

### 13) O LEMA DO BOMBAMENTO PARA LLCs

#### ⊙ lema do bombeamento para LLCs

- É um resultado que afirma que todas as LLCs têm uma propriedade especial.
- Então se uma dada linguagem não tem essa propriedade, ela não é livre de contexto.
- Infelizmente, se a linguagem tem a propriedade, não significa que ela é livre de contexto.
  - ↳ Só se prova que uma linguagem é LLC mostrando uma GLC ou um AP para ela!

#### ⊙ lema do bombeamento para LLCs

**LEMA:** Se  $L$  é uma linguagem livre de contexto, então existe um número  $p$  tal que toda cadeia  $w \in L$  com  $|w| \geq p$  pode ser escrita da forma  $w = \alpha \beta \gamma \lambda \mu$  em que

(1)  $\beta \gamma \neq \epsilon$

(2)  $|\beta \gamma \lambda| \leq p$

(3) para todo  $k \geq 0$ ,  $\alpha \beta^k \gamma^k \lambda^k \mu \in L$ .

**LEMA:** Se  $L$  é uma linguagem livre de contexto, então existe um número  $p$  tal que toda cadeia  $w \in L$  com  $|w| \geq p$  pode ser escrita da forma  $w = \alpha \beta \gamma \lambda \mu$  em que

(1)  $\beta \lambda \neq \epsilon$

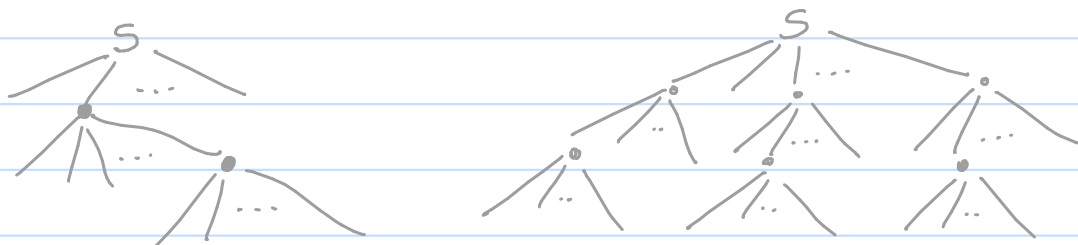
(2)  $|\beta \gamma \lambda| \leq p$

(3) para todo  $k \geq 0$ ,  $\alpha \beta^k \gamma \lambda^k \mu \in L$ .

**DEMONSTRAÇÃO (LEMA DO BOMBAMENTO):** Seja  $L$  uma linguagem livre de contexto. Seja  $G = (V, \Sigma, R, S)$  uma GLC que gera  $L$ .

Seja  $b$  a maior quantidade de símbolos do lado direito de uma regra, i.e.,  $b = \max \{ |p| : x \rightarrow p \in R \}$ .

Então em qualquer árvore sintática, todo nó tem no máximo  $b$  filhos.



Logo, no máximo  $b^i$  folhas estão na altura  $i$ .

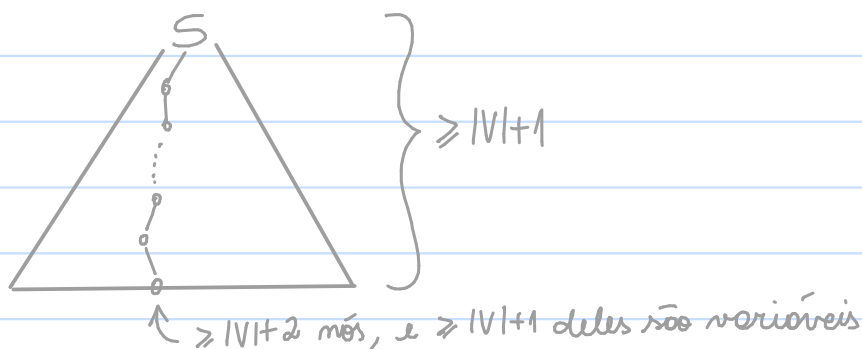
Assim, se a altura de uma árvore é  $h$ , então o comprimento da cadeia gerada é no máximo  $b^h$ .

