist.

### Zusatzaufgabe 5

Zeigen Sie mithilfe der Abschlusseigenschaften regulärer Sprachen, dass folgende Sprachen nicht regulär sind.

1.  $L_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a = |w|_b\}$
2.  $L_2 = \{w \in \{a, b, c\}^* \mid |w|_a = |w|_b = |w|_c\}$

Verwenden Sie insbesondere weder das Pumping-Lemma noch den Satz von Myhill-Nerode. Sie dürfen jedoch verwenden, dass  $L = \{a^n b^n \mid n \geq 1\}$  nicht regulär ist.