

UNIVERSIDAD EUROPEA Compiladores y lenguajes formales

# Contenido

			0
		Contenido	
1.		Resolución del ejercicio	
		njunto de producciones	
	a)		
	b)	Conjunto PRIMERO	
	c)	Conjunto SIGUIENTE	5
	d)		
		Construir la tabla de análisis sintáctico LL(1)	7

## 1. Resolución del ejercicio

El objetivo de la práctica es desarrollar los conocimientos adquiridos en la Unidad para realizar, a partir de la siguiente gramática, todos los pasos necesarios para llegar a construir una tabla de análisis LL(1).

Conjunto de producciones

$$S \rightarrow id = A \mid id = A S$$
  
 $A \rightarrow E \mid base (num, cad)$   
 $E \rightarrow O \mid OPE$   
 $O \rightarrow N \ cad \mid N \ num$   
 $N \rightarrow not \ N \mid l$   
 $P \rightarrow and \mid xor \mid or$ 

#### a) Eliminar ambigüedades

El primer paso será eliminar las ambigüedades las cuales son las siguientes:

$$S \rightarrow id = A \mid id = A S$$
  
 $O \rightarrow N \ cad \mid N \ num$ 

Para poder solucionarlas utilizaremos la factorización izquierda, para S haremos lo siguiente:

$$S \rightarrow id = A \mid id = A S$$
  
 $S \rightarrow id = A S'$   
 $S' \rightarrow \lambda \mid S$ 

Para el caso de O haremos lo siguiente utilizando factorización por la izquierda:

$$O \rightarrow N \ cad \mid N \ num$$

$$O \rightarrow N \ O'$$

$$O' \rightarrow cad \mid num$$

Otra factorización:

$$E \to O | OPE$$

$$E \to O E'$$

$$E' \to \lambda | PE$$

Por lo tanto, una vez eliminadas las ambigüedades nos quedaría el siguiente conjunto de producciones:

$$S \rightarrow id = A S'$$
 $S' \rightarrow S \mid \lambda$ 
 $A \rightarrow E \mid base (num, cad)$ 
 $E \rightarrow 0 E'$ 
 $E' \rightarrow PE \mid \lambda$ 
 $O \rightarrow N O'$ 
 $O' \rightarrow cad \mid num$ 
 $N \rightarrow not N \mid l$ 
 $P \rightarrow and \mid xor \mid or$ 

#### b) Conjunto PRIMERO

A continuación, calcularemos el conjunto PRIMERO, en primera instancia nos quedaría algo asi:

$$PRIMERO(S) = \{id\}$$
 $PRIMERO(S') = \{id, \lambda\}$ 
 $PRIMERO(A) = PRIMERO(E) \cup \{base\}$ 
 $PRIMERO(E) = PRIMERO(O)$ 
 $PRIMERO(E') = PRIMERO(P) \cup PRIMERO(\lambda)$ 
 $PRIMERO(O) = PRIMERO(N)$ 
 $PRIMERO(O') = \{cad, num\}$ 
 $PRIMERO(N) = \{not, l\}$ 
 $PRIMERO(P) = \{and, xor, or\}$ 

Podemos seguir desarrollando:

$$PRIMERO(S) = \{id\}$$

$$PRIMERO(S') = \{id, \lambda\}$$

$$PRIMERO(A) = \{not, l\} \cup \{base\} = \{not, l, base\}$$

$$PRIMERO(E) = \{not, l\}$$

$$PRIMERO(E') = \{and, xor, or\} \cup \{\lambda\} = \{and, xor, or, \lambda\}$$

$$PRIMERO(O) = \{not, l\}$$

$$PRIMERO(O') = \{cad, num\}$$

$$PRIMERO(N) = \{not, l\}$$

$$PRIMERO(P) = \{and, xor, or\}$$

Por lo tanto, el resultado final de los conjuntos PRIMERO sería el siguiente:

$$PRIMERO(S) = \{id\}$$
 $PRIMERO(S') = \{id, \lambda\}$ 
 $PRIMERO(A) = \{not, l, base\}$ 
 $PRIMERO(E) = \{not, l\}$ 
 $PRIMERO(E') = \{and, xor, or, \lambda\}$ 
 $PRIMERO(O) = \{not, l\}$ 
 $PRIMERO(O') = \{cad, num\}$ 
 $PRIMERO(N) = \{not, l\}$ 
 $PRIMERO(P) = \{and, xor, or\}$ 

