

Theorie der Informatik

M. Helmert
 T. Keller
 Frühjahrssemester 2017

Universität Basel
 Fachbereich Informatik

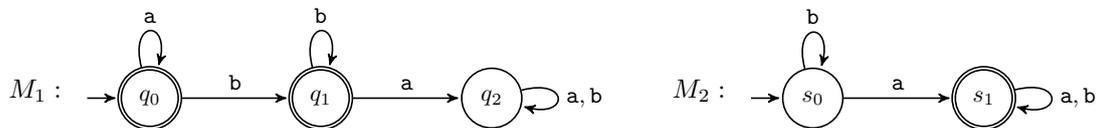
Übungsblatt 6

Abgabe: Sonntag, 9. April 2017

Anmerkung: Für Abgaben, die ausschliesslich mit \LaTeX erstellt wurden, gibt es einen Bonuspunkt. Bitte geben Sie nur die resultierende PDF-Datei bzw. einen Ausdruck davon ab.

Aufgabe 6.1 (3 Punkte)

Gegeben sind die folgenden beiden DFAs M_1 und M_2 .



Geben Sie den Kreuzproduktautomaten an, der $\mathcal{L}(M_1) \cap \mathcal{L}(M_2)$ akzeptiert.

Aufgabe 6.2 (3 Punkte)

Gegeben sei die Grammatik $G = \langle \{a, b, c, d\}, \{S, W, X, Y, Z\}, P, S \rangle$, wobei P folgende Regeln enthält:

- | | | | |
|-----------------------|---------------------------------|---------------------------------|---------------------------|
| (1) $S \rightarrow X$ | (2) $X \rightarrow Y$ | (3) $Y \rightarrow \varepsilon$ | (4) $Y \rightarrow d$ |
| (5) $X \rightarrow Z$ | (6) $Z \rightarrow W a X b Y c$ | (7) $W \rightarrow a W a$ | (8) $W \rightarrow b S b$ |

Wenden Sie die Methode aus dem Beweis auf Foliensatz C5, Folien 5-7 auf G an und geben Sie die resultierende kontext-freie Grammatik G' sowie sinnvolle Zwischenschritte an.

Aufgabe 6.3 (3 Punkte)

Geben Sie eine Grammatik G' in Chomsky-Normalform an, die dieselbe Sprache erzeugt wie die kontextfreie Grammatik $G = \langle \Sigma, V, P, S \rangle$ mit $\Sigma = \{a, b\}$, $V = \{S, W, X, Y, Z\}$ und den folgenden Regeln in P :

- | | | | | |
|-----------------------------|--------------------|--------------------|--------------------|---------------------|
| $S \rightarrow \varepsilon$ | $S \rightarrow XW$ | $S \rightarrow Z$ | $W \rightarrow X$ | $X \rightarrow aZb$ |
| $Y \rightarrow W$ | $Y \rightarrow bY$ | $Z \rightarrow bb$ | $Z \rightarrow Za$ | $X \rightarrow Y$ |

Geben Sie genügend Zwischenschritte an, damit Ihre Konstruktion nachvollziehbar ist.

Aufgabe 6.4 (3 Punkte)

Sei G eine Grammatik in Chomsky-Normalform und $w \in \mathcal{L}(G)$ ein nicht-leeres Wort ($w \neq \varepsilon$), das von G erzeugt wird. Zeigen Sie, dass jede Ableitung von w aus der Startvariable von G genau $2|w| - 1$ Ableitungsschritte hat.