UNIVERSIDAD CENTROAMERICANA "JOSÉ SIMEÓN CAÑAS" FACULTAD DE INGENIERÍA Y ARQUITECTURA



Teoría de lenguajes de programación

Catedrático:

Ing. Jaime Clímaco

Integrantes:

García Arévalo, José Enrique 00093619 Hernández García, Rodrigo Anibal 00050519 López Henríquez, Guillermo Daniel 00026018 Cruz Cader, Miguel Alejandro 00019018 Escobar Hernandez, Luis Gustavo 00091318 Alejandro Enrique Rivera Vasquez 00011218

Índice:

Introducción:	3
Lexer (Analizador Léxico)	3
Parser (Analizador Sintáctico)	3
Documentación:	4
Gramática formal	5
Tabla LL1	8
Main.py	9
Manejo de Errores en el Analizador Sintáctico:	11
Subconjunto de C	12
parsingTable.py	13
SymbolTable.py	15

Introducción:

En esta documentación, abordamos las fases posteriores al componente central del proyecto de compiladores, centrándonos en el análisis semántico y la generación de código intermedio. Con la fase principal completada, donde se implementó un analizador sintáctico y un manejador de errores, ahora nos sumergimos en aspectos clave para la coherencia y optimización del código.

Exploramos la integración del analizador semántico, encargado de detectar errores en la estructura semántica del código, y la generación de código intermedio, una etapa esencial para simplificar la traducción al código objeto final. Este documento ofrece una visión concisa de nuestras decisiones y estrategias implementadas en estas fases adicionales, complementando el trabajo previo.

Con el compromiso del equipo en mente, presentamos esta documentación como un recurso ágil para comprender nuestras contribuciones y evaluaciones en el desarrollo del compilador.

Un parser y un lexer son componentes esenciales en el proceso de construcción de compiladores y analizadores de lenguajes de programación. Estas dos partes trabajan en conjunto para entender y procesar el código fuente escrito por un programador.

Lexer (Analizador Léxico)

El analizador léxico, también conocido como lexer o scanner, es la primera fase del proceso de análisis de un compilador. Su función principal es dividir el código fuente en piezas más pequeñas llamadas tokens. Estos tokens son las unidades léxicas básicas que constituyen el lenguaje de programación. Algunos ejemplos de tokens son palabras clave, identificadores, operadores y constantes.

El lexer utiliza expresiones regulares y reglas de reconocimiento para identificar y clasificar los diferentes tipos de tokens presentes en el código fuente. Una vez que ha analizado el código, pasa la secuencia de tokens al parser.

Parser (Analizador Sintáctico)

El analizador sintáctico, o parser, es la segunda fase del proceso de compilación. Su tarea principal es analizar la estructura del código fuente y construir un árbol de sintaxis abstracta (Abstract Syntax Tree, AST). Este árbol representa la estructura gramatical del programa.

El parser utiliza reglas gramaticales definidas para el lenguaje y verifica si la secuencia de tokens generada por el lexer sigue estas reglas. Si encuentra errores sintácticos, informa sobre ellos. Si la secuencia es válida, construye el AST que luego se utiliza en las fases posteriores del compilador, como el análisis semántico y la generación de código intermedio.

Documentación:

La gramática formal realizada a continuación se define como una cuádrupla $G = (N, \Sigma, P, S)$, donde cada elemento representa un aspecto crucial del lenguaje de programación que se está analizando. Esta gramática es esencial para comprender la estructura y las reglas que rigen el lenguaje, permitiendo tanto su análisis como su procesamiento por parte de compiladores o intérpretes. A continuación, se detalla cada componente de la gramática:

Conjunto de Símbolos No Terminales (N): Estos son los símbolos que representan las unidades abstractas o las construcciones gramaticales del lenguaje. En esta gramática, los no terminales incluyen elementos como 'S' (símbolo inicial), 'LIB', 'PARAM', 'FBODY', entre otros. Cada uno de estos no terminales juega un papel específico en la definición de la estructura del lenguaje, como la declaración de funciones, bloques de código, parámetros, etc.

Conjunto de Símbolos Terminales (Σ): Estos símbolos son los elementos básicos del lenguaje, como palabras clave, operadores y otros tokens que no se pueden descomponer en componentes más simples. En esta gramática, los terminales incluyen 'int', 'float', 'if', 'while', operadores como '+', '-', y otros elementos básicos del lenguaje.

Conjunto de Reglas de Producción (P): Estas reglas definen cómo se pueden combinar los símbolos no terminales y terminales para formar estructuras válidas en el lenguaje. Por ejemplo, una regla como S -> int identificador OPENNUMFUN S define cómo se puede formar una declaración de función que retorna un entero.

Símbolo Inicial (S): Este es el punto de partida de cualquier derivación en la gramática. Todas las construcciones válidas en el lenguaje deben comenzar con este símbolo. En esta gramática, 'S' es el símbolo inicial, lo que indica que todas las derivaciones comienzan desde este punto.

La gramática también incluye los conjuntos **FIRST** y **FOLLOW**, que son fundamentales en el análisis sintáctico, especialmente en el diseño de analizadores sintácticos predictivos. Estos conjuntos ayudan a determinar qué regla de producción se debe aplicar en función del símbolo de entrada actual y el contexto.

Conjuntos FIRST: Contienen los símbolos terminales que pueden aparecer al inicio de las cadenas derivadas de un no terminal. Por ejemplo, FIRST(S) incluye 'int', 'float', 'if', etc., lo que significa que estas son las posibles entradas con las que puede comenzar una cadena derivada de 'S'.

Conjuntos FOLLOW: Contienen los símbolos terminales que pueden aparecer inmediatamente después de un no terminal en alguna "sentencia" derivada. Por ejemplo, FOLLOW(S) incluye 'eof', indicando que el final de archivo puede seguir inmediatamente después de una construcción iniciada por 'S'.

