

# Übungsstunde 12

Freitag, 8. Dezember 2023 20:17

**Aufgabe:**  $G = (\{S, X_0, X_1, X_2\}, \{a, b\}, P, S)$ ,  $P = \{S \rightarrow X_0 aa, X_0 \rightarrow aX_0 \mid bX_1, X_1 \rightarrow aX_1 \mid bX_2, X_2 \rightarrow aX_2 \mid bX_0 \mid \lambda\}$ . Welche Sprache erzeugt  $G$ ?

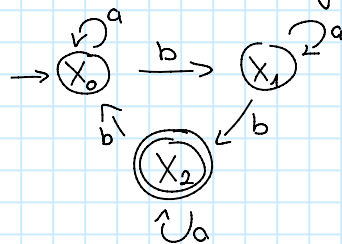
**Lösung:**  $L(G) = \{waa \mid w \in \{a, b\}^*, |w|_b \bmod 3 = 2\}$

$S \rightarrow X_0 aa \Rightarrow L(G) \subseteq \{a, b\}^* \cdot \{aa\}$

$X_i \rightarrow aX_i$  für  $i=1,2,3 \Rightarrow$  beliebige Anzahl von  $a$

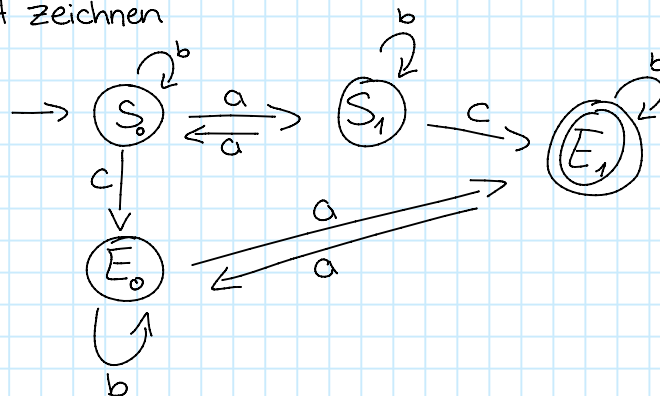
$X_i \rightarrow bX_{(i+1) \bmod 3}$  und  $X_2 \rightarrow \lambda \Rightarrow |w|_b \bmod 3 = 2\}$

**Alternativ:** Konvertiere die Regeln  $X_1, X_2, X_3$  in einen äquivalenten EA



**Aufgabe:** Gib eine reguläre Grammatik für  $L = \{xyc \mid x, y \in \{a, b\}^* \wedge |x|_a + |y|_a \bmod 2 = 1\}$

**Lösung:** 1. EA zeichnen



$$\Rightarrow |x|_a \equiv 0, |y|_a \equiv 1 \\ |x|_a \equiv 1, |y|_a \equiv 0$$

2.  $L_{EA} = L_3$  ausnutzen

$G = (\{S_0, S_1, E_0, E_1\}, \{a, b, c\}, P, S_0)$ ,

$P = \{S_0 \rightarrow aS_1 \mid bS_0 \mid cE_0$

$S_1 \rightarrow aS_0 \mid bS_1 \mid cE_1$

$E_0 \rightarrow aE_1 \mid bE_0$

$E_1 \rightarrow aE_0 \mid bE_1 \mid \lambda\}$

Aufgabe: Allgemeine Grammatik für  $L = \{a^n b^{2n} c^{3n} \mid n \in \mathbb{N}\}$  über  $\Sigma_T = \{a, b, c\}$

Lösung: 1. Wir zeigen, dass  $L$  nicht kontextfrei ist

Angenommen  $L$  sei kontextfrei und sei  $n$  die durch das PL gegebene Konstante.

Wähle  $z = a^n b^{2n} c^{3n}$ , wobei  $z \in L$ . Klar ist  $n \leq |z|$ . Also existiert eine

Zerlegung  $z = uvwxy$ . Da  $|vwx| \leq n$  und  $|vxy| \geq 1 \Rightarrow vwx = a^j b^k$  oder  $vwx = b^j c^k$  mit  $j, k \in \mathbb{N}_{\geq 0}$  und  $j+k \geq 1$ .

Also:  $uv^2wx^2y \in \{a^{n+f} b^{2n+g} c^{3n}, a^n b^{2n+f} c^{3n+g}\}$  mit  $f, g \in \mathbb{N}_{\geq 0}$  und  $f+g \geq 1$ .

Aber  $I \cap L = \emptyset \stackrel{=: I}{\neq} \text{Widerspruch zum PL.}$   $\square$

2. Da  $L$  nicht regulär ist, führt eine Konstruktion via eines EA nicht zwingend zum Ziel.

$G = (\{S, A, X\}, \{a, b, c\}, P, S)$

$P = \{S \rightarrow ASccc \mid X$   $\leftarrow 3 \text{ mal so viele } ccc \text{ wie } A$

$AX \rightarrow aXbb$  pro  $ccc$  wird je ein  $bb$  und ein  $a$  erzeugt

$Aa \rightarrow aA$  erzeugte  $a$  wird nach links verschoben, s.d. wieder in  $a$  und  $bb$  erzeugt werden kann

$X \rightarrow \lambda \}$   $\square$

Aufgabe: Kontextfreie Grammatik für  $L = \{u \# v \mid u, v \in \{a, b\}^*, |u|_a = 2 \cdot |v|_b\}$  über  $\Sigma_T = \{a, b, \#\}$

Lösung:  $G = (\{S, A, B\}, \{a, b, \#\}, P, S)$

$P = \{S \rightarrow ASB \mid aAaSb \mid \#$

$A \rightarrow Ab \mid \lambda$

$B \rightarrow Ba \mid \lambda \}$

Idee: Wort aus der Mitte heraus konstruieren

Ich würde euch empfehlen alle Definitionen zu Grammatiken auswendig zu lernen. Diese bieten sich An als Lückentexte abgefragt zu werden