Bruno Duarte Barreto Borges Fabio Oliveira de Abreu Erik Kazuo Sugawara

Relatório

Bruno Duarte Barreto Borges Fabio Oliveira de Abreu Erik Kazuo Sugawara

Relatório

Relatório sobre a Construção de um Compilador, feito pelos alunos: Bruno Duarte Barreto Borges, Fabio Oliveira de Abreu e Erik Kazuo Sugawara. Para obtenção da aprovação na disciplina Construção de Compiladores, ministrada pelo Prof. Dr. Alvaro Junio Pereira Franco.

Universidade Federal de Santa Catarina

Departamento de Informática e Estatística

INE5426 - Construção de Compiladores

Orientador: Alvaro Junio Pereira Franco

Florianópolis, SC 2021

Lista de abreviaturas e siglas

PLY Python Lexx-Yacc

BNF Bakus-Naur Form

Yacc Yet Another Compiler-Compiler

Sumário

	Introdução	7
ı	FERRAMENTA	9
1	PYTHON LEX-YACC	11
1.1	Sobre a ferramenta	11
1.2	Lex	11
п	ANALISADOR LÉXICO	15
2	METODOLOGIA	17
2.1	Extração dos tokens	17
2.2	Expressões Regulares	18
2.3	Analisador Léxico	21
3	DIAGRAMA DE TRANSIÇÃO	23
Ш	ANALISADOR SINTÁTICO	3 3
4	FERRAMENTA	35
4.1	Yacc	35
5	GRAMÁTICA	39
5.1	Gramática Original	
5.2	Modificações na Gramática	43
5.3	Forma Convencional	45
5.3.1	Transformação para definição de gramática convencional	45
5.3.2	Fatoração da Gramática	47
5.4	Código em Python	51
	Conclusão	67

Introdução

Um compilador é um programa de sistema que traduz uma linguagem de alto nível para um programa equivalente em código de máquina para um processador. Sendo assim, um compilador não produz diretamente o código de máquina, mas sim um programa semanticamente equivalente na linguagem simbólica (assembly), que é traduzido para o programa em linguagem de máquina através de montadores¹.

Este trabalho, em sua primeira fase, tem como objetivo criar um compilador através de um analisador léxico e sintático para uma linguagem (AL). Para facilitar os estudos na criação do compilador, foi disponibilizada a linguagem "LCC-2021-2" derivada da gramática "CC-2021-2" na forma BNF(Backus-Naur Form), inspirada na gramática X++ de Delamaro ². Na sua segunda parte, iremos modificar a gramática de forma que ela seja coerente para o analisador sintático e o código analisado deve ser aceito por ele.

As atividades contidas neste relatório foram feitas com a linguagem Python em conjunto da ferramenta PLY (Python Lex-Yacc)³, uma implementação dos geradores de analisadores léxico e sintático (Lex-Yacc) para Python. Dessa forma, com o auxílio de ferramentas que permitem gerar analisadores, mostraremos o funcionamento do analisador léxico através de seu algoritmo e da sua aplicação com exemplos de programas em alto nível baseadas na gramática "CC-2021-2".

^{1 &}lt;https://www.dca.fee.unicamp.br/cursos/EA876/apostila/HTML/node37.html>

² http://conteudo.icmc.usp.br/pessoas/delamaro/SlidesCompiladores/CompiladoresFinal.pdf

^{3 &}lt;https://www.dabeaz.com/ply/>

Parte I

Ferramenta

1 Python Lex-Yacc

1.1 Sobre a ferramenta

O PLY é uma implementação pura em Python baseada nas ferramentas de construção de compiladores lex e yacc. Possui suporte para LARL(1) e mecanismos de validação, verificação de erros e diagnósticos. Sua primeira versão foi desenvolvida na Universidade de Chicago, para dar suporte à disciplina Introdução a Compiladores. A sua versão mais recente é o PLY-4.0, que requer o Python na versão 3.6 ou mais nova.

Ele consiste em dois módulos separados: o lex.py e o yacc.py. O módulo lex.py é utilizado para separar as entradas em texto do código em uma coleção de tokens baseadas em suas respectivas expressões regulares. O yacc.py é utilizado para reconhecer a sintaxe de uma linguagem baseada em uma gramática livre de contexto. Além disso, possui utilidades como verificação de erros, validação de gramática, suporte para produções vazias, tokens de erros e regras de precedência para resolver ambiguidades.