#### c) Conjunto SIGUIENTE

Calcularemos el conjunto SIGUIENTE, tachando lo que produzca un bucle:

$$SIGUIENTE(S) = \{\$\} \cup SIGUIENTE(S')$$
 $SIGUIENTE(S') = SIGUIENTE(S)$ 
 $SIGUIENTE(A) = PRIMERO(S') = \{id, \lambda\} \cup SIGUIENTE(S)$ 
 $SIGUIENTE(E) = SIGUIENTE(A) \cup SIGUIENTE(E')$ 
 $SIGUIENTE(E') = SIGUIENTE(E)$ 
 $SIGUIENTE(O) = PRIMERO(E') = \{and, xor, or, \lambda\}$ 
 $SIGUIENTE(O') = SIGUIENTE(O)$ 
 $SIGUIENTE(N) = PRIMERO(O') \cup SIGUIENTE(N) = \{cad, num\}$ 
 $SIGUIENTE(P) = PRIMERO(E) = \{not, l\}$ 

Los conjuntos SIGUIENTE no quedarían así:

$$SIGUIENTE(S) = \{\$\}$$

$$SIGUIENTE(S') = \{\$\}$$

$$SIGUIENTE(A) = \{id\} \cup \{\$\} = \{id,\$\}$$

$$SIGUIENTE(E) = \{id,\$\}$$

$$SIGUIENTE(E') = \{id,\$\}$$

$$SIGUIENTE(E') = \{id,\$\}$$

$$SIGUIENTE(O) = \{and,xor,or\} \cup SIGUIENTE(E) = \{and,xor,or,id,\$\}$$

$$SIGUIENTE(O') = \{and,xor,or,id,\$\}$$

$$SIGUIENTE(N) = \{cad,num\}$$

$$SIGUIENTE(P) = \{not,l\}$$

#### d) Validar las condiciones LL(1)

Vamos a comprobar si se cumplen las condiciones LL(1)

#### 1. Comprobar que no tenga ambigüedades

Lo hemos comprobado al principio y hemos resuelto las ambigüedades

2. 
$$A \rightarrow \alpha \mid \beta$$

$$S' \rightarrow S \mid \lambda$$
 $A \rightarrow E \mid base (num, cad)$ 
 $E' \rightarrow PE \mid \lambda$ 
 $O' \rightarrow cad \mid num$ 
 $N \rightarrow not N \mid l$ 
 $P \rightarrow and \mid xor \mid or$ 

#### $2.1.PRIMERO(\alpha) \neq PRIMERO(\beta)$

$$S' \rightarrow S \mid \lambda \rightarrow PRIMERO(S) \neq PRIMERO(\lambda) \rightarrow id \neq \lambda$$

$$A \rightarrow E \mid base (num, cad) \rightarrow PRIMERO(E) \neq PRIMERO(base (num, cad))$$

$$PRIMERO(E) \neq PRIMERO(base (num, cad)) \rightarrow \{not, l\} \neq base$$

$$E' \rightarrow PE \mid \lambda \rightarrow PRIMERO(P) \neq PRIMERO(\lambda) \rightarrow \{and, xor, or\} \neq \lambda$$

$$O' \rightarrow cad \mid num \rightarrow PRIMERO(cad) \neq PRIMERO(num) \rightarrow cad \neq num$$

$$N \rightarrow not \ N \mid l \rightarrow PRIMERO(not \ N) \neq PRIMERO(L) \rightarrow not \neq l$$

$$P \rightarrow and \mid xor \mid or \rightarrow PRIMERO(and) \neq PRIMERO(xor) \neq PRIMERO(or)$$

$$PRIMERO(and) \neq PRIMERO(xor) \neq PRIMERO(or) \rightarrow and \neq xor \neq or$$

Como vemos este punto se cumple al completo.