Gramática formal

$G = (N, \Sigma, P, S)$

Conjunto de No Terminales (N)

no terminales = ['S', 'LIB', 'LIB2', 'LIBEND', 'PARAM', 'ADDPARAM', 'NUMRETURN', 'SUMA2', 'ARITMETIC', 'CHARFRETURN', 'RETURNNUM', 'GHANDLER', 'RETURNCHAR'. 'FLOATN'. 'THANDLER'. 'DECIMAL'. 'OPENNUMFUN'. 'OPENCHARFUN', 'OPENVOID', 'FBODY', 'VOIDRETURN', 'RETURNVOID', 'CONDITIONSHANDLER', 'LOGICSIMBOLS', 'NOTHANDLER', 'ELSEXTENTION', 'PRINTCONT', 'FUNCUSE', 'USEPARAM']

Conjunto de Terminales (Σ)

terminales = ['hashtoken', 'int', 'char', 'float', 'keyword', 'comentario', 'identificador', 'LPAREN', 'RPAREN', 'asignacion', 'coma', 'finInstruccion', 'inicioBloque', 'finBloque', 'else', 'printf', 'aumentarvar', 'reducirvar', 'single_quote', 'and', 'or', 'lesser_than', 'greater_than', 'not', 'NUMBER', 'dot', 'eof', 'cadena']

S: Símbolo inicial S = 0

P: Conjunto de reglas de producción

La gramática descrita en el formato S->alfa es la siguiente:

S -> hashtoken identificador lesser than LIB FBODY -> reducirvar finInstruccion FBODY S -> int identificador OPENNUMFUN S FBODY -> keyword FBODY -> finBloque S -> char identificador OPENCHARFUN S S -> float identificador OPENNUMFUN S PRINTCONT -> cadena THANDLER S -> keyword identificador OPENVOID S PRINTCONTPRINTCONT identificador S -> comentario S THANDLER PRINTCONT S -> identificador LPAREN USEPARAM RPAREN PRINTCONT -> NUMBER THANDLER PRINTCONT PRINTCONT -> coma PRINTCONT PRINTCONT finInstruccion S -> LPAREN **FBODY** PRINTCONT -> RPAREN OPENVOID PARAM VOIDRETURN finBloque ELSEXTENTION -> inicioBloque FBODY finBloque OPENNUMFUN -> asignacion RETURNNUM S **FBODY** ELSEXTENTION -> if FBODY OPENNUMFUN -> LPAREN PARAM FBODY NUMRETURN finBloque CONDITIONSHANDLER -> identificador THANDLER FBODY -> comentario FBODY LOGICSIMBOLS FBODY -> int identificador asignacion RETURNNUM CONDITIONSHANDLER -> NUMBER THANDLER **FBODY** LOGICSIMBOLS FBODY -> float identificador asignacion CONDITIONSHANDLER -> not NOTHANDLER RETURNNUM FBODY LOGICSIMBOLS identificador NOTHANDLER FBODY char asignacion LOGICSIMBOLS and RETURNCHAR FBODY LOGICSIMBOLS FBODY -> identificador LPAREN USEPARAM NOTHANDLER LOGICSIMBOLS -> or RPAREN finInstruccion FBODY LOGICSIMBOLS FBODY -> if LPAREN CONDITIONSHANDLER lesser than NOTHANDLER LOGICSIMBOLS RPAREN inicioBloque FBODY finBloque FBODY LOGICSIMBOLS FBODY -> while LPAREN CONDITIONSHANDLER LOGICSIMBOLS -> greater than NOTHANDLER RPAREN inicioBloque FBODY finBloque FBODY LOGICSIMBOLS FBODY -> else ELSEXTENTION LOGICSIMBOLS **NOTHANDLER** not FBODY -> printf LPAREN PRINTCONT RPAREN LOGICSIMBOLS finInstruccion FBODY LOGICSIMBOLS -> RPAREN FBODY -> aumentarvar finInstruccion FBODY NOTHANDLER -> not THANDLER

NOTHANDLER -> identificador THANDLER GHANDLER -> identificador NOTHANDLER -> NUMBER THANDLER GHANDLER -> LPAREN THANDLER GHANDLER -> NUMBER FLOATN OPENCHARFUN -> asignacion RETURNCHAR S OPENCHARFUN LPAREN PARAM THANDLER -> identificador CHARFRETURN finBloque THANDLER -> NUMBER FLOATN VOIDRETURN -> keyword RETURNVOID THANDLER -> cadena VOIDRETURN -> finBloque PARAM -> int identificador PARAM CHARFRETURN -> keyword RETURNCHAR PARAM -> char identificador PARAM NUMRETURN -> keyword RETURNNUM PARAM -> float identificador PARAM PARAM -> RPAREN inicioBloque -> single quote identificador RETURNVOID single quote finInstruccion PARAM -> coma PARAM RETURNVOID -> identificador ARITMETIC USEPARAM -> identificador USEPARAM RETURNVOID -> LPAREN THANDLER ARITMETIC USEPARAM -> NUMBER FLOATN USEPARAM RETURNVOID -> NUMBER FLOATN ARITMETIC USEPARAM -> single_quote identificador single_quote RETURNVOID -> finBloque **USEPARAM** RETURNCHAR -> single quote identificador USEPARAM -> coma USEPARAM USEPARAM -> RPAREN single quote finInstruccion RETURNCHAR -> identificador finInstruccion LIB -> identificador LIB2 RETURNCHAR -> LPAREN char RPAREN LIB2 -> greater than S identificador finInstruccion LIB2 -> dot identificador greater than S RETURNNUM -> identificador ARITMETIC FLOATN -> NUMBER DECIMAL RETURNNUM -> LPAREN THANDLER ARITMETIC DECIMAL -> dot NUMBER RETURNNUM -> NUMBER FLOATN ARITMETIC DECIMAL -> MINUS DECIMAL -> PLUS ARITMETIC -> LPAREN THANDLER ARITMETIC ARITMETIC -> RPAREN ARITMETIC **DECIMAL -> TIMES** DECIMAL -> DIVIDE ARITMETIC -> PLUS GHANDLER ARITMETIC ARITMETIC -> MINUS GHANDLER ARITMETIC DECIMAL -> RPAREN ARITMETIC -> TIMES GHANDLER ARITMETIC DECIMAL -> finInstruccion ARITMETIC -> DIVIDE GHANDLER ARITMETIC DECIMAL -> coma ARITMETIC -> coma THANDLER ARITMETIC $S \rightarrow eo$ ARITMETIC -> finInstruccion