Se uma cadeia  $w$  gerada tem  $|w| \geq b^h + 1$ , então qualquer árvore sintática que a gere tem altura pelo menos  $h + 1$ .

Seja  $p = b^{|V|+1}$  e seja  $w \in L$  com  $|w| \geq p$ .

Então qualquer árvore sintática para  $w$  tem altura pelo menos  $|V| + 1$ , pois  $b^{|V|+1} > b^{|V|} + 1$ .

Em particular, isso vale para a árvore com menor número de nós que gera  $w$ .

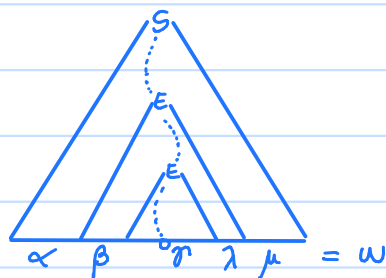


Então, o melhor caminho da raiz até uma folha tem pelo menos  $|V|+2$  nós, dos quais pelo menos  $|V|+1$  são variáveis.

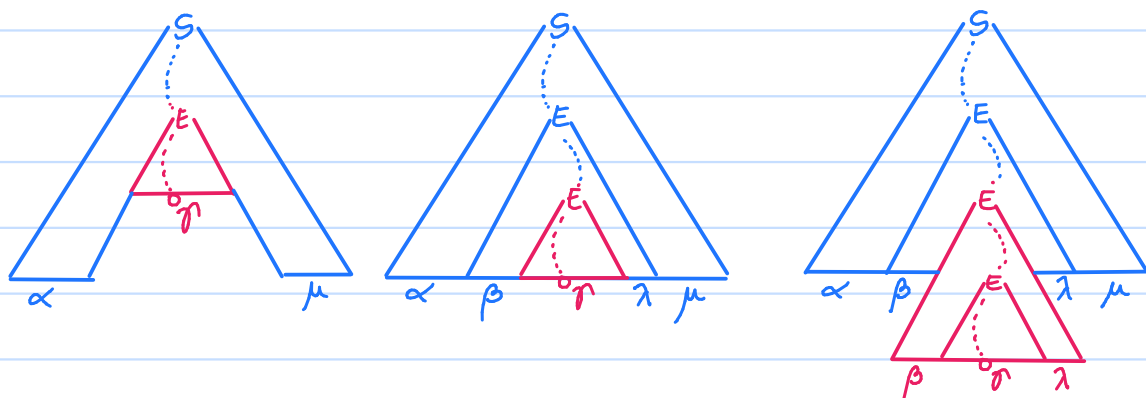
Pelo princípio da casa dos pombos, alguma variável se repete nesse caminho.

Seja  $E$  uma variável que se repete entre as últimas  $|V|+1$  variáveis desse caminho.

Divida  $w$  como na figura:



A ocorrência mais alta de  $E$  gera  $\beta\gamma\lambda$  e a mais baixa gera  $\gamma$ . Como ambos são gerados pela mesma variável, podemos substituir uma pela outra e ainda obter árvores sintáticas válidas.



Por isso, codigos do tipo  $\alpha\beta^k\gamma^k\lambda^k\mu \in L$ , para  $k \geq 0$ .

Note que  $\beta\lambda \neq E$ , pois caso contrário a árvore sintática da esquerda no desenho acima geraria  $w$ , mas já escolhemos a menor árvore possível.

Por fim, como a ocorrência de  $E$  que gera  $\beta\gamma\lambda$  está entre as  $|V|+1$  últimas do caminho a partir de  $S$ , tal subárvore tem altura no máximo  $|V|+1$  e, portanto, só pode gerar codigos de comprimento no máximo  $b^{|V|+1} = p$ . Logo,  $|\beta\gamma\lambda| \leq p$ .

QED