#### **2.2.** Que $PRIMERO(\alpha)$ y $PRIMERO(\beta)$ no deriven ambos en $\lambda$

Todos cumplen esta condición

2.3. Vitar conflictos entre 
$$PRIMERO$$
 y  $SIGUIENTE$  si la producción contiene  $\lambda$ 

$$S' \to S \mid \lambda \to PRIMERO(S) \neq SIGUIENTE(S') \to id \neq \$$$

$$E' \rightarrow PE \mid \lambda \rightarrow PRIMERO(PE) \neq SIGUIENTE(E') \rightarrow \{and, xor, or\} \neq \{id, \$\}$$

Se cumplen todas las condiciones por lo que el siguiente paso será construir la tabla

#### e) Construir la tabla de análisis sintáctico LL(1)

Lo primero que haremos será calcular los conjuntos *PRIMERO* de las producciones, para hacerlo más legible separaremos las alternativas

$$S \rightarrow id = A \, S' \rightarrow PRIMERO(id = A \, S') \rightarrow \{id\}$$

$$S' \rightarrow S \rightarrow PRIMERO(S) \rightarrow \{id\}$$

$$S' \rightarrow \lambda \rightarrow SIGUIENTE(S') \rightarrow \{\$\}$$

$$A \rightarrow E \rightarrow PRIMERO(E) \rightarrow \{not, l\}$$

$$A \rightarrow base \, (num, cad) \rightarrow PRIMERO(base \, (num, cad)) \rightarrow base$$

$$E \rightarrow 0 \, E' \rightarrow PRIMERO(0) \rightarrow \{not, l\}$$

$$E' \rightarrow PE \rightarrow PRIMERO(PE) \rightarrow PRIMERO(P) \rightarrow \{and, xor, or\}$$

$$E' \rightarrow \lambda \rightarrow SIGUIENTE(E') \rightarrow \{id, \$\}$$

$$0 \rightarrow N \, 0' \rightarrow PRIMERO(N) \rightarrow \{not, l\}$$

$$0' \rightarrow cad \rightarrow PRIMERO(cad) \rightarrow \{cad\}$$

$$0' \rightarrow num \rightarrow PRIMERO(num) \rightarrow \{num\}$$

$$N \rightarrow not \, N \rightarrow PRIMERO(not \, N) \rightarrow \{not\}$$

$$N \rightarrow l \rightarrow PRIMERO(not \, N) \rightarrow \{not\}$$

$$N \rightarrow l \rightarrow PRIMERO(and) \rightarrow \{and\}$$

$$P \rightarrow xor \rightarrow PRIMERO(xor) \rightarrow \{xor\}$$

$$P \rightarrow or \rightarrow PRIMERO(or) \rightarrow \{or\}$$

	id	=	not	I	base	(	num	cad	)	and	xor	or	\$
S	$S \to id$ $= A S'$												
S'	$S' \to S$												$S' \to \lambda$
А			$A \rightarrow E$	$A \rightarrow E$	$\begin{array}{c} A \\ \rightarrow base (num, cad) \end{array}$								
Е			$E \\ \rightarrow O E'$	$E \\ \rightarrow O E'$									
E'	$E' \rightarrow \lambda$									$E' \\ \rightarrow PE$	$E' \\ \rightarrow PE$	$E' \\ \rightarrow PE$	$E' \rightarrow \lambda$
0			$\begin{array}{c} O \\ \rightarrow N \ O' \end{array}$	$\begin{array}{c} O \\ \rightarrow N \ O' \end{array}$									
O'							<i>O'</i> → num	0' → cad					
N			$N \rightarrow not N$	$N \rightarrow l$									
Р										$P \rightarrow and$	$P \rightarrow xor$	$P \rightarrow or$	