Conjuntos First

```
FIRST(S) = {'hashtoken', 'int', 'char', 'float', 'keyword', 'comentario', 'identificador', 'printf',
'aumentarvar', 'reducirvar', 'single quote', 'and', 'or', 'lesser than', 'greater than', 'not', 'NUMBER',
'dot', 'eof', 'cadena', 'else', 'while', 'LPAREN', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'inicioBloque', 'finBloque'}
FIRST(LIB) = {'identificador'}
FIRST(LIB2) = {'greater than', 'dot'}
FIRST(LIBEND) = \{\}
FIRST(PARAM) = {'int', 'char', 'float', 'RPAREN'}
FIRST(ADDPARAM) = {'int', 'char', 'float', 'RPAREN'}
FIRST(NUMRETURN) = {'int', 'char', 'float', 'RPAREN'}
FIRST(ARITMETIC) = {'LPAREN', 'RPAREN', 'PLUS', 'MINUS', 'TIMES', 'DIVIDE', 'coma',
'finInstruccion'}
FIRST(SUMA2) = {'PLUS', 'MINUS'}
FIRST(RETURNNUM) = {'identificador', 'LPAREN', 'NUMBER'}
FIRST(GHANDLER) = {'identificador', 'LPAREN', 'NUMBER', 'finInstruccion', 'RPAREN'}
FIRST(CHARFRETURN) = {'char', 'single quote', 'identificador', 'finInstruccion'}
FIRST(RETURNCHAR) = {'single quote', 'identificador', 'LPAREN'}
FIRST(FLOATN) = {'NUMBER'}
FIRST(DECIMAL) = {'dot', 'MINUS', 'PLUS', 'TIMES', 'DIVIDE', 'RPAREN', 'finInstruccion',
'coma'}
FIRST(THANDLER) = {'identificador', 'NUMBER', 'cadena'}
FIRST(OPENNUMFUN) = {'asignacion', 'LPAREN'}
FIRST(OPENCHARFUN) = {'asignacion', 'LPAREN'}
```

```
FIRST(OPENVOID) = {'asignacion', 'LPAREN'}

FIRST(FBODY) = {'comentario', 'int', 'float', 'char', 'identificador', 'if', 'while', 'else', 'printf', 'aumentarvar', 'reducirvar', 'keyword', 'finBloque', 'finInstruccion'}

FIRST(VOIDRETURN) = {'single_quote', 'identificador', 'LPAREN', 'finBloque', 'finInstruccion'}

FIRST(RETURNVOID) = {'single_quote', 'identificador', 'LPAREN', 'NUMBER', 'finBloque', 'finInstruccion'}

FIRST(CONDITIONSHANDLER) = {'identificador', 'NUMBER', 'not', 'RPAREN'}

FIRST(LOGICSIMBOLS) = {'and', 'or', 'lesser_than', 'greater_than', 'not', 'RPAREN'}

FIRST(NOTHANDLER) = {'not', 'identificador', 'NUMBER'}

FIRST(ELSEXTENTION) = {'inicioBloque', 'if'}

FIRST(PRINTCONT) = {'cadena', 'identificador', 'NUMBER', 'RPAREN'}

FIRST(FUNCUSE) = {'identificador', 'LPAREN'}

FIRST(USEPARAM) = {'identificador', 'NUMBER', 'single_quote', 'coma', 'RPAREN'}
```

Conjuntos Follow

```
FOLLOW(S) = \{'eof'\}
FOLLOW(LIB) = {'greater than', 'dot', 'identificador', 'eof'}
FOLLOW(LIB2) = \{'eof'\}
FOLLOW(LIBEND) = {'eof'}
FOLLOW(PARAM) = {'RPAREN'}
FOLLOW(ADDPARAM) = {'RPAREN'}
FOLLOW(NUMRETURN) = {'finBloque'}
FOLLOW(ARITMETIC) = {'finInstruccion', 'RPAREN'}
FOLLOW(SUMA2) = {'finInstruccion', 'RPAREN'}
FOLLOW(RETURNNUM) = {'finInstruccion', 'RPAREN'}
FOLLOW(GHANDLER) = {'finInstruccion', 'RPAREN'}
FOLLOW(CHARFRETURN) = {'finInstruccion', 'RPAREN'}
FOLLOW(RETURNCHAR) = {'finInstruccion', 'RPAREN'}
FOLLOW(FLOATN) = {'PLUS', 'MINUS', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(DECIMAL) = {'PLUS', 'MINUS', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(THANDLER) = {'PLUS', 'MINUS', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(OPENNUMFUN) = {'PLUS', 'MINUS', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(OPENCHARFUN) = {'PLUS', 'MINUS', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(OPENVOID) = {'PLUS', 'MINUS', 'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(FBODY) = {'else', 'finBloque'}
FOLLOW(VOIDRETURN) = {'else', 'finBloque'}
FOLLOW(RETURNVOID) = {'else', 'finBloque'}
FOLLOW(CONDITIONSHANDLER) = {'RPAREN', 'and', 'or', 'lesser than', 'greater than', 'not',
'finInstruccion', 'finBloque', 'else', 'coma'}
FOLLOW(LOGICSIMBOLS) = {'identificador', 'NUMBER', 'not', 'RPAREN', 'and', 'or', 'lesser than',
'greater than', 'finInstruccion', 'else', 'coma'}
FOLLOW(NOTHANDLER) = {'identificador', 'NUMBER', 'RPAREN', 'and', 'or', 'lesser than',
'greater than', 'finInstruccion', 'else', 'coma'}
FOLLOW(ELSEXTENTION) = {'identificador', 'NUMBER', 'LPAREN', 'cadena', 'else', 'finBloque',
'RPAREN', 'and', 'or', 'lesser than', 'greater than', 'not', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(PRINTCONT) = {'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(FUNCUSE) = {'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
FOLLOW(USEPARAM) = {'RPAREN', 'finInstruccion', 'coma'}
```

