

Tema 24

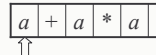
Parseo Bottom-up

Dr. Luis A. Pineda
ISBN: 970-32-2972-7

Simulación bottom-up en *Exp*

$$M = (Q, \Sigma, \Gamma, q_0, Z_0, A, \delta)$$

Cadena de entrada



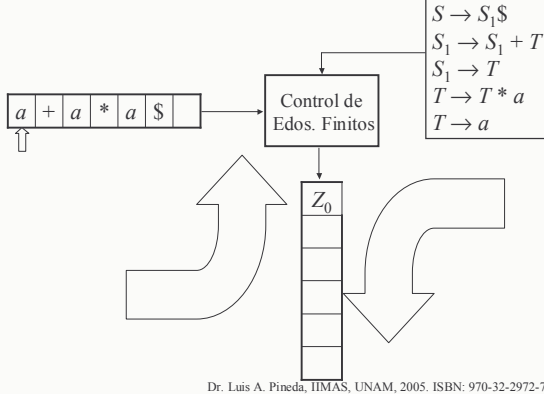
Control de Edos. Finitos

$$\begin{aligned} S &\rightarrow S_1 \$ \\ S_1 &\rightarrow S_1 + T \\ S_1 &\rightarrow T \\ T &\rightarrow T * a \\ T &\rightarrow a \end{aligned}$$

La máquina chequea si el lado derecho de una producción corresponde a una subcadena hasta arriba del stack; si es el caso, substituye dicha subcadena por la variable en el lado izquierdo de la producción: *reduce*.
O, alternativamente, push el símbolo actual en la cinta *shift*.

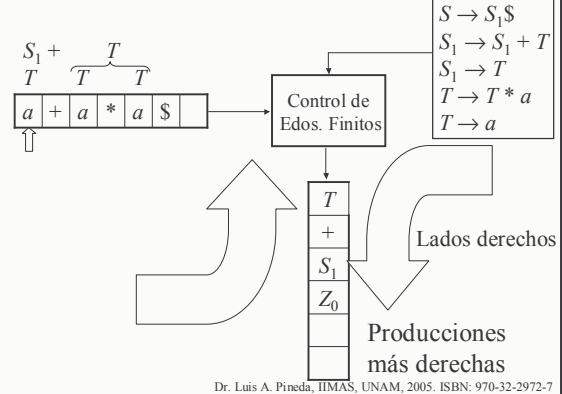


AP bottom-up determinístico

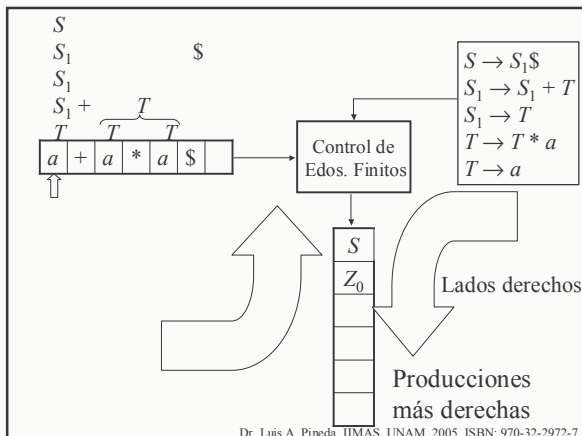


Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

AP bottom-up determinístico



Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7



Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

El AP no-determinístico

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
Movidas shift (para cualquier σ & X)				
1	q	σ	X	$(q, \sigma X)$
Movidas para reducir $S, \$$ a S				
2	q	Λ	$\$$	$(q_{0,1}, \Lambda)$
3	$q_{0,1}$	Λ	S_1	(q, S)
Movidas para reducir $S_1 + T$ a S_1				
4	q	Λ	T	$(q_{1,1}, \Lambda)$
5	$q_{1,1}$	Λ	$+$	$(q_{1,2}, \Lambda)$
6	$q_{1,2}$	Λ	S_1	(q, S_1)
Movidas para reducir T a S_1				
7	q	Λ	T	(q, S_1)
...				

