Universidad San Carlos de Guatemala Centro Universitario de Occidente División de Ciencias de la Ingeniería Laboratorio Lenguajes Formales de Programación Ing. Oliver Sierra. Segundo Semestre 2021.



Proyecto Final.

Analizador Sintáctico

Nombre: Estuardo Israel Ramos Gómez

Carné: 201830358

Quetzaltenango 9 de noviembre de 2021.

### Gramática libre de contexto estructura ESCRIBIR

S → ESCRIBIR L FIN

 $L \rightarrow literal$ 

| identificador| numero

### Gramática libre de contexto estructura REPETIR

 $P \rightarrow Q S FIN$ 

Q → REPETIR N INICIAR

 $N \, \rightarrow \, entero$ 

|identificador

# Gramática libre de contexto Estructura CONDICIÓN

 $P \rightarrow Q S FIN$ 

Q → SI TF ENTONCES S FIN

TF → VERDADERO

|FALSO

## Gramática libre de contexto estructura ASIGNACIÓN

 $A \rightarrow I X FIN$ 

 $I \rightarrow id =$ 

### Gramática libre de contexto estructura EXPRESIÓN

$$X \rightarrow X+T$$

 $T \rightarrow T*F$ 

F

 $F \rightarrow (X)$ 

| numero | id

# Eliminamos ambigüedad y recursividad en X

$$X \rightarrow TX'$$

$$X' \rightarrow +TX'$$

# Eliminamos ambigüedad y recursividad en T

$$T \rightarrow FT'$$

#### Gramatica

$$X \rightarrow TX'$$

$$X' \rightarrow +TX'$$

```
 \begin{array}{c} \mid e \\ T \rightarrow FT' \\ T' \rightarrow *FT' \\ \mid /FT' \\ \mid e \\ F \rightarrow (X) \\ \mid numero \\ \mid id \end{array}
```

```
Gramática global.
Gramática LL1
E \,\to\, P
P \ \to \ Q \ S \ fin
                    | S
S \rightarrow ESCRIBIR L FIN S
                                     |\mathbf{E}|
A \rightarrow id = X FIN
Q \, \rightarrow \, repetir \, N \, iniciar
                               | si T entonces |e
L \rightarrow literal
                | identificador
                                    Num
N \, \rightarrow \, identificador
                          entero
T \rightarrow verdadero
                       | falso
Num \rightarrow entero
                      |decimal
X \rightarrow TX'
X' \rightarrow +TX'
                | - TX'
                          | e
T \rightarrow FT'
T' \rightarrow *FT'
              | /FT'
                      | e
F \rightarrow (X)
```

numero

| id

# Primeros y siguientes de la gramática global

No terminal	Primeros
Е	repetir, si, escribir, id
P	repetir, si, escribir, id
S	escribir
Q	repetir, si
A	id
X	(, num, id
Xp	+, -, e
T	(, entero, decimal, id
Тр	*,/,e
F	(, entero, decimal, id
L	literal, identificador
N	identificador, entero
TF	verdadero, falso

No terminal	Siguientes
E	\$
P	\$
S	Fin, \$
Q	escribir
A	(, num, id
X	\$,)
Xp	\$,)
T	+, -, \$, )
Тр	+, -, \$, )
F	*, /, \$, )
L	Fin, \$
N	iniciar
TF	entonces

# Autómata de pila

	repetir	si	verdad	false	iniciar	entonces	escribir	literal	id	igual	entero	decimal	(	)	mas	por	fin
E	Р	Р					Р		Р								
Р	Q	Q					S		Α								fin
S							escribir	literal	id								fin
Q	repetir	si	IE	IE	iniciar	entonces	S		N		N						
A									id	igual	X	X	X				fin
X									Ţ		Ţ	Ţ	Ţ		Χp	Ţ	
Χp															mas		
Ţ									È		Ě	Ě	È	È		ДD	
Ţp											Ě	È	Ĕ	Ě	Χp	*	
Ę									id		numero		(	)			
Ļ																	
N									id		entero						
ŢĒ.			verdad	false													