1.2 Lex

O Lex é utilizado para realizar a atribuição dos tokens com as entradas (*strings*). Os nomes dos tokens podem ser declarados de forma simples através de uma lista. Um token que é identificado se torna um objeto da classe LexToken.

```
import ply.lex as lex
import ply.yacc as yacc
# RESERVED WORDS
reserved = [
    'DEF',
                    # def
    'BREAK',
                    # break
    'FOR',
                    # for
    'IF',
                    # if
    'ELSE',
                    # else
    'INT',
                    # int
    'FLOAT',
                    # float
    'NEW',
    'PRINT',
                    # print
    'READ',
                    # read
    'RETURN',
    'STRING',
                    # string
```

Dada uma lista de tokens, podemos definir suas expressões regulares, que podem ser de forma simples ou complexa. Note que por definição da ferramenta, as expressões regulares são declaradas como uma variável que se inicia com "t_", seguida pelo nome do token definido na lista. Segue um exemplo das expressões regulares para tokens simples, como: Assign, Greater Than, Less Than, Equals, Less Equal, Greater Equal, Not Equal, Plus, Minus, Multiply, Divide e Rem.

```
t_ASSIGN = r'\='
t_GT = r'\>'
t_LT = r'\<'
t_EQ = r'\=='
t_LE = r'\<='
t_GE = r'\>='
t_NEQ = r'\!='
t_PLUS = r'\+'
t_MINUS = r'\-'
t_MULTIPLY = r'\*'
t_DIVIDE = r'\/'
t_REM = r'\%'
```

Para tokens que requerem maior complexidade para serem identificados, podemos declará-los através de funções que também se iniciam pelos caracteres "t_" seguidos pelo nome do token definido. Note que também podemos realizar o tratamento dos valores obtidos acessando o atributo *value* do objeto LexToken.

```
def t_float_constant(t):
    r'[+-]?\d+\.\d+([eE][+-]?\d+)?'
    t.value = float(t.value)
    return t

def t_int_constant(t):
    r'[+-]?\d+'
    t.value = int(t.value)
    return t

def t_string_constant(t):
    r'"[^"\n\r]*"'
    return t

def t_IDENT(t):
    r'[a-zA-Z_][a-zA-Z_0-9]*'
    return t
```

1.2. Lex

Com essa ferramenta também podemos fazer tratativas de leitura e identificação de erros. Ela também segue as definições de nomenclatura para tokens. Seguem alguns exemplos de tratamento de leitura para ignorar caracteres em branco, fim de linhas e caracteres ilegais.

Para demonstrar o funcionamento do analisador léxico, executamos o seguinte código. A saída é um LexToken, onde os atributos correspondem respectivamente ao identificador do token, símbolo, linha e coluna.

```
# Test it out
data = '''
3 + 4 * 10
'''

# Give the lexer some input
lexer.input(data)

# Tokenize
while True:
   tok = lexer.token()
   if not tok:
        break  # No more input
   print(tok)
```

Saída:

```
LexToken (NUMBER, 3, 2, 1)
LexToken (PLUS, '+', 2, 3)
LexToken (NUMBER, 4, 2, 5)
LexToken (MULTIPLY, '*', 2, 7)
LexToken (NUMBER, 10, 2, 10)
```

Parte II Analisador Léxico

2 Metodologia

2.1 Extração dos tokens

Para obter os tokens, utilizamos a gramática "CC-2021-2" como base e dividimos cada um deles em um dos seguintes grupos: palavras reservadas, operadores, símbolos especiais, constantes e identificadores. Além disso, alteramos a gramática de modo que seja possível retornar valores com o token "return".

```
# RESERVED WORDS
reserved = [
               # def
# break
   'DEF',
   'BREAK',
   'FOR',
                # for
   'IF',
   'ELSE',
                # else
   'INT',
                # int
   'FLOAT',
                # float
   'NEW',
                  # new
                # print
   'PRINT',
   'READ',
                # read
               # return
   'RETURN',
   'STRING',
                # string
```

```
# OPERATORS
operators = [
   'ASSIGN',
   'GT',
   'LT',
   'ΕQ',
   'LE',
   'GE',
   'NEQ',
   'PLUS',
   'MINUS',
               # *
   'MULTIPLY',
   'DIVIDE',
                # /
   'REM'
                  # %
```

```
# SPECIAL SYMBOLS
special = [
    'LPAREN',  # (
    'RPAREN',  # )
    'LBRACE',  # {
    'RBRACE',  # }
    'LBRACKET',  # [
    'RBRACKET',  # [
    'RBRACKET',  # ]
    'SEMICOLON',  # ;
    'COMMA',  # ,
]
```

```
# CONSTANTS
constant = [
    'int_constant',
    'string_constant',
    'float_constant',
    'null_constant'
```

```
# IDENTIFIERS
identifiers = [
    'IDENT'
]
```

```
tokens = reserved + operators + special + constant + identifiers
```

