

- 11) *Lösung.* Die folgenden Matrixen bezeichnen die Zwischenmatrixen  $N$  für  $r = 0, 1, 2, 3$ , die in der Ausführung des Algorithmus von Floyd erzielt werden. Die durchgestrichenen Zeilen und Spalten bezeichnen jeweils die für die Berechnung der jeweils nächsten Matrix zu betrachtenden Elemente  $B_{ir}$ ,  $B_{rj}$ .

$$\begin{pmatrix} \cancel{0} & \cancel{4} & \cancel{3} & \cancel{1} \\ 1 & 0 & \infty & 3 \\ \infty & 1 & 0 & \infty \\ \infty & \infty & 1 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & \cancel{4} & \cancel{3} & \cancel{1} \\ \cancel{1} & \cancel{0} & \cancel{4} & \cancel{2} \\ \infty & 1 & 0 & \infty \\ \infty & \infty & 1 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 4 & \cancel{3} & 1 \\ 1 & 0 & \cancel{4} & 2 \\ \cancel{2} & \cancel{1} & \cancel{0} & \cancel{3} \\ \infty & \infty & 1 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 4 & 3 & 1 \\ 1 & 0 & 4 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 3 \\ \cancel{3} & \cancel{2} & \cancel{1} & \cancel{0} \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 3 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 3 & 2 \\ 2 & 1 & 0 & 3 \\ 3 & 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

□

- 12) *Lösung.* Der Graph  $G$  ist vollständig und hat die folgende Kantenmenge (in einer möglichen Sortierung):

$$\begin{aligned} &\{\{a, b\}, \{a, c\}, \{a, d\}, \{a, e\}, \{a, f\}, \{b, a\}, \{b, c\}, \{b, d\}, \{b, e\}, \{b, f\} \\ &\{c, a\}, \{c, b\}, \{c, d\}, \{c, e\}, \{c, f\}, \{d, a\}, \{d, b\}, \{d, c\}, \{d, e\}, \{d, f\} \\ &\{e, a\}, \{e, b\}, \{e, c\}, \{e, d\}, \{e, f\}\} \end{aligned}$$

Basierend auf dieser Vorsortierung erhalten wir die folgende Tabelle, deren rechte Spalte wir sukzessive von oben nach unten ausrechnen können.

$r(k)$	$P = \{\{a\}, \{b\}, \{c\}, \{d\}, \{e\}, \{f\}\}$
$\{a, b\}$	$P = \{\{a, b\}, \{c\}, \{d\}, \{e\}, \{f\}\}$
$\{a, c\}$	$P = \{\{a, b, c\}, \{d\}, \{e\}, \{f\}\}$
$\{a, d\}$	$P = \{\{a, b, c, d\}, \{e\}, \{f\}\}$
$\{a, e\}$	$P = \{\{a, b, c, d, e\}, \{f\}\}$
$\{a, f\}$	$P = \{a, b, c, d, e, f\}$
$\vdots$	

Somit gilt:

$$\begin{aligned} P &= \{\{a, b, c, d, e, f\}\} \\ W &= \{(a, b), (a, c), (a, d), (a, e), (a, f)\}, \end{aligned}$$

und die Kantenmenge  $W$  definiert einen (nicht eindeutigen) spannenden Baum. □

- 13) *Lösung.* Der erweiterte euklidische Algorithmus mit  $a = 234$  und  $b = 144$  liefert:

$A, B$	$q$
$(234, 1, 0)$	
$(144, 0, 1)$	1
$(90, 1, -1)$	1
$(54, -1, 2)$	1
$(36, 2, -3)$	1
$(18, -3, 5)$	

Somit sind  $d = 18$ ,  $u = -3$  und  $v = 5$ . Das kleinste gemeinsame Vielfache von  $a$  und  $b$  ist

$$a \cdot \frac{b}{d} = 234 \cdot \frac{144}{18} = 234 \cdot 8 = 1872.$$

□

- 14) *Lösung.* Wir bilden zuerst die  $\epsilon$ -Hüllen:

$$\epsilon\text{-Hülle}(1) = \{1, 2, 3\}$$

$$\epsilon\text{-Hülle}(2) = \{2, 3\}$$

$$\epsilon\text{-Hülle}(3) = \{3\}$$

$$\epsilon\text{-Hülle}(4) = \{4, 5\}$$

$$\epsilon\text{-Hülle}(5) = \{4, 5\}$$

$$\epsilon\text{-Hülle}(6) = \{6\}$$

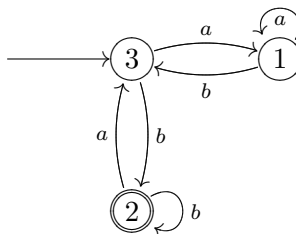
$$\epsilon\text{-Hülle}(7) = \{7\}$$

Der DEA wird nun durch folgende Tabelle definiert:

	$a$	$b$
$\rightarrow \{1, 2, 3\}$	$\{3, 4, 5\}$	$\{2, 3, 4, 5\}$
$\{3, 4, 5\}$	$\{4, 5, 7\}$	$\{4, 5, 6\}$
$\{2, 3, 4, 5\}$	$\{4, 5, 7\}$	$\{4, 5, 6\}$
$*\{4, 5, 7\}$	$\{4, 5, 7\}$	$\{4, 5, 6\}$
$*\{4, 5, 6\}$	$\{4, 5, 7\}$	$\{4, 5, 6\}$

□

- 15) *Lösung.* Um die Aufgabe zu erleichtern, benennen wir die Zustände um, sodass wir den folgenden Automaten  $D$  erhalten:



Der zu  $D$  (und somit zu  $C$ ) äquivalente reguläre Ausdruck ist  $R_{1,2}^3 = R_{1,2}^2 + R_{1,3}^2(R_{3,3}^2)^*R_{3,2}^2$  wobei die Teilausdrücke wie folgt berechnet werden. Dabei können die Ausdrücke  $R_{1,2}^i, R_{2,1}^i$  ( $i = 0, 1, 2$ ) ignoriert werden, da offensichtlich  $R_{1,2}^i = R_{2,1}^i = \emptyset$  gilt.

$$\begin{aligned}
R_{1,3}^2 &= R_{1,3}^1 &&= \mathbf{a}^* \mathbf{b} \\
R_{3,3}^2 &= R_{3,3}^1 + R_{3,2}^1(R_{2,2}^1)^*R_{2,3} &&= (\epsilon + \mathbf{a}^+ \mathbf{b}) + \mathbf{b}^+ \mathbf{a}(\epsilon + \mathbf{a}^* \mathbf{b}) \\
R_{3,1}^2 &= R_{3,1}^1 &&= \mathbf{a}^+ \\
R_{1,3}^1 &= R_{1,3}^0 + R_{1,1}^0(R_{1,1}^0)^*(R_{1,3}^0 &&= \mathbf{b} + (\mathbf{a} + \epsilon)(\mathbf{a} + \epsilon)^* \mathbf{b} = \mathbf{a}^* \mathbf{b} \\
R_{2,2}^1 &= R_{2,2}^0 &&= (\mathbf{b} + \epsilon) \\
R_{2,3}^1 &= R_{2,3}^0 + R_{2,1}^0(R_{1,1}^0)^*R_{1,3}^0 &&= \mathbf{a} + \mathbf{a}(\mathbf{a} + \epsilon)^* \mathbf{b} = \mathbf{a}(\epsilon + \mathbf{a}^* \mathbf{b}) \\
R_{3,1}^1 &= R_{3,1}^0 + R_{3,1}^0(R_{1,1}^0)^*R_{1,1}^0 &&= \mathbf{a} + \mathbf{a}(\mathbf{a} + \epsilon)^* \mathbf{a} = \mathbf{a}^+ \\
R_{3,3}^1 &= R_{3,3}^0 + R_{3,1}^0(R_{1,1}^0)^*R_{3,1}^0 &&= \epsilon + \mathbf{a}(\mathbf{a} + \epsilon)^* \mathbf{b} = \epsilon + \mathbf{a}^+ \mathbf{b} \\
R_{3,2}^1 &= R_{3,2}^0 &&= \mathbf{b}
\end{aligned}$$

□

- 16) *Lösung.* Sei  $n \in \mathcal{N}$  beliebig. Wir betrachten das Wort  $w = \mathbf{a}^n \mathbf{c}^n = \mathbf{a}^n \mathbf{b}^0 \mathbf{c}^n \in L$ . Dann hat jede Zerlegung  $w = xyz$  mit  $\ell(xy) \leq n$ ,  $y \neq \epsilon$  die Gestalt  $x = \mathbf{a}^i$ ,  $y = \mathbf{a}^j$  und  $z = \mathbf{a}^{n-i-j} \mathbf{c}^n$  wobei  $n - i - j \geq 0$  und  $j \neq 0$ . Dann gilt, fuer  $k = 2$ ,  $xy^k z = \mathbf{a}^i (\mathbf{a}^j)^2 \mathbf{a}^{n-i-j} \mathbf{c}^n = \mathbf{a}^{n+j} \mathbf{b}^0 \mathbf{c}^n \notin L$ . Letzteres folgt da  $(n + j) + 0 \not\leq n$ . Somit ist  $L$  nicht regulär. □