No-determinismo por la T hasta arriba del stack!

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

El AP no-determinístico

Id	Estado	Entrada	Símbolo stack	Movida(s)
Movidas para reducir $S_1^* a$ a T				
8	q	Λ	a	$(q_{3,1}, \Lambda)$
9	$q_{3,1}$	Λ	$*$	$(q_{3,2}, \Lambda)$
10	$q_{3,2}$	Λ	T	(q, T)
Movidas para reducir a a T				
11	q	Λ	a	(q, T)
Movida para aceptar				
12	q	Λ	S	(q, S)
Otras combinaciones				ninguna

$T \rightarrow T^* a$
 $T \rightarrow a$

No-determinismo por la a hasta arriba del stack!

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Parser bottom-up determinístico

- En la simulación bottom-up de un AP, el no-determinismo aparece cuando hay la posibilidad de elegir entre:
 - Push símbolo en la pila (shift)
 - Reducir una cadena hasta arriba de la pila; en este caso, es posible que haya más de una producción cuyo lado derecho corresponda a una cadena hasta arriba del stack (dependiendo de cuantos símbolos del stack se consideran)

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Parser bottom-up determinístico

- En el parseo bottom-up determinístico debe ser posible hacer la elección correcta tomando en cuenta toda la información disponible en el estado de la computación (e.g. viendo el siguiente símbolo en la cinta)

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Parser bottom-up determinístico

- Shift versus Reducir:
 - Hay combinaciones de símbolo hasta arriba de la pila y símbolo en la cinta para las cuales lo apropiado es siempre reducir, y shift es apropiado en todas las demás combinaciones
- La reducción apropiada:
 - La que reduce la cadena más larga de símbolos que están hasta arriba de la pila

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Reducción determinística

$$S \rightarrow S_1 \$$$

$$S_1 \rightarrow S_1 + T$$

$$S_1 \rightarrow T$$

$$T \rightarrow T^* a$$

$$T \rightarrow a$$

Movidas para reducir $S_1 \$$ a S :

Id	Estado	Entrada	Símbolo stack	Movida(s)
3	q	Λ	$\$$	(q_S, Λ)
4	q_S	Λ	S_1	(q, S)

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Reducción determinística

$$S \rightarrow S_1 \$$$

$$S_1 \rightarrow S_1 + T$$

$$S_1 \rightarrow T$$

$$T \rightarrow T^* a$$

$$T \rightarrow a$$

Movidas para reducir a o $T^* a$ a T :

Id	Estado	Entrada	Símbolo stack	Movida(s)
5	q	Λ	a	$(q_{a,1}, \Lambda)$
6	$q_{a,1}$	Λ	$*$	$(q_{a,2}, \Lambda)$
7	$q_{a,2}$	Λ	T	(q, T)
8	$q_{a,1}$	Λ	X	(q, TX)

Para 8: X es cualquier símbolo que no sea $*$; se reemplaza a por T sin alterar X (lo que está debajo de a).

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Reducción & shift determinístico

Usando toda la información local: look ahead!

$$\begin{aligned} S &\rightarrow S_1\$ \\ S_1 &\rightarrow S_1 + T \\ S_1 &\rightarrow T \\ T &\rightarrow T^* a \\ T &\rightarrow a \end{aligned}$$

Movidas para reducir $S_1 + T$ o T a S_1 & consumir (shift) el símbolo de entrada:

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
9	q	σ	T	$(q_{T\sigma}, \Lambda)$
10	$q_{T\sigma}$	Λ	$+$	$(q'_{T\sigma}, \Lambda)$
11	$q'_{T\sigma}$	Λ	S_1	$(q, \sigma S_1)$
12	$q_{T\sigma}$	Λ	X	$(q, \sigma S_1 X)$

Para 9: σ es $+$ o $\$$ (expandir T en lado derecho)
Para 12: X es un símbolo en el stack diferente de $+$

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Shift determinístico

Las producciones:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow S_1\$ \\ S_1 &\rightarrow S_1 + T \\ S_1 &\rightarrow T \\ T &\rightarrow T^* a \\ T &\rightarrow a \end{aligned}$$

Movidas de Shift:

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
1	q	σ	X	$(q, \sigma X)$
2	q	σ	T	$(q_1, \sigma T)$

Para 1: σ es cualquier símbolo & X es $Z_0, S_1, +$ o $*$

Ninguno de estos X es el más derecho del lado derecho de ninguna producción!

