

"Conversão"  $AP \rightarrow GLC$  (EQUIVALÊNCIA)

$\rightarrow$  ① AP faz a SEQUÊNCIA DA GRAMÁTICA

Seja  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, \$, F)$

$\$$  : símbolo inicial da pilha  
logos:

$\$ \in \Gamma$

$AP \Rightarrow GLC$

$F = \{q_f\}$

Todas TRANSIÇÕES DEVEM SER DA FORMA:

$$\delta(q_i, a, A) = \{c_1, c_2, \dots, c_n\}$$

onde  $c_i = (q_j, \perp)$  ou  $(q_j, ABC)$

decremente  
um símbolo  
(sai A)

incrementa de  
um símbolo

(tinha A, trocou  
por ABC).

Conceitualmente

$(q_i A q_j) \Rightarrow$  significa APAGAR "A" DA PILHA  
enquanto ocorre uma  
leitura, indo  $q_i$  a  $q_j$

$(q_0 \$ q_f)$  é uma variável inicial da gramática

Prova  $\Rightarrow$  livro do Sipser

Logo processar w no AP é equivalente a ter uma geração possível a partir da variável inicial desta nova gramática. Assim:

$$(q_0 \$ q_f) \xRightarrow{*} w$$

w é aceito pelo AP de  $q_0$  a  $q_f$ .

Procedimento:

1º Se  $\delta(q_i, a, A) = (q_j, \Lambda)$

temos produções do tipo

$$(q_i A q_j) \rightarrow a$$

2º Se  $\delta(q_i, a, A) = (q_j, BC)$

temos produções do tipo:

$$(q_i A q_k) \rightarrow a (q_j B q_r) (q_r C q_k)$$

para todos  $q'_s$  possíveis de  $Q$ !

Ex:  $Q = \{q_0, q_1\}$  para fins de exemplo

Seja  $\delta(q_0, a, x) = \{(q_1, KY)\} = (q_1, KY)$

Assim as produções são:

$$(q_0 X q_0) \rightarrow a (q_0 K q_0) (q_0 Y q_0) \mid a (q_0 K q_1) (K q_1 K q_0) \mid \dots$$

$$(q_0 X q_1) \rightarrow a (q_0 K q_0) (q_0 Y q_1) \mid a (q_0 K q_1) (q_1 Y q_1) \mid \dots$$

**SÃO MUITOS !**



Reflexões:

$$\delta(\underline{q_i}, a, A) = (\underline{q_j}, B, C)$$

PRODUÇÕES DO TIPO

$$(q_i A q_k) \rightarrow a (q_j B q_m) (q_m C q_k)$$

$$(\underline{q_i} A q_k) \rightarrow a (\underline{q_j} B q_m) (q_m C q_k)$$

Fixo!

Fixo!

$k, m \in \mathbb{Z}$  índices das combinações  
de TODOS estados enumerados  
incluindo  $i$  e  $j$

Exemplo:

Se  $i=2$  e  $j=4$  e os estados forem  
de  $q_0$  a  $q_5$ ; então  $k, m = \{0, 1, \dots, 4, 5\}$

ou seja muitas produções para

$$(q_2 A \underline{q_k}_{0 \leq k \leq 5}) \rightarrow a (q_4 B \underline{q_m}_{0 \leq m \leq 5}) (\underline{q_m}_{0 \leq m \leq 5} C q_k)_{0 \leq k \leq 5}$$