

Klausur 1

Formale Grundlagen 2

23. November 2001

Bitte kreuzen Sie jeweils die richtige Antwort an. Zu jedem Buchstaben muß entweder ja oder nein angekreuzt werden.

Aufgabe 1 Sei Σ ein Alphabet mit $|\Sigma| > 1$. Gegeben seien die Sprachen $L_1 = \{a^3 \mid a \in \Sigma\}$, $L_2 = \{a^3 \mid a \in \Sigma^*\}$ und $L_3 = \{a^3b \mid a \in \Sigma \wedge b \in \Sigma^*\}$ über dem Alphabet Σ . Kreuzen Sie genau die Sprachen an, die regulär sind.

A	ja		$L_1 \cap L_2$	$L_1 \cap L_2 = L_1$. $L_2 \supset L_1$. L_1 regulär: Für $\Sigma = \{a_1, \dots, a_n\}$, $L_1 = L(a_1^3 + \dots + a_n^3)$.
B		nein	$L_1 \cup L_2$	$L_1 \cup L_2 = L_2$. $L_2 \supset L_1$. L_2 nicht regulär nach Pumping Lemma.
C	ja		$L_1 \cup L_3$	$L_1 \cup L_3 = L_3$. $L_3 \supseteq L_1$. L_3 regulär: Für $\Sigma = \{a_1, \dots, a_n\}$, $L_3 = L(a_1^3 + \dots + a_n^3)(a_1 + \dots + a_n)^*$
D		nein	$L_2 \circ L_3$	$L_2 \circ L_3 = \{xxxaaaay \mid x, y \in \Sigma^* \wedge a \in \Sigma\}$ nicht regulär nach Pumping Lemma

Aufgabe 2 Bestimmen Sie die Anzahl A_n der Knoten eines vollständigen binären Baumes der Tiefe n .

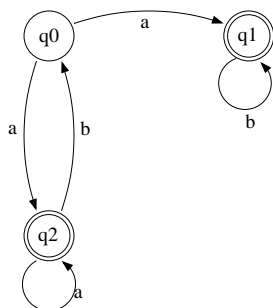
Dabei definieren wir einen vollständigen binären Baum der Tiefe n rekursiv wie folgt: Ein einzelner Knoten ist ein vollständiger binärer Baum der Tiefe 1. Ein vollständiger binärer Baum der Tiefe $n + 1$ ist ein binärer Baum, an dessen Wurzelknoten genau zwei vollständige binäre Bäume der Tiefe n hängen.

A		nein	$A_n = n^2$	$A_2 = 3$
B		nein	$A_n = n^2 - n + 1$	$A_4 = 15$
C	ja		$A_n = 2^n - 1$	Proof by induction.
D		nein	$A_n = 2^{n-1} + 1$	$A_1 = 1$

Aufgabe 3 Kreuzen Sie genau die Sprachen an, die regulär sind.

A		nein	$\{0^2 1^3 0^n 1^2 0^{2n} \mid n \in \mathbb{N}\}$	nicht regulär nach Pumping Lemma
B	ja		$\{0^2 1^3 0^n 1^2 0^{2k} \mid k, n \in \mathbb{N}\}$	$L = L(0^2 1^3 0^* 1^2 (0^2)^*)$
C	ja		$\{a_2 a_1 a_4 a_3 \dots a_{2n} a_{2n-1} \mid n \in \mathbb{N} \wedge a_1, \dots, a_{2n} \in \{0, 1\} \wedge a_1 \dots a_{2n} \in L\}$,	wobei L eine reguläre Sprache bezeichne. Siehe Hopcroft/Ullman, p. 74-75
D		nein	$\{aa^{-1} \mid a \in \{0, 1, 2\}^*\}$	nicht regulär nach Pumping Lemma

Aufgabe 4 Geben Sie einen regulären Ausdruck für die Sprache L an, die der folgende nicht-deterministische Automat $M = (\{q_0, q_1, q_2\}, \{a, b\}, \delta, q_0, \{q_1, q_2\})$ akzeptiert.



δ	a	b
q0	{q1, q2}	∅
q1	∅	{q1}
q2	{q2}	{q0}

A	nein	$(a^+b)^*ab^*$	$L_1 \subsetneq L$, $aa \in L$, aber $aa \notin L_1$
B	nein	$(a^+b)^*a + ab^*$	$aa \in L$, aber $aa \notin L_2$
C	nein	$a + (a^+b)^*ab^*$	$L_3 = \{a\} \cup L_1 = L_1 \subsetneq L$, $aa \in L$, aber $aa \notin L_1$
D	nein	$a(a^+ba)^* + ab^*$	$aa \in L$, aber $aa \notin L_4$

Aufgabe 5 Betrachten Sie die Sprache

$$L = \{a \in \{0,1\}^* \mid \exists b,c \in \{0,1\}^* : a = 10b \wedge a = c10\}$$

über dem Alphabet $\{0,1\}$.

Welcher der angegebenen Automaten akzeptiert L , wenn er im Zustand q_0 gestartet wird.

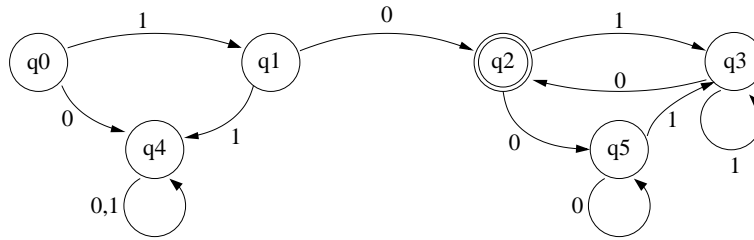


Abbildung 1: Automat 1

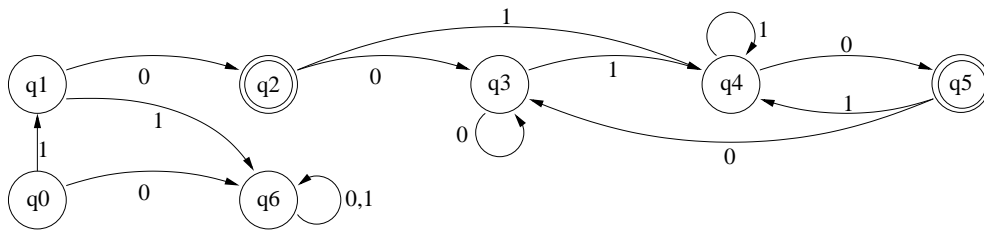


Abbildung 2: Automat 2

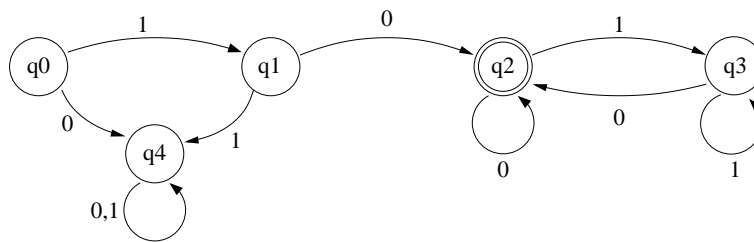


Abbildung 3: Automat 3

A	ja	<input type="checkbox"/>
B	ja	<input type="checkbox"/>
C		nein <input type="checkbox"/>

Der Automat aus Abbildung 1 akzeptiert L .

Der Automat aus Abbildung 2 akzeptiert L .

Der Automat aus Abbildung 3 akzeptiert L .

Es gilt $L(M_3) \supset L$. M_3 akzeptiert auch 100. Da aber M_3 jedes Wort von L akzeptiert, wurde auch ja als richtig gewertet.