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Shift determinístico

Las producciones:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow S_1\$ \\ S_1 &\rightarrow S_1 + T \\ S_1 &\rightarrow T \\ T &\rightarrow T^* a \\ T &\rightarrow a \end{aligned}$$

Movidas de Shift:

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
1	q	σ	X	$(q, \sigma X)$
2	q	σ	T	$(q_1, \sigma T)$

Para 2: σ es cualquier símbolo que no sea $+$ o $\$$
• Si T en stack y viene $+$: T es un S_1 que hay que reducir!

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Shift determinístico

Las producciones:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow S_1\$ \\ S_1 &\rightarrow S_1 + T \\ S_1 &\rightarrow T \\ T &\rightarrow T^* a \\ T &\rightarrow a \end{aligned}$$

Movidas de Shift:

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
1	q	σ	X	$(q, \sigma X)$
2	q	σ	T	$(q_1, \sigma T)$

Para 2: σ es cualquier símbolo que no sea $+$ o $\$$
• Si T en stack y viene $\$$: T es un S_1 que es un S y hay que reducir!

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

Reducción determinística

$$\begin{aligned} S &\rightarrow S_1\$ \\ S_1 &\rightarrow S_1 + T \\ S_1 &\rightarrow T \\ T &\rightarrow T^* a \\ T &\rightarrow a \end{aligned}$$

Movida para aceptar:

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
13	q	Λ	S	(q_1, Λ)

Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

El AP Determinístico

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
Movidas shift				
1	q	σ	X	$(q, \sigma X)$
Para cualquier σ, X es $Z_0, S_1, +$ o $*$				
2	q	σ	T	$(q, \sigma T)$
σ es cualquier símbolo que no sea $+$ o $\$$				
Movidas para reducir $S_1\$$ a S				
3	q	Λ	$\$$	(q_s, Λ)
4	q_s	Λ	S_1	(q, S)
Movidas para reducir a o $T^* a$ a T				
5	q	Λ	a	(q_{a1}, Λ)
6	q_{a1}	Λ	$*$	(q_{a2}, Λ)
7	q_{a2}	Λ	T	(q, T)
8	q_{a1}	Λ	X	(q, TX)
X es cualquier símbolo excepto $*$				

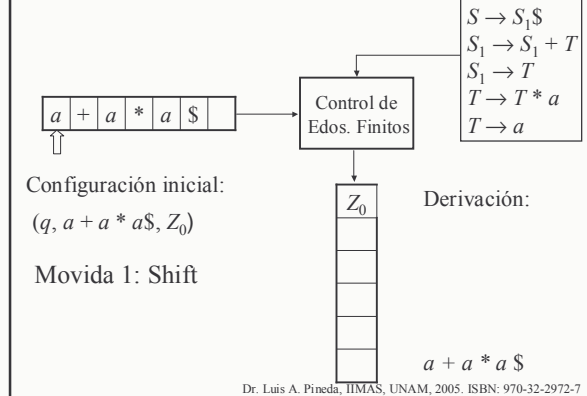
$S \rightarrow S_1\$$
 $T \rightarrow T^* a$
 $T \rightarrow a$

El AP determinístico

Id	Estado	Entrada	Simbolo stack	Movida(s)
Movidas para reducir $S_1 + T$ a S_1 & shift simbolo de entrada				
9	q	σ	T	$(q_{T,\sigma}, \Lambda)$
10	$q_{T,\sigma}$	Λ	$+$	$(q'_{T,\sigma}, \Lambda)$
11	$q'_{T,\sigma}$	Λ	S_1	$(q, \sigma S_1)$
12	$q'_{T,\sigma}$	Λ	X	$(q, \sigma S_1 X)$
σ es $+$ o $\$$; X es cualquier simbolo excepto $+$				
Movida para aceptar				
13	q	Λ	S	(q_1, Λ)
Otras combinaciones				ninguna

