

# UNIVERSIDAD SAN CARLOS DE GUATEMALA CENTRO UNIVERSITARIO DE OCCIDENTE DIVISIÓN CIENCIAS DE LA INGENIERÍA LENGUAJES FORMALES Y DE PROGRAMACIÓN ING. OLIVER ERNESTO SIERRA PAC SEGUNDO SEMESTRE DE 2021

"Proyecto Final"

por

Luis Alejandro Méndez Rivera, 202030627

### Gramática Unitaria

### Recursividad por Izquierda:

```
P \rightarrow P'
\mid \varepsilon
P' \rightarrow A P'
\mid E P'
\mid I P'
\mid O P'
\mid \varepsilon
```

Donde A = Escritura... E = Repetición... I = Condicional... O = Asignación... U = Expresón

### Estructura Escritura:

```
A → ESCRIBIR ESCRIBIR-TKN FIN
```

```
ESCRIBIRTKN → literal
| entero
| id
```

### Estructura Repetición:

E → REPETIR REPETIRTKN INICIAR U FIN

```
REPETIRTKN \rightarrow id

| entero

U \rightarrow A U'

| \epsilon
```

### Estructura Condicional:

I → SI CONDICION ENTONCES U FIN

### Estructura Asignación:

```
O \rightarrow id = EXPRESION FIN
```

EXPRESION → OPERANDO SIMBOLO OPERANDO

```
OPERANDO → entero
| id
| AGRUPACION
```

AGRUPACION → ( EXPRESION )

$$\begin{array}{c} \text{SIMBOLO} \rightarrow * \\ | + \end{array}$$

### **Gramática General LL1**

```
P \rightarrow P'
  3
P' \rightarrow A P'
  | E P'
  | I P'
  | O P'
  3
A → ESCRIBIR ESCRIBIR-TKN FIN
ESCRIBIRTKN → literal
               entero
               | id
E → REPETIR REPETIRTKN INICIAR U FIN
REPETIRTKN \rightarrow id
           entero
U \rightarrow A U'
U' \rightarrow A U'
3
I → SI CONDICION ENTONCES U FIN
CONDICION → VERDADERO
            | FALSO
O \rightarrow id = EXPRESION FIN
EXPRESION → OPERANDO SIMBOLO OPERANDO
OPERANDO → entero
           | id
            | AGRUPACION
AGRUPACION → ( EXPRESION )
SIMBOLO → *
          |+
```

# Arbol Sintáctico P REPER SCARRATO) RN REPERR GEPETRATUD RICARE U FILL SI CONDICION ENTONCES U FILL REPORTEDO FALSO A V REPORTEDO TOPERADO OPERADO OPERA

# Tabla de Primeros y Siguientes

TABLA	A DE PRIMEROS	TABLA DE SIGUIENTES				
NO TERMINAL	TERMINAL	NO TERMINAL	TERMINAL			
Р	SCRIBIR, REPETIR, SI, id, ε, ε	Р	\$			
P'	ESCRIBIR, REPETIR, SI, id, $\epsilon$	P'	٤			
Α	ESCRIBIR	Α	$P' = ESCRIBIR$ , REPETIR, SI, id, $\varepsilon$			
ESCRIBIR-TKN	int, id, literal	ESCRIBIR-TKN	FIN			
Е	REPETIR	Е	$P' = ESCRIBIR$ , REPETIR, SI, id, $\epsilon$			
REPETIR-TKN	int, id	REPETIR-TKN	INICIAR			
U	ESCRIBIR	U	FIN			
U'	ESCRIBIR, ε	U'	FIN			
1	SI	1	$P' = ESCRIBIR$ , REPETIR, SI, id, $\epsilon$			
CONDICION	VERDADERO, FALSO	CONDICION	ENTONCES			
0	id	0	$P' = ESCRIBIR$ , REPETIR, SI, id, $\epsilon$			
EXPRESION	int, id, (	EXPRESION	FIN			
OPERANDO	int, id, (	OPERANDO	*,+			
AGRUPACION	(	AGRUPACION	$P' = ESCRIBIR$ , REPETIR, SI, id, $\epsilon$			
SIMBOLO	*,+	SIMBOLO	int, id, AGRUPACION			

## Tabla de Símbolos/Transiciones

	TABLA DE SIMBOLOS/TRANSICIONES												
	ESCRIBIR	REPETIR	SI	id	int	literal	VERDADERO	FALSO	(	•	+	INICIAR	8
P	P'												3
P'	AP'	EP'	IP'	OP'									m
Α	A ESCRIBIR ESCRIBIR-TKN FIN												
ESCRIBIR-TKN				id	int	literal							
E	E REPETIR REPETIR-TKN INICIAR U FIN												
REPETIR-TKN				id	int								
U	AU'												
U'	AU'												ε
		SI CONDICION ENTONCES U FIN											
CONDICION							VERDADERO	FALSO					
0				id = EXPRESION FIN									
EXPRESION				OPERANDO SIMBOLO OPERANDO									
OPERANDO				id	int				(EXPRESION)				
AGRUPACION									(EXPRESION)				
SIMBOLO										•	+		

Al Programar, usé cada producción presentada con letras más pequeñas:

A = E ("E"scritura)

ESCRIBIR-TKN = N

FIN = F

E = R ("R"epetir)

REPETIR-TKN = N

U = T ("T"imes)

FIN = F

I = C ("C"ondicional)

CONDICION = VF

U = E ("E"scritura)

FIN = F

O = X

FIN = F