Tabla LL1

		Huntermi	Lastant.	: 4	st				cumenter			fislartru	fisBluqu	ariquacii		iniciaBla					reducire								ringle_qu								
FIRST	FOLLOW	nel	•	adar .	da int	char	finat	keyunrd	i.	LPAREM	RPAREM	cciun	*	- Liquecii	if	444	ukila	alra	printf	var	ar	cadona	HUMBER	CHM4	net .	444	•	then	st.	FLOATH	PLUS	MINUS	TIMES	DITIDE	dat	qreater	•
(harhtakon,ir	(\$,harhtokon	s :	5-> harhtako	5 -> identifica	dar LPAREN US -> intiden	il S-> charidon	S->floatido	n S->keyward	di S-> comenta	ria S																										\sqcup	
(LPAREN)	(harhtakon,ir	OPENVOID								OPENVOID ->	ID-> LPAREN PARAM FBODY VOIDRETURN fin Bloque																										
(ariqnacion,L	(harhtakon,ir	OPENNUMFUN	1							OPENNUMF	JMFUN->LPARENPARAMFBODYNUMRETURN OPENNUMFU				UN-> ariqnaci	ın RETURNNUN	15																				
(comentario,	(keyward,finl	FBODY		FBODY->iden	tificador LPA FBODY -> in/	i FBODY -> cha	FBODY -> fla	a FBODY → ko;	y FBODY-> com	nontaria FBOD	ıγ		FBODY -> finl	Blaque	FBODY-sift	PAREN CONDI	FBODY-suhi	FBODY -> ola	FBODY->pri	FBODY -> aur	FBODY->red	ucirvar finlnæt	ruccion FBOD1														
(cadena,iden	(RPAREN,co	PRINTCONT		PRINTCONT -	identificador THANDLER	PRINTCONT					PRINTCONT-	RPAREN										PRINTCONT	PRINTCONT-	PRINTCONT-	o com a PRINT	CONTPRINTO	ONT										
(iniciaBlaque	(keyuard,finl	ELSEXTENTION	4												ELSEXTENT	CELSENTENTIC	DN->iniciaBla	que FBODY fin	Blaque FBOD's																		
(idontificad a	(RPAREN)	CONDITIONSH	ANDLER	CONDITIONS	ONDITIONSHANDLER :: identificeder THANDLER LOGIOSIMBOLS																		CONDITIONS	HANDLER-⇒N	CONDITIONS	HANDLER -> n	at NOTHANDL	LER LOGICSIME	OLS						\neg		
(and,ar,lozzos	(RPAREN)	LOGICSIMBOL	s		LOGICSIMBOLS -> lezzer_then NOTHANDLER LOGICSIMBOLS						LOGICSIMBO	LS->RPAREN													LOGICSIMBO	LOGICSIMBO	LOGICSIMB	O LOGICSIMBO	LS-> greater_	than NOTHAN	IDLERLOGICS	IMBOLS					
		NOTHANDLER		NOTHANDLER	HANDLER -> identificador THANDLER																		NOTHANDLE	R → NUMBER T	NOTHANDLE	Boost THAN	DLER				Ι						
		OPENCHARFU								OPENCHAR	IINI DADEN	DADAMOUA	FORTHONG.	OPENOUAD	F11Ni	: DETIIDNOU	IAD C																				
	(finBlaque)		"					HOIDDETHIN	N -> keyward Ri		NCHARFUN -> LPAREN PARAM CHARFRETURN find OPENCHARR					I I																					
											_		VOIDNETON	1->rinbiaque																							
		CHARFRETUR	N						JRN+> keyuard		R T																										
(keyward)	(finBlaque)	NUMRETURN						NUMRETUR	N -> keyuard Ri	ETURNNUM																											
(ringlo_quate	(finBlaque)	RETURNVOID		RETURNVOID	oidentificadar ARITMETIC	;				RETURNYOR	->LPARENTH	ANDLER ARIT	RETURNVOID)-> finBlaque									RETURNVOID -> NUMBER FLOATN ARITMETIC							RETURNYOID -> zinglo_quate identificadar zinglo_quate finlnztruccian							
ʻringlo_quata	(comentario,	RETURNOHAR		RETURNOHAI	i->idontificadar finlaztruc	cian				RETURNOHA	IR → LPAREN «	> LPAREN char RPAREN identificador finl											RETU					RETURNOHA	R->zinqlo_quo	ato idontificad	larsinglo_quat						
(idontificad a	(harhtakon,ir	RETURNNUM		RETURNNUM	idontificadar ARITMETIC	;				RETURNNUN	1->LPARENTH	ANDLER ARIT	METIC										RETURNNUM	-> NUMBER FL	OATNARITM	ETIC											
(LPAREN,RP	(finBlaque,he	ARITMETIC								ARITMETIC -	METIC -> ARITMETIC -> ARITMETIC -> finlartruccion													ARITMETIC ->	como THAND	INDLER ARITMETIC					ARITMETIC-	ARITMETIC-	ARITMETIC->	ARITMETIC->	DIVIDE GHANC	DLER ARITMETI	JC
(idontificada	(LPAREN,RP	GHANDLER		GHANDLER->	identificadar					GHANDLER-	»LPARENTHA	NDLER											GHANDLER -	NUMBERFLO	ATN												
(idontificada	(cadona,idon	THANDLER		THANDLER->	identificadar																	THANDLER -	THANDLER -:	NUMBERFLO	ATN										\neg		
(int,char,floa	(comentario,	PARAM			PARAM-> in	t PARAM⇒ch	- PARAM → flo	natidentificad	dor PARAM		PARAM->RP	AREN iniciaB	laque .											PARAM -> cor	na PARAM												
(identificada		USEPARAM		USEPARAM-	SEPARAM -> identificader USEPARAM						USEPARAM-> RPAREN												USEPARAM-	PARAM - USEPARAM -> como USEPARAM					USEPARAM-szingle_quatoidontificadarzingle_quato USEPARAM								
	(\$,harhtokon			IB->identificadar LIB2																																	
																												1100							1100 1 111		
aroator_tha	(\$,harhtakon	LIBZ																										LIB2-> groato	r_than>						LIDZ -> dat ide	ontificadar groa	tor

Main.py

implementa un analizador sintáctico (parser) personalizado para analizar un código fuente específico mediante el uso de una tabla de análisis sintáctico predictivo no recursivo (LL(1)). El propósito principal es identificar y validar la estructura sintáctica del código fuente basándose en las reglas gramaticales predefinidas.

