

11) *Lösung.* Wir nummerieren die Ecken alphabetisch und erhalten die Adjazenzmatrix von R

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

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

Somit ist

$$M^2 \setminus T = \{(a, b), (c, b), (d, b)\} .$$

□

12) *Lösung.* Kruskal liefert:

k_i	$b(k_i)$	P
		$\{\{a\}, \{b\}, \{c\}, \{d\}, \{e\}, \{f\}, \{g\}, \{h\}\}$
$\{a, d\}$	1	$\{\{a, d\}, \{b\}, \{c\}, \{e\}, \{f\}, \{g\}, \{h\}\}$
$\{b, g\}$	2	$\{\{a, d\}, \{b, g\}, \{c\}, \{e\}, \{f\}, \{h\}\}$
$\{c, d\}$	3	$\{\{a, c, d\}, \{b, g\}, \{e\}, \{f\}, \{h\}\}$
$\{a, c\}$	4	
$\{a, e\}$	5	$\{\{a, c, d, e\}, \{b, g\}, \{f\}, \{h\}\}$
$\{f, g\}$	6	$\{\{a, c, d, e\}, \{b, f, g\}, \{h\}\}$
$\{c, e\}$	7	
$\{g, h\}$	8	$\{\{a, c, d, e\}, \{b, f, g, h\}\}$
$\{b, f\}$	9	

Somit ist $W = \{\{a, d\}, \{b, g\}, \{c, d\}, \{a, e\}, \{f, g\}, \{g, h\}\}$ der einzige spannende Wald mit minimaler Bewertung. □

13) *Lösung.* Der erweiterte euklidische Algorithmus mit $a = 97$ und $b = 117$ liefert:

q	A	B
	(97, 1, 0)	(117, 0, 1)
0	(117, 0, 1)	(97, 1, 0)
1	(97, 1, 0)	(20, -1, 1)
4	(20, -1, 1)	(17, 5, -4)
1	(17, 5, -4)	(3, -6, 5)
5	(3, -6, -5)	(2, 35, -29)
1	(2, 35, -29)	(1, -41, 34)

Aus der letzten Zeile folgt nun das Resultat:

$$\text{ggT}(97, 117) = 97 \cdot -41 + 117 \cdot 34 = 1.$$

Somit existiert das Inverse von 97 (modulo 117) und es ist 76. □

14) *Lösung.* Die Teilmengenkonstruktion liefert folgenden Automaten:

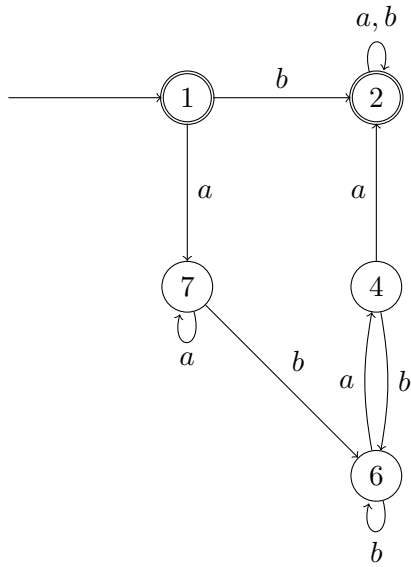
	a	b	c
$\rightarrow \{q_0\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$
$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$
$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_1\}$
$*\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_1, q_3\}$
$*\{q_0, q_1, q_3\}$	$\{q_0, q_2, q_3\}$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_1, q_3\}$
$*\{q_0, q_2, q_3\}$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_3\}$	$\{q_0, q_1, q_3\}$

□

15) *Lösung.* Die Anwendung des Table-filling-Algorithmus auf A liefert:

1					
✓	2				
✓	✓	3			
✓	✓	✓	4		
✓	✓		✓	5	
✓	✓	✓	✓	✓	6

Die Zustände 3 und 5 können also zu einem Zustand zusammengefasst werden, den wir 7 nennen. Das Ergebnis ist dann der folgende DEA:



□

- 16) *Lösung.* Sei $n \in \mathbb{N}$ beliebig. Wir betrachten das Wort $w = a^n b a^n \in L$. Dann hat jede Zerlegung $w = xyz$ mit $\ell(xy) \leq n$, $y \neq \epsilon$ die Gestalt $x = a^i$, $y = a^j$ und $z = a^{n-i-j} b a^n$ wobei $n - i - j \geq 0$ und $j \neq 0$. Dann gilt, fuer $k = 2$:

$$xy^k z = a^i (a^j)^2 a^{n-i-j} b a^n = a^{n+j} b a^n \notin L,$$

da $j > 0$. Somit ist L nicht regulär.

□