

**Grundbegriffe der Informatik**  
**Musterlösung zu Aufgabenblatt 10**

**Aufgabe 10.1 (2+2+2+2 Punkte)**

Geben Sie (wenn möglich) mit Hilfe des Master-Theorems einen Ausdruck für die Laufzeit von  $T(n)$  an. Falls das Mastertheorem nicht anwendbar ist, begründen Sie, warum das nicht möglich ist. In diesem Fall brauchen Sie keine Abschätzung anzugeben.

a)  $T(n) = 9T(n/3) + n^2 + 2n + 1$

b)  $T(n) = \sqrt{3}T(n/2) + \log n$

c)  $T(n) = 4T(n/4) + n \log n$

d)  $T(n) = 2^n T(n/2) + n^n$

**Lösung 10.1**

a) Es gilt  $n^{\log_3 9} = n^2$  und  $n^2 + 2n + 1 \in \Theta(n^2)$

Mit dem Master-Theorem folgt  $T(n) \in \Theta(n^2 \log n)$ .

b) Da für jedes  $\epsilon > 0$  mit  $\epsilon < \log_2(\sqrt{3})$  gilt  $\log n \in O(n^{\log_2(\sqrt{3})-\epsilon})$ , folgt nach dem Master-Theorem:

$$T(n) \in \Theta(n^{\log_2 \sqrt{3}}).$$

c) Es gilt  $n^{\log_4 4} = n$ .

Für jedes  $\epsilon > 0$  gilt  $\log n \in O(n^\epsilon)$ , und somit folgt  $n \log n \in O(n^{1+\epsilon})$ .

Es gibt somit kein  $\epsilon > 0$ , so dass  $n \log n \in \Omega(n^{1+\epsilon})$  gilt, und das Master-Theorem ist somit nicht anwendbar.

d) Das Master-Theorem gilt für Formeln der Form  $T(n) = aT(n/b) + f(n)$  mit konstantem  $a$ .

Da  $2^n$  nicht konstant ist, lässt sich das Master-Theorem hier nicht anwenden.

### Aufgabe 10.2 (2+3 Punkte)

- a) Gegeben sei ein Homomorphismus  $k : X^* \rightarrow Y^*$ . Geben Sie einen möglichst kleinen Mealy-Automaten  $M = (Z, z_0, X, f, Y, g)$  an, so dass für alle  $w \in X^*$  gilt:  $g^{**}(z_0, w) = k(w)$ .
- b) Gegeben sei ein Mealy-Automat  $M = (Z, z_0, X, f, Y, g)$  mit  $|Z| = 1$ . Zeigen Sie:  $k : X^* \rightarrow Y^* : w \mapsto g^{**}(z_0, w)$  ist ein Homomorphismus.

### Lösung 10.2

- a) Wir wählen  $Z = \{z_0\}$  und setzen:

$$\begin{aligned}\forall x \in X : \forall z \in Z : f(z, x) &= z_0 \\ \forall x \in X : \forall z \in Z : g(z, x) &= k(x)\end{aligned}$$

- b) Wir müssen zeigen:

(i)  $k(\epsilon) = g^{**}(z_0, \epsilon) = \epsilon$ .

Das gilt nach Definition von  $g^{**}$ .

- (ii) Es gibt eine Funktion  $k' : X \rightarrow Y^*$ , so dass gilt:

$$\forall w \in X^* \forall x \in X : k(wx) = k(w)k'(x)$$

Nach Definition gilt:

$$k(wx) = g^{**}(z_0, wx) = g^{**}(z_0, w)g(f^*(z_0, w), x).$$

Da  $|Z| = 1$  gilt, folgt für alle Wörter  $w \in X^*$ :  $f^*(z_0, w) = z_0$ , also gilt  $k(wx) = k(w)g(z_0, x)$ .

Definieren wir nun  $k' : X \rightarrow Y^*$  durch  $x \mapsto g(z_0, x)$ , ergibt sich gerade  $k(wx) = k(w)k'(x)$ .

Damit ist  $k$  ein Homomorphismus.