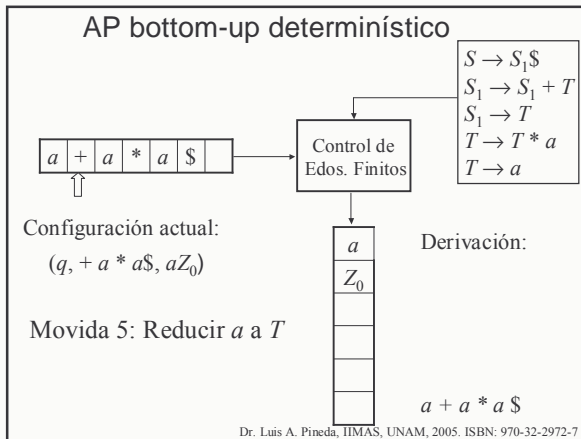
Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

AP bottom-up determinístico



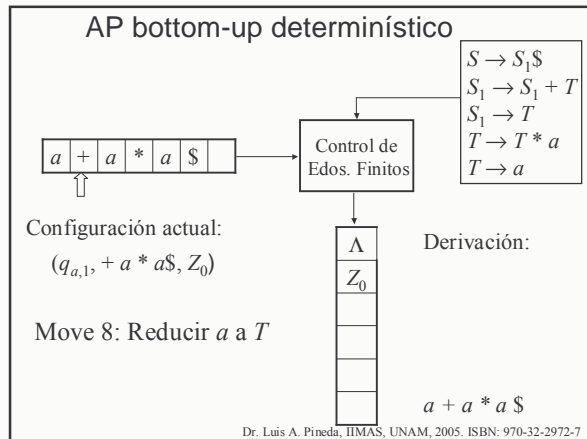
Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

AP bottom-up determinístico



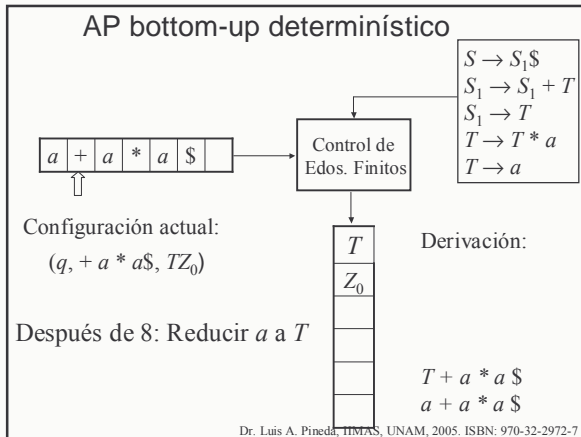
Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

AP bottom-up determinístico



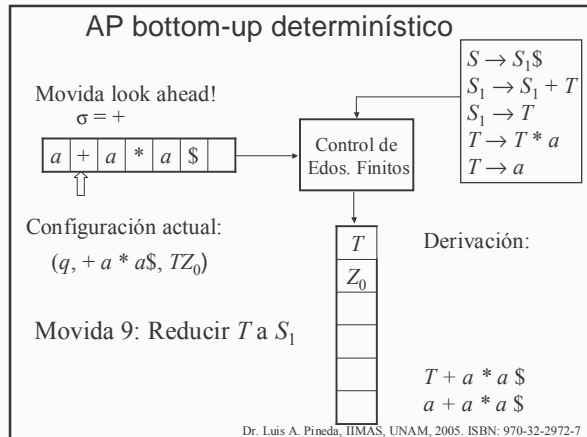
Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

AP bottom-up determinístico



Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

AP bottom-up determinístico



Dr. Luis A. Pineda, IIMAS, UNAM, 2005. ISBN: 970-32-2972-7