2.2 Expressões Regulares

Após a identificação dos tokens, criamos a expressão regular de cada um deles.

```
t_ignore = r' ' # Ignore spaces between char.

def t_DEF(t):
    r'def'
    return t

def t_BREAK(t):
    r'break'
    return t

def t_FOR(t):
    r'for'
    return t
```

```
def t_IF(t):
   r'if'
    return t
def t_ELSE(t):
   r'else'
    return t
def t_NEW(t):
   r'new'
    return t
def t_PRINT(t):
   r'print'
   return t
def t_READ(t):
   r'read'
   return t
def t_RETURN(t):
   r'return'
    return t
def t_STRING(t):
   r'string'
   return t
def t_INT(t):
   r'int'
    return t
def t_FLOAT(t):
   r'float'
    return t
```

```
def t_null_constant(t):
    r'null'
    return t

def t_float_constant(t):
    r'[+-]?\d+\.\d+([eE][+-]?\d+)?'
    t.value = float(t.value)
    return t
```

```
def t_int_constant(t):
   r'[+-]?\d+'
   t.value = int(t.value)
   return t
def t_string_constant(t):
   r'"[^"\n\r]*"'
   return t
def t_IDENT(t):
   r'[a-zA-Z_][a-zA-Z_0-9]*'
   return t
def t_newline(t):
   r'\n+'
   t.lexer.lineno += len(t.value)
errors = []
def t_error(t):
   errors.append("Illegal char %s in line %d, column %d" % (t.value[0],
                                          t.lexer.lineno, find_column(t))
                                         )
   t.lexer.skip(1)
```

Além da criação das expressões regulares, também foi criado uma função que imprime a tabela de símbolos de forma elegante no terminal.

2.3. Analisador Léxico 21

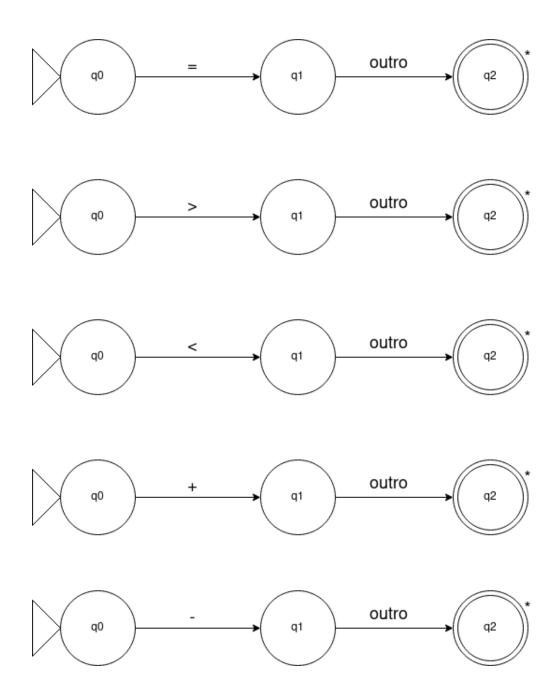
2.3 Analisador Léxico

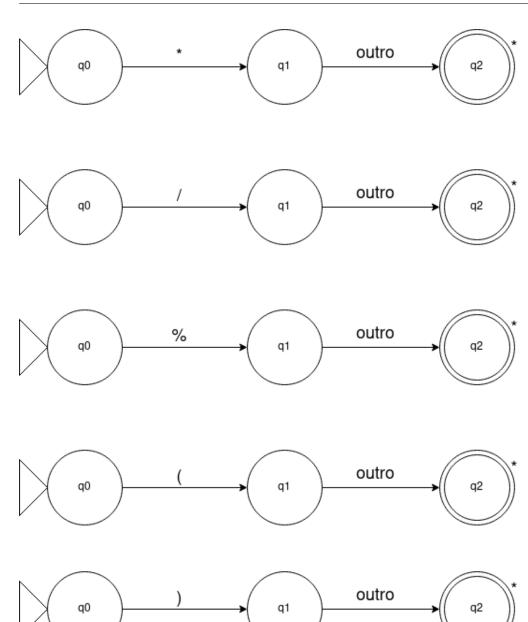
Com os tokens e expressões regulares definidos, executamos o analisador léxico e obtemos a sua tabela de símbolos formatada através da função "print_table".