Sobre el archivo en C a ser analizado

Si el editor de código que se va a utilizar es **visual studio code** la ruta al archivo de C debe ir especificada de la siguiente manera:

```
def miParser():
    filename = "proyectoenv/example.c"
    code = readSourceCodeFromFile(filename)
    lexer.input(code)
```

Y si el editor a utilizar es pycharm debe ser de esta otra manera:

```
def miParser():
    filename = "../proyectoenv/example.c"
    code = readSourceCodeFromFile(filename)
    lexer.input(code)
```

Analizador Léxico

El analizador léxico se encarga de dividir el código fuente en tokens, que son las unidades básicas de significado en el lenguaje. Los tokens reconocidos incluyen palabras clave, operadores, identificadores, números, etc.

```
t MINUS: -
Definición de Tokens:
                                          coma
                                          int
                                                                                    t TIMES: *
aumentarvar
                                          char
                                                                                    t DIVIDE:/
reducirvar
                                          float
                                                                                    t LPAREN: (
libcall
                                          greater than
                                                                                    t RPAREN:)
NUMBER
                                          lesser than
                                                                                    t inicioBloque: {
PLUS
                                          single_quote
                                                                                    t finBloque: }
MINUS
                                          dot
                                                                                    t finInstruccion:;
TIMES
                                          hashtoken
                                                                                    t asignacion: =
DIVIDE
                                          identificador
                                                                                    t coma:,
LPAREN
                                                                                    t eof: $
                                          if
while
                                          else
                                                                                    t hashtoken: #
RPAREN
                                                                                    Reglas de Tokens (Funciones de
                                          else_if
keyword
                                                                                    Python):
printf
                                          and
inicioBloque
                                          not
                                                                                    t aumentarvar:
finBloque
                                                                                    ([a-z]|[A-Z]|)([a-z]|[A-Z]||d|)*++
                                          eof
finInstruccion
                                          Reglas de Tokens (Expresiones
                                                                                    t reducirvar:
asignacion
                                                                                    ([a-z]|[A-Z]|)([a-z]|[A-Z]||d|)*--
                                          Regulares):
comentario
                                                                                    t libcall:
comentario bloque
                                                                                    <([a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]*)>
                                          t PLUS: +
cadena
```

t int: (int) t comentario: //.* eof t while: (while) t comentario bloque: /*(.|\n)**/ Expresiones regulares asociadas a t greater than: > t or: || tokens: t and: && t lesser than: < t $PLUS = \+$ $t_MINUS =$ t_not:! t_single_quote: ' t_if: (if) t dot:. t TIMES = $\$ t DIVIDE = / t else: (else) El analizador léxico se completa t else if: (else if) con funciones para el manejo de $t LPAREN = \setminus ($ errores y la recuperación de $t_RPAREN = \)$ t char: (char) t float: (float) tokens. t inicioBloque = \setminus { t printf: (printf) t finBloque = \} t NUMBER: \d+ identificador t finInstruccion = \; $t_asignacion = \setminus =$ t_keyword: if (char|return|do|while|for|void) else $t coma = \,$ t identificador: else if $t eof = \$ $([a-z]|[A-Z]|)([a-z]|[A-Z]|\d|)^*$ t hashtoken = $\$ or t newline: \n+ and t cadena: "[^"]*" not

Este código es un programa escrito en Python que utiliza la biblioteca ply para implementar un analizador léxico y un simple analizador sintáctico para un lenguaje de programación simplificado. El lenguaje tiene construcciones básicas como variables, funciones, declaraciones condicionales (if), bucles (while), y algunas operaciones aritméticas y lógicas.

Analizador Léxico (ply.lex)

El analizador léxico está implementado utilizando la biblioteca ply.lex. Aquí se definen los tokens y algunas reglas para reconocerlos en el código fuente. Los tokens incluyen palabras clave como int, char, float, operadores aritméticos (+, -, *, /), paréntesis, llaves, punto y coma, etc. También se definen algunas reglas para manejar comentarios de línea y de bloque.

Tabla de Símbolos (TablaSimbolos Class)

Se implementa una clase TablaSimbolos para mantener un registro de las variables en el código. Cada entrada en la tabla contiene información sobre el tipo de variable, su valor, la línea en la que se declaró y su ámbito (global, método/función o instrucción). Se proporcionan funciones para insertar, buscar, actualizar y eliminar entradas en la tabla, así como para imprimir la tabla.

Analizador Sintáctico

El analizador sintáctico es una implementación simple de un analizador descendente recursivo no recursivo (LL) que utiliza una tabla de análisis predictivo para reconocer la estructura del código fuente. La tabla de análisis predictivo se representa como una lista bidimensional llamada tabla. El analizador sintáctico utiliza una pila para realizar el análisis.

Ejecución del Parser:

La función principal es miParser(). Se lee el código fuente desde el archivo "../proyectoenv/example.c". Se realiza el análisis léxico y sintáctico, y al finalizar, se imprime la tabla de símbolos resultante.

El parser sigue el enfoque de análisis descendente predictivo no recursivo utilizando una pila stack. Se implementan mecanismos de manejo de errores y recuperación en caso de encontrar una estructura incorrecta.

```
def miParser():
           code = readSourceCodeFromFile(filename)
           lexer.input(code)
           tok = lexer.token()
           scope = 0
           while True:
                   current_var_type = "char"
               if tok.type == "float":
                   current_var_type = "float"
                   scope = 1
               if tok.type == "finBloque":
               if tok.type == "identificador":
                      tabla simbolos.insertar(
                          tok.value, current var type, tok.value, tok.lineno, scope
                      tabla_simbolos.insertar(
                           tok.value, tok.type, tok.value, tok.lineno, scope
```

```
print("Cadena reconocida exitosamente")
tabla_simbolos.imprimir_tabla() # Imprimir tabla de símbolos al final
if x == tok.type and x != "eof":
        stack.pop()
x = stack[-1]
 tok = lexer.token()

if x in tokens and x != tok.type:
    print("Error detectado")
    expected_tokens = buscar_token_esperado(x)
         if len(expected_tokens) == 0:
    expected_tokens == ('hashToken', 'int', 'char', 'float', 'keyword', 'comentario', 'identificador']
print("Error: se esperaba uno de", expected_tokens, "pero se encontró", tok.type)
print("En linea:", tok.lineno)
tok = recuperar_modo_panico(expected_tokens, tok)
         if tok is None or tok.type == 'eof':
    print("No se pudo recuperar del error.")
         x = stack[-1]
continue
 if x not in tokens: # es no terminal
    print("van entrar a la tabla:")
          celda = buscar_en_tabla(x, tok.type)
         # Manejo de Errore
if celda is None:
                 print("Error detectado")
expected_tokens = buscar_token_esperado(x)
                 expected_cokens = 0stan_coken_esperado(x)
if len(expected_tokens) == 0:
    expected_tokens = ['hashToken', 'int', 'char', 'float', 'keyword', 'comentario',
    'identificador']
print("Error: se esperaba uno de", expected_tokens, "pero se encontró", tok.type)
                  print("En linea:", tok.lineno)
print("celda: ", celda)
tok = recuperar_modo_panico(expected_tokens, tok)
if tok is None or tok.type == 'eof':
                 x = stack[-1]
continue
                  agregar_pila(celda)
print(stack)
                  print("/
```

