

Automatentheorie

Sommersemester 2024

Übungsblatt 1

Zu bearbeiten bis: 3. Mai 2024, 13:00 Uhr

Aufgabe 1:

(20 Punkte)

Gegeben sei das folgende Eingabealphabet

$$\Sigma := \left\{ \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \right\}.$$

Geben Sie einen DFA A an, der ein Wort w aus Σ^* genau dann akzeptiert, wenn w eine korrekte Addition zweier Dualzahlen $[n]_2$ und $[m]_2$ mit $n, m \in \mathbb{N}$ darstellt und begründen sie kurz, warum die von Ihrem Automaten akzeptierte Sprache die richtige ist.¹ So ist beispielsweise $w \in L(A)$ für

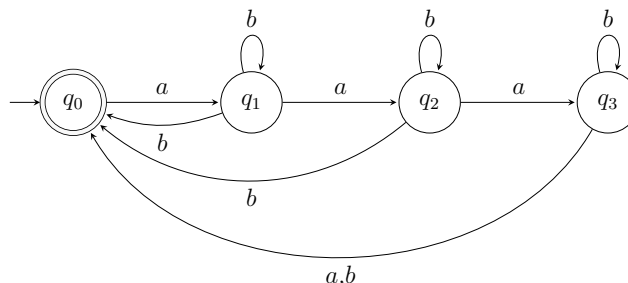
$$w = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline 0 & 1 & 0 & 1 \\ \hline 0 & 1 & 1 & 1 \\ \hline 1 & 1 & 0 & 0 \\ \hline \end{array}, \text{ weil } \begin{array}{r} 0101 = [5]_2 \\ + 0111 = [7]_2 \\ \hline 1100 = [12]_2 \end{array}.$$

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.

Aufgabe 2:

(30 Punkte)

Sei der NFA \mathfrak{A} über dem Alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ durch folgende Grafik gegeben:



(a) Wandeln Sie den NFA \mathfrak{A} mittels Potenzmengenkonstruktion in einen äquivalenten DFA \mathfrak{B} um und dokumentieren Sie dabei nachvollziehbar die Zwischenschritte.

(b) Geben Sie einen endlichen Automaten \mathfrak{A}' an, so dass gilt $\mathcal{L}(\mathfrak{A}') = \Sigma^* \setminus \mathcal{L}(\mathfrak{A})$.

¹ $[n]_2 := z_l z_{l-1} \dots z_0$, wobei $z_i \in \{0, 1\}$ für $0 \leq i \leq l$ mit $l \in \mathbb{N}$ ist und $n = \sum_{i=0}^l z_i \cdot 2^i$.

Aufgabe 3:**(25 Punkte)**

Beweisen Sie die aus der Vorlesung bekannte Aussage:

Das Äquivalenzproblem für NFA's ist entscheidbar und PSPACE-vollständig.

Aufgabe 4:**(25 Punkte)**

Beweisen oder widerlegen Sie die folgende Aussage:

Sei Σ ein Alphabet. Dann existiert ein $\text{FO}[\sigma_\Sigma]$ -Satz φ , so dass auf *allen* σ_Σ -Strukturen \mathcal{A} gilt:

$$\mathcal{A} \models \varphi \quad \iff \quad \mathcal{A} \text{ ist eine Wortstruktur.}$$

Bemerkung: Falls die Aussage wahr ist, bedeutet dies, dass die Eigenschaft eine Wortstruktur zu sein, FO-definierbar ist.