

Übungen zur Vorlesung Theoretische Informatik I Blatt 5

Aufgabe 1:

Sei $X=\{a,b\}$ ein Alphabet. P und Q seien Sprachen über X mit $P \subseteq DA$ und $Q \subseteq DA$.
 Beweisen oder widerlegen Sie:

- | | |
|------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------|
| a) Aus $P^* \cdot P=Q^* \cdot Q$ folgt $P=Q$. | f) Aus $P \subseteq P \cdot P$ folgt $P = \{ \}$. |
| b) Jede Teilmenge von P ist in DA . | g) Aus $P \cdot Q \subseteq Q \cdot P$ folgt $P \subseteq Q$. |
| c) Eine Obermenge von P ist in DA . | h) Es gilt: $(P \cup Q)^* = P^* \cup Q^*$. |
| d) Aus $(P^*)^* = P^*$ folgt: P ist unendlich. | i) Es gilt: $\{ \}^* = \{ \}$. |
| e) Aus $P \cdot \{a\} = Q \cdot \{a\}$ folgt $P=Q$. | j) Es gilt: $\{ \}^* \subseteq \{ \}$. |

Aufgabe 2:

Konstruieren Sie einen endlichen deterministischen Akzeptor mit dem Eingabealphabet $X=\{a,b,c\}$, der genau die Wörter $w \in X^*$ akzeptiert, in denen das Wort $abcab$ mindestens zweimal als Teilwort vorkommt. (In $abcababcab$ kommt $abcab$ zweimal vor!)

Aufgabe 3:

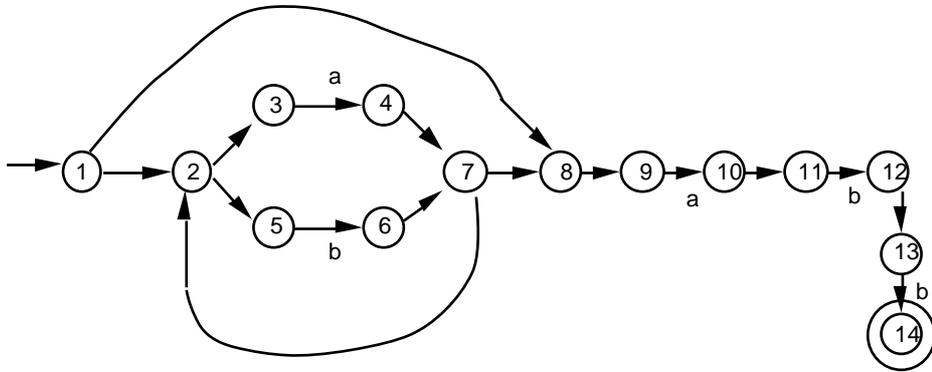
Wandeln Sie folgenden Automaten $A=(\{a,b\},\{1,\dots,14\}, 1, \{14\})$ in einen Automaten A' ohne ϵ -Übergänge um, der die gleiche Sprache erkennt, für den also $L(A)=L(A')$ gilt. A' ist dabei definiert durch

	a	b
1		{2,8}
2		{3,5}
3	{4}	
4		{7}
5		{6}
6		{7}
7		{2,8}
8		{9}
9	{10}	
10		{11}
11		{12}
12		{13}

13
14

{14}

A



Aufgabe 4:

Berechnen Sie die Äquivalenzklassen der Nerode-Äquivalenz für die Sprache $\{0\}^*\{1\}^*$.

Aufgabe 5: (Minimierung)

Minimieren Sie den deterministischen endlichen Automaten $A = (\{a,b\}, \{1, \dots, 9\}, 1, \{3,6,9\})$, der durch folgende Tabelle gegeben ist:

	a	b
1	2	5
2	3	6
3	4	8
4	5	8
5	6	9
6	7	2
7	8	2
8	9	3
9	1	5