Ejemplo de Uso

Se proporciona un código de ejemplo en el archivo "../proyectoenv/example.c". Este código simula un código fuente con diferentes constructos del lenguaje. Al llamar a la función miParser(), se realiza el análisis y se imprime la tabla de símbolos resultante.

Cadenas de Producción

El programa utiliza cadenas de producción para definir la gramática del lenguaje. Cada cadena de producción en la tabla representa una regla gramatical y contiene información sobre cómo manejar esa regla durante el análisis sintáctico.

Manejo de Errores en el Analizador Sintáctico:

En el analizador sintáctico se implementa un manejo de errores para detectar discrepancias entre la gramática esperada y los tokens encontrados durante el análisis. El manejo de errores se lleva a cabo principalmente en la función miParser().

Puntos Clave:

Error Detectado:

- Cuando se encuentra un token que no coincide con la expectativa, se imprime un mensaje de error indicando el tipo de error, los tokens esperados y el token encontrado.
- El mensaje incluye información útil como la línea donde ocurrió el error.

Recuperación de Modo Pánico:

- Se implementa la función recuperar_modo_panico() para buscar el próximo token válido en la secuencia hasta que se encuentra un token de recuperación válido.
- La recuperación de modo pánico ayuda a sincronizar el analizador después de un error y encontrar un estado válido para continuar el análisis.

Reanudar el Análisis:

- Después de la recuperación, se reanuda el análisis con el último no terminal en la pila (x).
- Este enfoque permite continuar el análisis sintáctico incluso después de encontrar errores, mejorando la capacidad del analizador para identificar múltiples errores en una sola ejecución.

Resultados de la Ejecución:

- Cuando se completa el análisis sin errores, se imprime un mensaje indicando que la cadena se reconoció exitosamente.
- Se imprime la tabla de símbolos al final de la ejecución para proporcionar una visión completa de las variables y su estado.

Recuperación Personalizada:

• Se proporciona una recuperación personalizada para varios escenarios, intentando minimizar la interrupción del análisis y continuar con la mayor cantidad de información posible.

Subconjunto de C

Este subconjunto de C está diseñado para ilustrar el funcionamiento del sistema de análisis léxico y sintáctico implementado en Python. Se recomienda su uso como base para entender los conceptos de análisis de código fuente

Se espera que el lexer y parser asociados puedan identificar correctamente los elementos léxicos y sintácticos presentes en este código. La definición precisa de tokens y reglas gramaticales es esencial para un análisis exitoso.

Inclusión de Biblioteca Estándar

• Se realiza la inclusión de la biblioteca estándar <stdio.h>. Esto permite el uso de la función printí para la salida estándar.

Definición de Funciones:

- suma: Esta función toma dos parámetros enteros (a y b) y retorna la suma de ambos.
- imprimir_mayor: La función compara dos enteros (x e y) e imprime un mensaje indicando cuál es mayor.

Función Principal "main":

- La función main es el punto de entrada del programa. Aquí se declaran e inicializan variables de diferentes tipos (int, char, float).
- Se realiza una llamada a la función suma con parámetros específicos, almacenando el resultado en la variable resultado.
- También se invoca la función imprimir_mayor con argumentos concretos.
- Finalmente, el programa retorna 0, indicando una ejecución exitosa al sistema operativo.

```
#include <stdio.h>
    int suma(int a, int b) {
        return a + b;
    void imprimir_mayor(int x, int y) {
    if (x > y) {
        printf("El número %d es mayor que %d\n", x, y);
        printf("El número %d es menor o igual que %d\n", x, y);
    int main() {
    int numero_entero = 10;
    char caracter = 'A';
    float numero_flotante = 5.5;
    int resultado = suma(numero_entero, 20);
    printf("El resultado de la suma es: %d\n", resultado);
    imprimir_mayor(8, numero_entero);
    return 0;
```

parsingTable.py

Tabla de Análisis Sintáctico:

La tabla de análisis sintáctico está representada como una lista llamada tabla. Cada entrada en la lista tiene el formato [No Terminal, Terminal, Producciones], donde:

- No Terminal: Representa un símbolo no terminal en la gramática.
- Terminal: Representa un símbolo terminal o token del lenguaje.
- Producciones: Lista que describe cómo se expande o reduce el símbolo no terminal.
- Reglas Principales:

Variables Globales y Declaración de Funciones:

- int, char, float, y funciones sin tipo de retorno (keyword). Cuerpo de Funciones:
- FBODY que puede contener comentarios, declaraciones de variables, operaciones aritméticas, estructuras de control (if, while), llamadas a funciones (printf), y más. Manejo de Print:
- Estructura de la función printf y su contenido. Manejo de Estructuras de Control:
- if, while, incluyendo la posibilidad de tener un bloque else. Operaciones Aritméticas:
 - Operaciones aritméticas básicas.

Manejo de Librerías:

• Inclusión de librerías en el código C.

Manejo de Retornos:

• RETURNVOID, RETURNCHAR, RETURNNUM.

Manejo de Parámetros y Uso de Funciones:

- Estructura de parámetros en funciones y cómo se usan. Manejo de Operaciones Lógicas:
 - Operaciones lógicas en condiciones if.

