

Übungen zur Vorlesung
Theoretische Informatik
WS 19/20
Blatt 2

Aufgabe 2.1

Betrachte folgende Sprache über dem Alphabet $\Sigma = \{a, b, c\}$:

$$L = \{w \in \Sigma^* \mid |w|_{ca} \geq 1 \wedge |w|_b \equiv 1 \pmod{3}\}.$$

Beachte: Für $x \in \Sigma^+$ gibt $|w|_x$ an, wie oft w das Teilwort x enthält, z.B. $|ababcbab|_{ab} = 3$.

- Konstruiere einen DFA M , welcher $L = T(M)$ erfüllt. Gib sowohl die Überföhrungsfunktion δ als Tabelle als auch den Zustandsgraphen an.
- Konstruiere aus M eine reguläre Grammatik, die $L = T(M)$ erzeugt. Verwende hierfür das Verfahren aus der Vorlesung.

Aufgabe 2.2

Ein NFA M sei gegeben durch $M = (Z, \Sigma, \delta, S, E)$, wobei $Z = \{z_0, z_1, z_2, z_3\}$, $\Sigma = \{a, b, c\}$, $S = \{z_0, z_2\}$, $E = \{z_2\}$ und

$\delta(z_0, a) = \{z_1, z_2, z_3\}$	$\delta(z_0, b) = \emptyset$	$\delta(z_0, c) = z_0$
$\delta(z_1, a) = \emptyset$	$\delta(z_1, b) = \{z_2\}$	$\delta(z_1, c) = \emptyset$
$\delta(z_2, a) = \emptyset$	$\delta(z_2, b) = \emptyset$	$\delta(z_2, c) = \{z_3\}$
$\delta(z_3, a) = \emptyset$	$\delta(z_3, b) = \{z_2, z_3\}$	$\delta(z_3, c) = \emptyset$.

- Zeichne den zu M gehörenden Zustandsgraphen.
- Sei $L := \{c^k ab^l \mid k, l \in \mathbb{N}\}$. Gilt $L \subseteq T(M)$? Begründe.
- Konstruiere mithilfe der Potenzmengenkonstruktion einen DFA, welcher dieselbe Sprache wie M akzeptiert. Zustände, die vom Startzustand aus nicht erreichbar sind, können dabei weggelassen werden.

Aufgabe 2.3

Betrachte die reguläre Grammatik $G = (V, \Sigma, P, S)$, wobei $\Sigma = \{a, b, c\}$, $V = \{S, A, B, C\}$ und P folgende Regeln enthalte:

$$S \rightarrow bC \mid aC \mid aB$$

$$A \rightarrow a \mid bB$$

$$B \rightarrow bB \mid aA$$

$$C \rightarrow cA \mid aS$$

- a) Konstruiere mithilfe des aus der Vorlesung bekannten Verfahrens einen NFA M , sodass $T(M) = L(G)$.
- b) Gibt es für alle $n \in \mathbb{N}$ ein $w \in L(G)$, sodass $|w| \geq n$, $|w|_c \geq 1$ und $|w|_a = |w|_b$? Begründe!

Aufgabe 2.4

Gib für jedes $n > 1$ eine Sprache L an, sodass jeder DFA M mit $T(M) = L$ mindestens n Zustände benötigt, aber L^2 von einem DFA M' mit maximal $2n - 2$ Zuständen erkannt wird. Begründe!