### Aufgabe 10.3 (3+2+2 Punkte)

Im Folgenden sei  $X = Y = \{\mathbf{a}, \mathbf{b}, \mathbf{c}\}$ . Geben Sie jeweils einen Mealy-Automaten an, der jede Eingabe  $w \in X^*$  wie folgt verarbeitet:

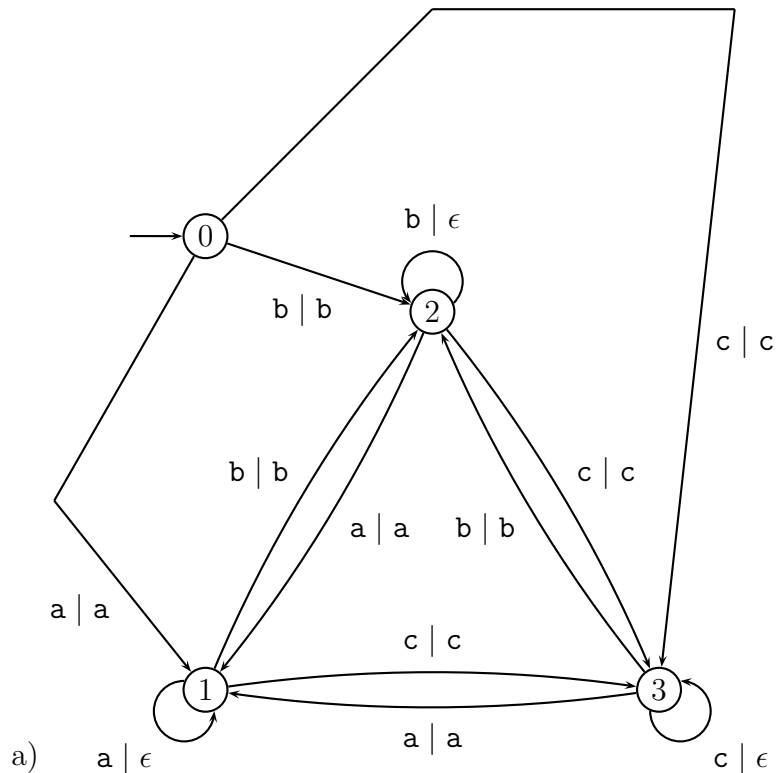
- a) Jeder Block aufeinanderfolgender gleicher Zeichen wird durch ein einzelnes dieser Zeichen ersetzt. Zum Beispiel soll bei Eingabe  $\mathbf{aaabbccccc}$  die Ausgabe das Wort  $\mathbf{abc}$  sein.

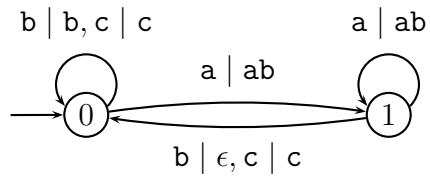
- b) Direkt hinter jedem a wird ein b eingefügt, sofern sich dort noch keines befindet.  
Zum Beispiel soll bei Eingabe aabc die Ausgabe das Wort ababc sein.
- c) Jeder Block der Form  $c^k$  mit  $k \in \mathbb{N}_+$ , der direkt hinter einem a steht, wird gelöscht. Zum Beispiel soll bei Eingabe aaccbc die Ausgabe das Wort aabc sein.

Mit der Ausgabe eines Mealy-Automaten (mit Anfangszustand  $z_0$ ) zu Eingabe  $w$  ist  $g^{**}(z_0, w)$  gemeint.

*Achtung:* Automaten mit mehr als vier Zuständen werden nicht korrigiert. Das Gleiche gilt, wenn nicht erkennbar ist, welche Beschriftungen zu welchen Kanten gehören.

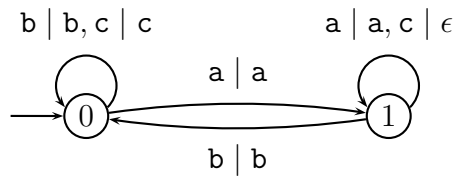
### Lösung 10.3





b)

*Achtung: Man achte darauf, dass der Automat auch dann das richtige macht, wenn das letzte Zeichen ein **a** ist (ansonsten halben Punkt Abzug).*



c)