Auxiliares y Finales de Archivo:

• Números decimales, símbolos aritméticos, fin de archivo (eof).

```
nt.S., 'tot', ['int', 'identificador', nt.OPENMANFUN, nt.S]], nt.S. 'char', ['char', 'identificador', nt.OPENCHAFUN, nt.S]], nt.S. 'float', ['float', 'identificador', nt.OPENMANFUN, nt.S]], nt.S. '(wepyore', ['weypore', 'identificador', nt.OPENWOID, nt.S]], nt.S. 'comentario', ['comentario', nt.S]],
 Manejo de funcion void
[nt.OPENVOID, "LPAREN", ["LPAREN", nt.PARAM, nt.FBODY, nt.VOIDRETURN, "finBloque"]],
                  nt.OPENNUMFUN,
"LPAREN",
["LPAREN", nt.PARAM, nt.FBODY, nt.NUMRETURN, "finBloque"],
                 .OPENNUMFUN, "finInstruccion", ["finInstruccion", nt.S]],
[nt.EMPTYVAR, "asignacion", [*asignacion"]],
[nt.EMPTYVAR, "finInstrucción", ["finInstrucción", nt.FBODY]],
 [nt.FBODY, "comentario", ["comentario", nt.FBODY]],
[nt.FBODY, "int", ["int", "identificador", nt.EMPIYVAR, nt.RETURNNUM, nt.FBODY]],
               nt.F000Y,
"float",
[(float', "identificador", nt.DMPTYVAR, nt.RETURMAUM, nt.F000Y],
[F000Y, "char", ['char", "identificador", nt.EMPTYVAR, nt.RETURNCHAR, nt.F000Y]),
               nt.FB00Y,
"ldentificador",
['identificador', 'IPAREN', nt.USEPARAM, "RPAREN', "fininstruccion", nt.FB00Y],
 "LFAEEN"
nt.CONDITIONSHAMDLER,
"RDAEEN LOQUE",
"TLINELOQUE",
nt.FBOOY,
        "while",
"LORENT'
TH. COUNTONSHANDLER,
"Inicide loque",
"Inicide loque",
"finBloque",
"I.FBODY,
",
"I.FBODY,
",
 ],
[nt.FBODY, "else", ["else", nt.ELSEXTENTION]],
   ],
nr.HBODY, "aumentarvar", ["aumentarvar", "fininstruccion", nf.HBODY]],
nf.HBODY) "reductivar", "fininstruccion", nf.HBODY]],
nf.HBODY, "system", []],
nf.HBODY, "system", []],
nf.HBODY, "system", []],
nf.HBODY, "system", "cadena", nf.HBMODER, nf.HRICONT]],
nf.HBODY, "sodena", nf.HBMODER, nf.HRICONT]],
nf.HBODY, "system", [nf.HBMODER, nf.HRICONT]],
nf.HBODY, "system", [nf.HBMODER, nf.HRICONT]],
nf.HBODY, "RBAEL", []],
nf.HBODY, "RBAEL", []],
               nt.tLSEXTENTION,
"inicioBloque",
["inicioBloque", nt.FBODY, "finBloque", nt.FBODY],
 Int.CONDITIONSHANDLER, "identificador", Int.TMANDLER, nt.LOGICSIMBOLS]],
[nt.CONDITIONSHANDLER, "NUMBER", [nt.THANDLER, nt.LOGICSIMBOLS]],
[nt.CONDITIONSHANDLER, "not", ["not", nt.THANDLER, nt.LOGICSIMBOLS]],
 [nt.IOGICSIMBOLS, "and", ["and", nt.NOTHANDLER, nt.IOGICSIMBOLS]],
nt.IOGICSIMBOLS, "lesser than", ["resser than", nt.NOTHANDLER, nt.IOGICSIMBOLS]],
nt.IOGICSIMBOLS, "lesser than", ["resser than", nt.NOTHANDLER, nt.IOGICSIMBOLS]],
nt.IOGICSIMBOLS, "greater than", ["greater, than", nt.NOTHANDLER, nt.IOGICSIMBOLS]],
nt.IOGICSIMBOLS, "PRACE", []]
 [nt.NOTHANDLER, "not", ["not", nt.THANDLER]],
[nt.NOTHANDLER, "identificador", [nt.THANDLER]],
[nt.NOTHANDLER, "NUMBER", [nt.THANDLER]],
 The definition of the state of 
 [nt.VOIDRETURN, "keyword", ["keyword", nt.RETURNVOID]],
[nt.VOIDRETURN, "finbloque", []],
nt.CHARPETURN, keyword", "keyword", nt.RETURNCHAR]),
[nt.NUMRETURN, "keyword", ["keyword", nt.RETURNCHAR]),
     ],
int.RETURNAVOID, "identificador", ["identificador", nt.ARIIMETIC]],
int.RETURNAVOID, "LPAREN", ["LPAREN", nt.THANDLER, nt.ARITMETIC]],
int.RETURNAVOID, "MANDER", [int.FLOATN, nt.ARITMETIC]],
int.RETURNAVOID, "finistogue", []],
                 nt.RETURNCHAR,
"LPAREH",
["LPAREN", "char", "RPAREN", "identificador", "finInstruccion"],
 [nt.RETURNNUM, "identificador", ["identificador", nt.ARITMETIC]], [nt.RETURNNUM, "IPAREN", ["IPAREN", nt.HANDLER, nt.ARIIMETIC]], [nt.RETURNNUM, "NUMBER", [nt.FLOATN, nt.ARITMETIC]],
 IN ARTIMETIC, "EARNEW, "THE LOWER, IN THOMBER, IT ARTIMETICI), OF ARTIMETICI, "EARNEW," THE PROPERTY IN ARTIMETICI), OF ARTIMETICI, "RAARIM "EMPAREM" IN ARTIMETICI), OF ARTIMETICI, "RAARIMETICI, "RAARIMETICI," "RAARIMETICI," "RINGS", "RINGS", "RINGS", "RINGS", IN ARTIMETICI, OF ARTIMETICI, "RINGS", "RINGS", "RINGS", "RINGS", RINGS, IN ARTIMETICI, OF ARTIMETICI, "RINGS", "RINGS", "RINGS", RINGS", RINGS, RI
 [nt.GHANDLER, "LDANEN", ["LDANEN", nt.THANDLER]],
[nt.GHANDLER, "LDANEN", ["LDANEN", nt.THANDLER]],
[nt.GHANDLER, "NUMBER", [nt.FLOATN]],
 A Manejador de tipo de variable
[nt.THANDLER, "identificador", ["identificador"]],
[nt.THANDLER, "NUMBER", [nt.FLOATN]],
[nt.HHANDLER, "cadena", ["cadena"]],
 [nt.PARAM, 'int', ['int', 'identificador', nt.PARAM]], 
[nt.PARAM, 'char', ['char', 'identificador', nt.PARAM], 
[nt.PARAM, 'lost', ['identificador', nt.PARAM]], 
[nt.PARAM, 'RPAREM, ['RPAREM, 'intclobloque']], 
[nt.PARAM, 'coma', l'coma', nt.PARAM]
   [nt.USEPARAM, "identificador", ["identificador", nt.USEPARAM]],
[nt.USEPARAM, "NUMBER", [nt.FLOATN, nt.USEPARAM]],
                 nt.USEPARAM,
"single_quote",
"single_quote", "identificador", "single_quote", nt.USEPARAM],
 [nt.USEPARAM, "coma", ["coma", nt.USEPARAM]], [nt.USEPARAM, "RPAREN", []],
 Int.IBP, "dot", "dentificador", "grea
Int.BLATM, "WMMDER", "NAMERE", ot.DCCDMAL]),
Int.BELTMAL, "dot", "MUMERE"]],
Int.BELTMAL, "MTNUS", [1],
Int.BECTMAL, "THES", [1],
Int.BECTMAL, "DIVIDE", [1],
Int.BECTMAL, "DIVIDE", [1],
Int.BECTMAL, "Lienst function", [1],
Int.BECTMAL, "Lienst function", [1],
Int.BECTMAL, "Commar, [1],
[nt.S, "eof", ["eof"],
```

