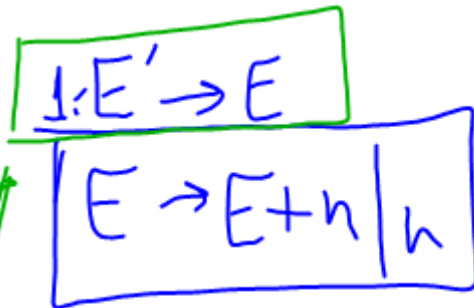


RECONOCIMIENTO DE UNA SENTENCIA EN LR

ESTADO INICIAL	PILA	ENTRADA	ACCION
0		<u>id</u> +id+\$	d5 → El analizador desplaza a la pila el símbolo de entrada en curso y el siguiente estado (5) <i>lado derecho de la producción</i>
0 id 5		*id+\$	r6 → El analizador extrae 2 r. símbolos de la pila y se introduce el lado izquierdo de la producción y la entrada de <u>IR.A</u> en la pila
0 F 3		*id+\$	d5
0 T 2		*id+\$	r6 $F \rightarrow id \Rightarrow 2.r=2$
0 T 2 * 7		id+\$	r3 $T \rightarrow T * F \Rightarrow 2.r=6$
0 T 2 * 7 id 5		+id\$	r2 $E \rightarrow T \Rightarrow 2.r=1$
0 T 2 * 7 F 10		+id\$	d6
0 T 2		+id\$	d5
0 E 1		+id\$	r6 $F \rightarrow id \Rightarrow 2.r=2$
0 E 1 + 6		id\$	r4 $T \rightarrow F \Rightarrow 2.r=2$
0 E 1 + 6 id 5		\$	r1 $E \rightarrow E + T \Rightarrow 2.r=6$
0 E 1 + 6 F 3		\$	ACEPTAR (5)
0 E 1 + 6 T 9		\$	Hemos reconocido la sentencia
0 E 1		\$	

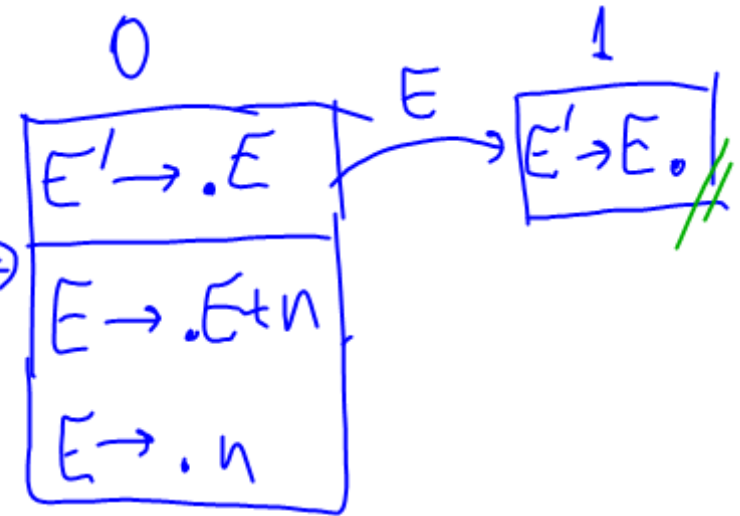
Cierre de $A \rightarrow \lambda \Rightarrow A \rightarrow \cdot$



\Rightarrow

- 1: $E' \rightarrow E$
- 2: $E \rightarrow E + n$
- 3: $E \rightarrow n$

\Rightarrow



Producción consecuencia de
aumentar la gramática para
construir el conjunto de estados
LR

CONSTRUCCION DE LA TABLA SLR

1.- Si G es una gramática con símbolo inicial S , entonces G' , la gramática aumentada para G , es G con un nuevo símbolo inicial S' y la producción $S' \rightarrow S$

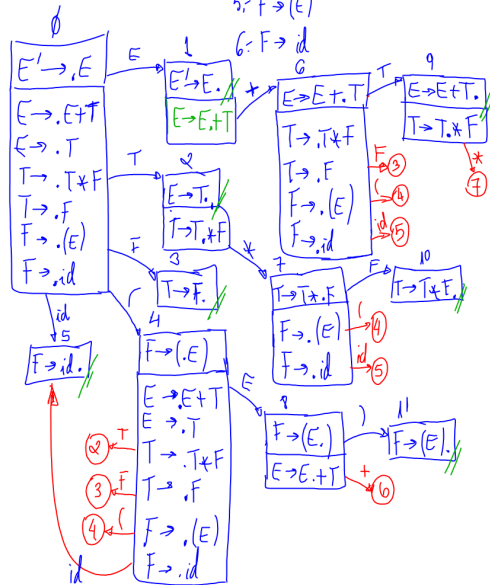
La operación cerradura

1.- Inicialmente todo elemento de I se añade a cerradura de I

2.- Si $A \rightarrow \alpha B \beta$ está en cerradura de I y $B \rightarrow \gamma$ es una producción entonces añádase el elemento $B \rightarrow \gamma$ a cerradura de I , si todavía no está ahí. Se aplica esta regla hasta que no se puedan añadir más elementos a cerradura.

Ejemplo 1: $E \rightarrow E+T \mid T$
 $T \rightarrow T * F \mid F$
 $F \rightarrow (E) \mid id$

0. $E' \rightarrow E$ $SIG(E) = \{ \$, +, (,), *, id \}$
 \Rightarrow 1. $E \rightarrow E+T$ $= \{ \$, +, (,), * \}$
 2. $E \rightarrow T$ $SIG(T) = SIG(E) \cup \{ * \}$
 3. $T \rightarrow T * F$ $SIG(F) = SIG(T) = \{ \$, +, (,), *, id \}$
 4. $T \rightarrow F$
 5. $F \rightarrow (E)$
 6. $F \rightarrow id$



	id	+	*	()	\$	E	T	F
0	d5			d4			1	2	3
1		d6				ACCEPTAR			
2		r2	d7		r2	r2			
3		r4	r4		r4	r4			
4	d5			d4					
5		r6	r6		r6	r6	8	2	3
6		d5		d4				9	3
7		d5		d4					10
8		d6			d11				
9		r1	d7		r1	r1			
10		r3	r3		r3	r3			
11		r5	r5		r5	r5			

$$2) E \rightarrow T. \Rightarrow \text{SIG}(E) = \{ \$, +,) \}$$

$$2) M[2, \text{SIG}(E)]$$

$$3) T \rightarrow F \Rightarrow r4 \Rightarrow \text{SIG}(T) = \{ \$, +,), * \}$$

$$5) F \rightarrow id \Rightarrow r6 \Rightarrow \text{SIG}(F) = \{ \$, +,), *, \}$$

$$9) E \rightarrow E + T \Rightarrow r1 \text{ para } \text{SIG}(E) = \{ \$, +,) \}$$

$$10) T \rightarrow T * F \Rightarrow r3 \text{ para } \text{SIG}(T)$$

$$11) F \rightarrow (E) \Rightarrow r5 \text{ para } \text{SIG}(F)$$