

## Übungen zur „Theoretischen Informatik“, Sommersemester 2003

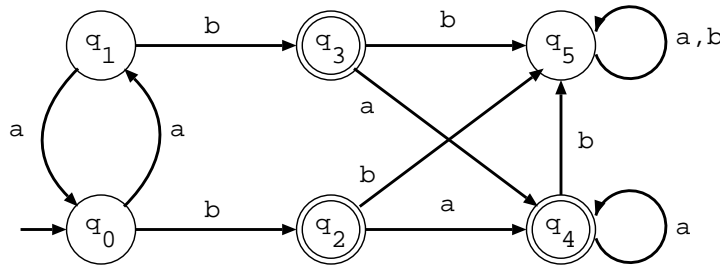
Nr. 4, Besprechung bzw. Abgabe: 21. bis 23. Mai in den Übungsgruppen

---

### A. Mündliche Aufgaben

#### 18. Äquivalenzrelationen

Sei  $\Sigma = \{a, b\}$ . Der folgende DFA  $\mathcal{A}$  erkennt die Sprache  $L = \{ubv \mid u, v \in \{a\}^*\}$ .



- Zeigen Sie für dieses Beispiel durch explizite Angabe von  $\rho_{\mathcal{A}}$  und  $\rho_L$ , daß  $\rho_{\mathcal{A}}$  eine Verfeinerung von  $\rho_L$  ist.
- Geben Sie den Zustandsgraphen des Äquivalenzklassenautomaten an.

#### 19. Reguläre Ausdrücke

Geben Sie zu den folgenden Sprachen über dem Alphabet  $\Sigma = \{a, b, c\}$  jeweils einen regulären Ausdruck an, der die Sprache beschreibt.

- $L_1$  sei die Menge aller Wörter, die mit  $a$  beginnen und deren letzter Buchstabe ungleich  $b$  ist.
- $L_2$  sei die Menge aller Wörter, die eine gerade Anzahl von  $a$ 's enthalten.
- $L_3$  sei die Menge aller Wörter über  $\{a, b\}$ , die eine gerade Anzahl von  $a$ 's und eine gerade Anzahl von  $b$ 's enthalten.

---

Bitte wenden!

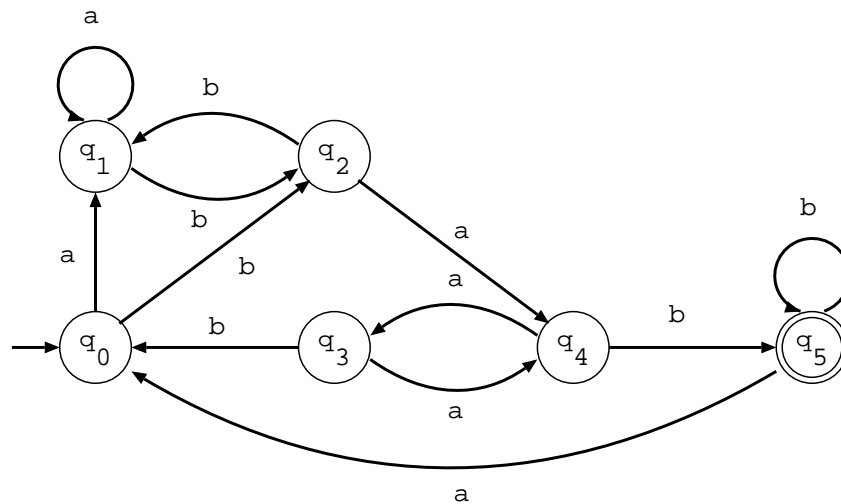
## B. Hausaufgaben

Die Abgabe der Hausaufgaben ist in Zweiergruppen erlaubt.

### 20. Minimalautomat

4 Punkte

- (a) Minimieren Sie den folgenden DFA über dem Alphabet  $\{a, b\}$ , indem Sie die äquivalenten Zustände des Automaten mit Hilfe von Überdeckungsmatrizen ermitteln.



- (b) Weisen Sie anschließend die Minimalität Ihres reduzierten Automaten nach, indem Sie für jedes Paar von Zuständen  $(p, q)$  ein Wort angeben, das zeigt, dass diese beiden Zustände nicht äquivalent sind.

### 21. Zusammenhang zwischen Äquivalenzrelationen

2 Punkte

Seien  $\mathcal{A} = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F) \in DFA(\Sigma)$  und  $L = L(\mathcal{A}) \subseteq \Sigma^*$ . Zeigen Sie, dass für alle  $u, v \in \Sigma^*$  gilt:

$$u \rho_L v \quad \text{genau dann, wenn} \quad \bar{\delta}(q_0, u) \sim \bar{\delta}(q_0, v)$$

Dabei bezeichnet  $\rho_L$  die Nerode-Relation von  $L$  und  $\sim$  die in der Vorlesung definierte Äquivalenzrelation auf den Zuständen eines DFAs.

Aus der obigen Aussage folgt, dass  $\rho_L = \rho_{\mathcal{A}_L} = \rho_{\mathcal{A}_{\text{red}}}$  und damit, dass der Äquivalenzklassenautomat  $\mathcal{A}_L$  und der reduzierte Automat  $\mathcal{A}_{\text{red}}$  isomorph sind.

### 22. Nachweis der Nicht-Erkennbarkeit

6 Punkte

- (a) Zeigen Sie mit dem Pumping Lemma, dass  $\{a^{2^i} \mid i \geq 0\} \notin \mathcal{L}(\Sigma, DFA)$ .
- (b) Sei  $\hat{L} = \{z \mid z = 1^k \text{ für } k \geq 0 \text{ oder } z = 0^j 1^{k^2} \text{ für } j \geq 1 \text{ und } k \geq 0\}$ .
- Zeigen Sie mit dem Satz von Myhill und Nerode, dass  $\hat{L} \notin \mathcal{L}(\Sigma, DFA)$ .
  - Zeigen Sie, dass  $\hat{L}$  die Bedingung des Pumping-Lemmas erfüllt.