SymbolTable.py

La clase TablaSimbolos se encarga de gestionar una tabla de símbolos, que es utilizada para almacenar información sobre los identificadores en un programa. Cada entrada en la tabla representa un símbolo y contiene detalles como el tipo, valor, número de línea y ámbito.

Método init (self):

• Inicializa una nueva instancia de la clase.

Atributos:

• simbolos: Diccionario para almacenar símbolos con sus propiedades.

Método insertar(self, identificador, tipo, valor, linea, ambito):

• Inserta un nuevo símbolo en la tabla.

Parámetros:

- identificador: Nombre del símbolo.
- tipo: Tipo de dato del símbolo.
- valor: Valor asignado al símbolo.
- linea: Número de línea en el que se encuentra el símbolo.
- ambito: Nivel de ámbito del símbolo (0: global, 1: método/función, 2: instrucción).

Método buscar(self, identificador):

• Busca un símbolo en la tabla.

Parámetros:

• identificador: Nombre del símbolo a buscar.

Retorna:

• Información del símbolo si se encuentra, None si no existe.

Método actualizar(self, identificador, valor):

• Actualiza el valor de un símbolo existente en la tabla.

Parámetros:

- identificador: Nombre del símbolo a actualizar.
- valor: Nuevo valor asignado al símbolo.

Método eliminar(self, identificador):

• Elimina un símbolo de la tabla.

Parámetros:

• identificador: Nombre del símbolo a eliminar.

Método imprimir tabla(self):

- Imprime la tabla de símbolos en un formato tabular en la consola.
- Muestra información detallada sobre identificadores, tipos, valores, líneas y ámbitos.

```
• • •
 import shutil
# Clase para la tabla de símbolos
class TablaSimbolos:
    def __init__(self):
        self.simbolos = {}
         def insertar(self, identificador, tipo, valor, linea, ambito):
    if identificador not in self.simbolos:
        self.simbolos[identificador] = {
            "tipo": tipo,
            "valor": valor,
            "linea": linea,
            "ambito": ambito,
            "ambito": ambito,
          def buscar(self, identificador):
    return self.simbolos.get(identificador, None)
          def actualizar(self, identificador, valor):
    if identificador in self.simbolos:
        self.simbolos[identificador]["valor"] = valor
          def eliminar(self, identificador):
    if identificador in self.simbolos:
        del self.simbolos[identificador]
          def imprimir_tabla(self):
    terminal_width = shutil.get_terminal_size().columns
    print("\nTabla de Símbolos:")
                     column_width = terminal_width // 5
                    header = "{:<{}} | {:<{}} | {:<{}} | {:<{}}} | {:<{}}}".format(
"Identificador",
column_width,
"Tipo",
column_width,
"Yellar"
                               "Valor",
column_width,
                               "Línea",
column_width,
"Ámbito",
                               column_width,
                     )
separator = "-" * (column_width * 6)
                     print(header)
print(separator)
                     for identificador, info in self.simbolos.items():
    tipo = info["tipo"]
    valor = info["valor"]
    linea = info["linea"]
    ambito_nivel = info["ambito"]
    ambito = (
        "global"
        if ambito_nivel == 0
        else ("metodo/funcion" if ambito_nivel == 1 else "instruccion")
}
                              row = "{:<{}} | {:<{}} | {:<{}} | {:<{}}} ".format(
    identificador,
        column_width,
        tipo,
        column_width,
    valor,
        column_width,
        linea,
        column_width,
        ambito,
        column_width,
        ambito,
        column_width,
        )</pre>
                                )
print(row)
```

Ejecución del Programa:

El inicio del programa se lleva a cabo mediante el archivo "main.py". En este contexto, se importa la clase "SymbolTable" para facilitar la gestión de símbolos, y se procede a realizar el análisis léxico del código fuente. Los resultados de este análisis se presentan de manera organizada en una tabla.

Ejecución con Archivo Ejecutable Directo:

- Paso 1: En el administrador de archivos, navegue hasta la ubicación donde se encuentra almacenado el archivo ejecutable principal, denominado "main.exe" (ubicado en la carpeta: AnalizadorLexicoGrafico).
- Paso 2: Ejecute el programa haciendo doble clic en el archivo "main.exe". En caso de que aparezca una ventana emergente, proceda a hacer clic en el botón "Run" o "Ejecutar".
- Paso 3: Para finalizar la ejecución del programa, presione la tecla "Enter". Esto culminará el proceso de manera ordenada.