

# Theorie der Informatik

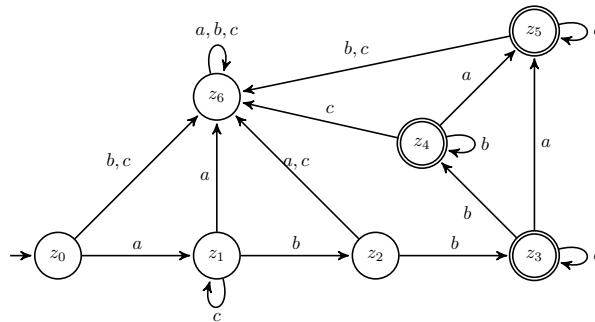
G. Röger  
Frühjahrssemester 2019

Universität Basel  
Fachbereich Informatik

## Übungsblatt 4 — Lösungen

### Aufgabe 4.1 (DFA und reguläre Grammatik; 2 + 2 Punkte)

Betrachten Sie folgenden DFA  $M$ :



- (a) Welche Sprache akzeptiert der DFA?

**Lösung:**

$$\mathcal{L}(M) = \{ac^{n_1}bbc^{n_2}b^{n_3}a^{n_4} \mid n_1, n_2, n_3, n_4 \geq 0\}$$

- (b) Geben Sie eine *reguläre* Grammatik an, die die gleiche Sprache erzeugt.

**Lösung:**

Wir konstruieren eine Grammatik wie in dem Beweis auf Folie 13 Foliensatz C02 beschrieben. Da man von Zustand  $z_6$  keinen Endknoten erreichen kann, können wir alle Regeln, die die entsprechende Variable enthalten, direkt weglassen. Zudem wenden wir die Transformationen von Folie 5/6 Foliensatz C02 an, um die nicht-regulären  $\varepsilon$ -Regeln zu entfernen. Das Ergebnis ist die reguläre Grammatik  $G = (\{a, b, c\}, \{A_0, \dots, A_5\}, P, A_0)$  mit den folgenden Regeln in  $P$ :

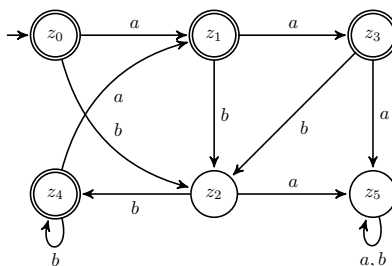
$$\begin{array}{llll} A_0 \rightarrow aA_1 & A_1 \rightarrow cA_1 & A_1 \rightarrow bA_2 & A_2 \rightarrow bA_3 \\ A_2 \rightarrow b & A_3 \rightarrow cA_3 & A_3 \rightarrow c & A_3 \rightarrow aA_5 \\ A_3 \rightarrow a & A_3 \rightarrow bA_4 & A_3 \rightarrow b & A_4 \rightarrow bA_4 \\ A_4 \rightarrow b & A_4 \rightarrow aA_5 & A_4 \rightarrow a & A_5 \rightarrow aA_5 \\ A_5 \rightarrow a & & & \end{array}$$

### Aufgabe 4.2 (DFAs; 2 Punkte)

Geben Sie einen deterministischen endlichen Automaten für die Sprache der Wörter über  $\Sigma = \{a, b\}$  an, wobei die Wörter folgende Eigenschaft aufweisen:

Falls ein  $a$  am Wortanfang steht oder das  $a$  nach einem  $b$  gelesen wird, darf höchstens ein weiteres  $a$  direkt folgen. Falls ein  $b$  am Wortanfang steht oder das  $b$  nach einem  $a$  gelesen wird, muss mindestens ein weiteres  $b$  direkt folgen.

**Lösung:**



**Aufgabe 4.3** (reguläre Grammatik und NFA; 1+1 Punkte)

Betrachten Sie die Sprache  $L = \{w \in \{0, 1\}^* \mid w \text{ endet mit } 01 \text{ oder mit } 10\}$ .

(a) Geben Sie eine reguläre Grammatik an, die  $L$  erzeugt.

**Lösung:**

$G = \langle \{0, 1\}, \{S, A, B\}, P, S \rangle$ , wobei  $P$  die folgenden Regeln enthält:

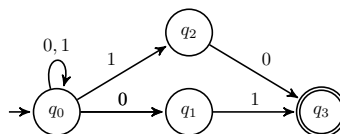
$$S \rightarrow 0S \mid 1S \mid 0A \mid 1B$$

$$A \rightarrow 1$$

$$B \rightarrow 0$$

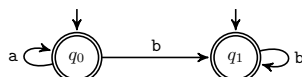
(b) Geben Sie das Zustandsdiagramm für einen NFA mit höchstens vier Zuständen an, der die Sprache  $L$  akzeptiert.

**Lösung:**



**Aufgabe 4.4** (NFAs; 0.5+1.5 Punkte)

Betrachten Sie folgenden nichtdeterministischen, endlichen Automaten  $M$ :



(a) Welche Sprache  $\mathcal{L}(M)$  akzeptiert  $M$ ?

**Lösung:**

$$\mathcal{L}(M) = \{a^m b^n \mid m, n \geq 0\}$$

(b) Verwenden Sie die Konstruktion aus dem Beweis des Satzes von Rabin und Scott, um einen DFA anzugeben, der die gleiche Sprache akzeptiert.

**Lösung:**

