

AUFGABE 1:

Geben Sie zu den folgenden regulären Sprachen über dem Alphabet $\{0,1\}$ jeweils eine reguläre Grammatik an, die die Sprache erzeugt.

- a) $L = \{w \mid \text{beginnt mit einer ungeraden Anzahl Nullen, anschließend folgt eine gerade Anzahl Einsen (0 ist eine gerade Zahl).}\}$
- b) $L = \{w \mid w \text{ enthält mindestens zwei Nullen und höchstens eine Eins.}\}$
- c) $L = \{w \mid w \text{ enthält nicht das Teilwort 110.}\}$
- d) $L = \{ (01)^n(01)^n \mid n \geq 1 \}$
- e) $L = \{ (aabb)^n \mid n \geq 1 \}$
- f) $L = \{ (ba^nb)^m \mid n, m \geq 1 \}$

AUFGABE 2:

Gegeben sei die Grammatik $G = (\{S, A, B\}, \{0\}, P, S)$ mit

$$\begin{array}{lll} P: & S & \rightarrow \varepsilon \\ & S & \rightarrow ABA \\ & AB & \rightarrow 00 \\ & 0A & \rightarrow 000A \\ & A & \rightarrow 0 \end{array}$$

- a) Von welchem Typ ist diese Grammatik?
- b) Geben Sie eine Ableitung für das Wort 00000 in G an.
- c) Beschreiben Sie die Sprache L , die von G erzeugt wird.
- d) Geben Sie eine zu G äquivalente reguläre Grammatik G' an.

AUFGABE 3:

Geben Sie für jede der folgenden Sprachen eine kontextfreie Grammatik an, die die Sprache erzeugt:

$$L = \{a^n b^m \mid m \geq n, n \geq 1\}$$

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 1\} \cup \{a^n b^{2n} \mid n \geq 1\}$$

$$L = \{a^n b^m c^{n+m} \mid n, m \geq 1\}$$

$$L = \{a^{2n} b^m \mid n \geq 1, m \geq n\}$$

$$L = \{w_1 w_2 \mid w_1 \in \{a, b\}^+, w_2 \in \{0, 1\}^+, |w_1| = |w_2|\}$$

AUFGABE 4:

Obwohl es auf den ersten Blick nicht so aussieht, ist die folgende Sprache regulär:

$$L = \{(ab)^n a (ba)^n \mid n \geq 0\}$$

- a) Geben Sie die Wörter für $n = 0, 1, 2, 3$ an.
- b) Geben Sie eine reguläre Grammatik G mit $L(G) = L$ an.

AUFGABE 5:

Geben Sie für die folgende Sprachen L eine reguläre Grammatik G an mit $L(G) = L$.

$$L = \{w \in \{0, 1, +, -\}^+ \mid w \text{ ist eine Integerzahl mit optionalem Vorzeichen, ohne führende Nullen}\}$$

Multiple Choice-Test

Genau eine Antwort ist anzukreuzen. Falsche Antworten werden nicht negativ bewertet!

	richtig	falsch
1. Die Sprache $L = \{ba^n b^m a \mid n \geq 1, m \geq 0\}$ ist regulär.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		
2. In einer kontextfreien Grammatik gibt es zu jeder natürlichen Zahl n nur endlich viele Ableitungen aus dem Startsymbol mit genau n Schritten.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		
3. Für $G = (\{S, X\}, \{a\}, P, S)$ mit $P = \{S \rightarrow a \mid aX, X \rightarrow aS\}$ gilt $L(G) = \{a^{2n+1} \mid n \geq 0\}$.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		
4. Für $G = (\{S\}, \{a\}, P, S)$ mit $P = \{S \rightarrow a \mid aaSbb\}$ gilt $L(G) = \{a^{2n+1} b^{2n} \mid n \geq 0\}$.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		
5. Für jeden Ableitungsschritt $w_i \Rightarrow w_{i+1}$ ($w_i \neq S$, S Startsymbol) in einer Grammatik vom Typ-0 gilt $ w_i \leq w_{i+1} $.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		
6. Enthält eine kontextsensitive Grammatik die Regel $aXa \rightarrow aYaa$, dann gilt $aaXa \Rightarrow^* aaaYaaa$.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		
7. Enthält eine kontextsensitive Grammatik die Regel $aXa \rightarrow aXaa$, dann gilt $aaXa \Rightarrow^* aaXaaa$.	<input type="checkbox"/>	<input type="checkbox"/>
<hr/>		