

¶ Dada uma linguagem, existe GLC que a gera?

$$L_1 = \{ w \in \{0,1\}^* : |w|_1 \geq 3 \}$$

$$S \rightarrow T1T1T1T$$

$$T \rightarrow 0T \mid 1T \mid \varepsilon$$

Já vimos que $L(T) = \Sigma^*$.

① Se $S \xRightarrow{*} w$, então $w = \alpha 1 \beta 1 \sigma 1 \lambda$, com $S \xRightarrow{*} \alpha$, $S \xRightarrow{*} \beta$, $S \xRightarrow{*} \sigma$ e $S \xRightarrow{*} \lambda$.

Assumindo que $\alpha, \beta, \sigma, \lambda \in L_1$, então certamente $w \in L_1$.

② Se $w \in L_1$, então $|w|_1 \geq 3$, de forma que $w = \alpha 1 \beta 1 \sigma 1 \lambda$ em que $\alpha, \beta, \sigma, \lambda \in \Sigma^*$. Como $L(T) = \Sigma^*$ e $S \Rightarrow T1T1T1T$, então $S \xRightarrow{*} w$.

$$L_2 = \phi$$

$$S \rightarrow S$$

Claramente, S não gera cadeias só com terminais.

$$L_3 = \{ w \in \{(,)\}^* : \text{os parênteses de } w \text{ são balanceados} \}$$

$$S \rightarrow (S) \mid SS \mid \varepsilon$$

① Se $S \xRightarrow{*} w$, então $w = \varepsilon$, $w = (\alpha)$ ou $w = \alpha\beta$, com $S \xRightarrow{*} \alpha$ e $S \xRightarrow{*} \beta$. Diretamente, $\varepsilon \in L_3$.

Assumindo $\alpha, \beta \in L_3$, então certamente (α) , $\alpha\beta \in L_3$.

② Se $w \in L_3$, então ou $w = \varepsilon$, ou $w = (\alpha)$ com $\alpha \in L_3$ ou $w = \alpha\beta$ onde ambos $\alpha, \beta \in L_3$. (por quê?)
Diretamente, $S \Rightarrow \varepsilon$.

Assumindo que $S \xRightarrow{*} \alpha$ e $S \xRightarrow{*} \beta$, então $S \xRightarrow{*} w$.

$$L_4 = \{ ww^R : w \in \{a,b\}^* \}$$

$$S \rightarrow \epsilon \mid aSa \mid bSb$$

① Se $S \xrightarrow{*} w$, então $w = \epsilon$, $w = a\alpha a$ ou $w = b\alpha b$ com $S \xrightarrow{*} \alpha$.
Diretamente, $S \Rightarrow \epsilon$.

Assumindo que $\alpha \in L_4$, então certamente $a\alpha a, b\alpha b \in L_4$.

② Se $w \in L_4$, então $w = \alpha\alpha^R$, sendo que w começa e termina com o mesmo símbolo. Então $w = a\beta a$ ou $w = b\beta b$, com $\beta \in L_4$, ou $w = \epsilon$. Diretamente, $S \Rightarrow \epsilon$.

Assumindo que $S \xrightarrow{*} \beta$, então $S \xrightarrow{*} w$.

$$L_5 = \{ a^m b^{2m+k} c^{3k} : m, k \geq 0 \}$$

$$S \rightarrow XY$$

$$X \rightarrow aXb \mid \epsilon$$

$$Y \rightarrow bYc \mid \epsilon$$

① Se $Y \xrightarrow{*} w$, então $w = \epsilon$ ou $w = b\alpha ccc$ com $Y \xrightarrow{*} \alpha$. Note $\epsilon \in B$.

Assumindo que $\alpha \in \{b^k c^{3k} : k \geq 0\} = B$, então certamente $w \in B$.

② Se $w \in \{b^k c^{3k} : k \geq 0\} = B$, então $w = \epsilon$ ou $w = b\alpha ccc$ com $\alpha \in B$. Diretamente, $Y \Rightarrow \epsilon$.

Assumindo que $Y \xrightarrow{*} \alpha$, então $Y \xrightarrow{*} b\alpha ccc = w$.

① e ② mostram que $L(Y) = B$.

③ Se $X \xrightarrow{*} w$, então $w = \epsilon$ ou $w = a\alpha b$ com $X \xrightarrow{*} \alpha$. Note $\epsilon \in A$.

Assumindo que $\alpha \in \{a^k b^{2k} : k \geq 0\} = A$, então certamente $w \in A$.

④ Se $w \in \{a^k b^{2k} : k \geq 0\} = A$, então $w = \epsilon$ ou $w = a\alpha b$ com $\alpha \in A$. Diretamente, $X \Rightarrow \epsilon$.

Assumindo que $X \xrightarrow{*} \alpha$, então $X \xrightarrow{*} a\alpha b = w$.

③ e ④ mostram que $L(X) = A$.

⑤ Se $S \xrightarrow{*} w$, então $w = \alpha\beta$ com $X \xrightarrow{*} \alpha$ e $Y \xrightarrow{*} \beta$.

Como $\alpha \in A$ e $\beta \in B$ e $L_5 = AB$, $w \in L_5$.

⑥ Se $w \in L_5$, então $w = a^m b^{2m+k} c^{3k} = a^m b^{2m} b^k c^{3k} = \alpha\beta$, com $\alpha = a^m b^{2m}$ e $\beta = b^k c^{3k}$. Então $\alpha \in L(X)$ e $\beta \in L(Y)$.

Como $S \Rightarrow XY$, $S \xrightarrow{*} \alpha\beta$

⑤ e ⑥ mostram que $L_5 = L(S)$.

$$L_G = \{a^n b^m : n \neq m\} = \{a^n b^m : n < m\} \cup \{a^n b^m : n > m\}$$

$$S \rightarrow aSb \mid A \mid B$$

$$A \rightarrow aA \mid a$$

$$B \rightarrow bB \mid b$$

Claramente $L(A) = a^+$ e $L(B) = b^+$.

① Se $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w$, então $w = a^k$ ou $w = b^k$ com $k \geq 1$ ou
ou $w = a\alpha b$ com $S \stackrel{*}{\Rightarrow} \alpha$.

Certamente $a^k, b^k \in L_G$ se $k \geq 1$.

Assumindo $\alpha \in L_G$, então $|\alpha|_a \neq |\alpha|_b \Rightarrow |w|_a \neq |w|_b$.

② Se $w \in L_G$, então $w = a^n b^m$ com $n \neq m$.

Se $n > m \geq 1$ ou $1 \leq n < m$, então $w = a\alpha b$ com
 $\alpha \in L_G$. Nesse caso, se assumirmos $S \stackrel{*}{\Rightarrow} \alpha$, então $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w$.

Se $n > m = 0$, então $w = a^k$ com $k \geq 1$. Como $w \in L(A)$
e $S \Rightarrow A$, então $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w$.

Se $0 = n < m$, então $w = b^k$ com $k \geq 1$. Como $w \in L(B)$
e $S \Rightarrow B$, então $S \stackrel{*}{\Rightarrow} w$.