

# Theoretische Informatik 2

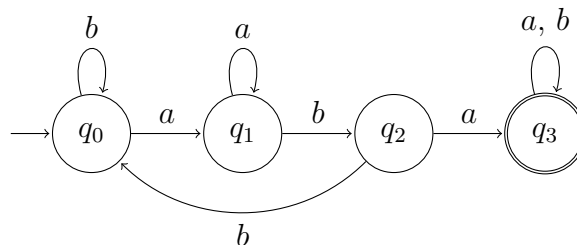
Sommersemester 2012

## Präsenzaufgaben

zur Bearbeitung am ersten Übungstermin

### Aufgabe 1:

(a) Sei  $A$  der folgende endliche Automat über dem Alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$



- (i) Geben Sie die Menge der Zustände, den Startzustand, die Menge der akzeptierenden Zustände und die Übergangsfunktion von  $A$  an.
- (ii) Welche der folgenden Wörter werden von  $A$  akzeptiert, welche nicht?
- $bbaabba$
  - $abbaaababbba$
  - $aabbaab$
- Begründen Sie Ihre Antworten.
- (iii) Geben Sie ein möglichst kurzes Wort an, das von  $A$  akzeptiert wird.
- (iv) Beschreiben Sie umgangssprachlich, welche Sprache  $L(A)$  von  $A$  akzeptiert wird.
- (b) Geben Sie die graphische Darstellung eines nicht-deterministischen endlichen Automaten an, der genau diejenigen Wörter der Länge  $\geq 3$  über dem Alphabet  $\{a, b\}$  akzeptiert, deren drittletzter Buchstabe ein  $a$  ist.

### Aufgabe 2:

Geben Sie für die folgenden Sprachen je einen möglichst kurzen regulären Ausdruck an, der die Sprache beschreibt.

- (a)  $L_1 := \{w \in \{a, b\}^* : |w| \neq 2\}$
- (b)  $L_2 := \{w = w_0w_1w_2 \dots \in \{a, b\}^* : \text{Falls } w_i = b \text{ so } w_{i+1} = a \text{ und/oder } w_{i+2} = a, i \in \mathbb{N}\}$
- (c)  $L_3 := \{w \in \{a, b\}^* : \text{der erste und der letzte Buchstabe von } w \text{ sind ungleich}\}$

### Aufgabe 3:

- (a) Zeigen Sie, dass die regulären Sprachen unter *Vereinigungen abgeschlossen* sind, d.h. zeigen Sie, dass gilt: Wenn  $L_1, L_2$  reguläre Sprachen sind, so ist auch  $L_1 \cup L_2$  eine reguläre Sprache.
- (b) Zeigen Sie, dass die regulären Sprachen unter *Konkatenation abgeschlossen* sind, d.h. zeigen Sie, dass gilt: Wenn  $L_1, L_2$  reguläre Sprachen sind, so ist auch  $L_1 \cdot L_2$  eine reguläre Sprache. Hierbei ist  $L_1 \cdot L_2 := \{w_1 w_2 : w_1 \in L_1, w_2 \in L_2\}$ .

Geben Sie für die Sprachen  $L_1 \cup L_2$  bzw.  $L_1 \cdot L_2$  jeweils einen *nicht-deterministischen* endlichen Automaten an.

### Aufgabe 4:

Jede natürliche Zahl  $n$  lässt sich als *Dualzahl*, d.h., in der Form  $[n]_2 = z_l z_{l-1} \cdots z_0$  darstellen, so dass  $z_i \in \{0, 1\}$  für  $0 \leq i \leq l$  mit  $l \in \mathbb{N}$  ist und  $n = \sum_{i=0}^l z_i \cdot 2^i$  gilt. Die Zahl  $[n]_2$  wird als die *Dualdarstellung* der Zahl  $n$  bezeichnet. Dualzahlen können auf herkömmliche Weise schriftlich addiert werden, wobei der Übertrag bei der Zwei erfolgt.

Gegeben sei das folgende Eingabealphabet

$$\Sigma := \left\{ \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 0 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 0 \\ \hline 1 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 1 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 0 \\ \hline 1 \\ \hline 1 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline 0 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline 0 \\ \hline 1 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline 1 \\ \hline 0 \\ \hline \end{array}, \begin{array}{|c|} \hline 1 \\ \hline 1 \\ \hline 1 \\ \hline \end{array} \right\}.$$

Geben Sie einen DFA  $A$  an, der ein Wort  $w$  aus  $\Sigma^*$  genau dann akzeptiert, wenn  $w$  eine korrekte Addition zweier Dualzahlen  $[n]_2$  und  $[m]_2$  mit  $n, m \in \mathbb{N}$  darstellt. So ist beispielsweise  $w \in L(A)$  für

$$w = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline 0 & 1 & 0 & 1 \\ \hline 0 & 1 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 & 0 \\ \hline \end{array}, \text{ weil } \begin{array}{r} 0101 = [5]_2 \\ + 0111 = [7]_2 \\ \hline 1100 = [12]_2 \end{array}.$$

*Hinweis:* Beachten Sie, dass ein endlicher Automat jedes Eingabewort von links nach rechts liest. Begründen Sie kurz, warum der von Ihnen angegebene DFA die verlangte Sprache akzeptiert.