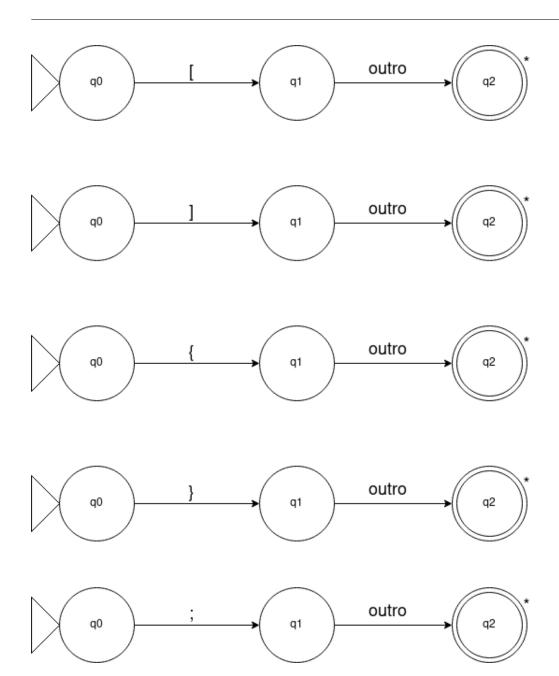
\$ make run file='tmp/lil_example.lcc'

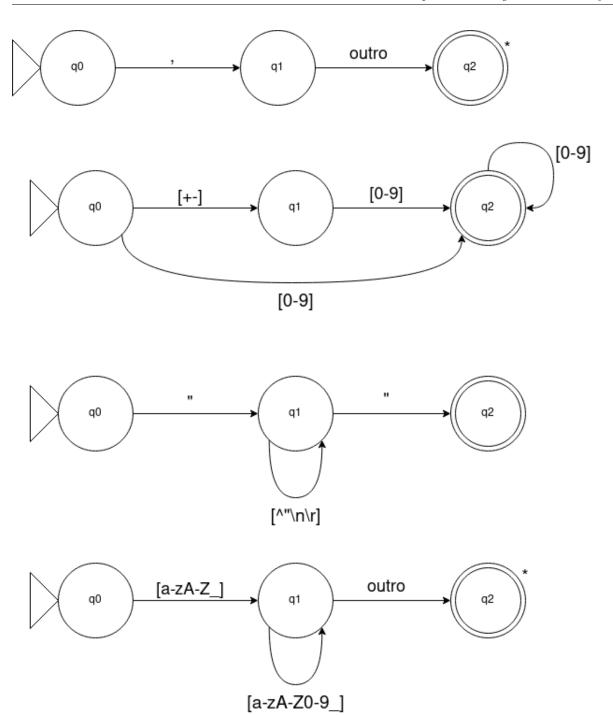
TOVEN	I WALTE	ı	TTME		COLUMN
TOKEN	VALUE		LINE	- 1	COLUMN
DEF	def		1	- 1	1
IDENT	hello_world		1		5
LPAREN	(1	!	16
RPAREN)	1	1	 	17
LBRACE	· {	1	1	- 1	19
PRINT	print		2		5
string_constant	"hello⊔world"	l	2		11
SEMICOLON	l ;		2		24
RBRACE	}		3	-	1
INT	int		5	-	1
IDENT	l x		5	-	5
SEMICOLON	l ;		5	-	6
IDENT	l x		6	-	1
ASSIGN	=		6	-	3
int_constant	10		6	-	5
SEMICOLON	l ;	1	6	-	7
IF	if		8	-	1
LPAREN	(8	-	4
IDENT	l x		8	-	5
GT	 		8	1	7
int_constant	J 30	I	8	1	9
RPAREN)	I	8	1	11
LBRACE	{	I	8	1	13
IDENT	hello_world	1	9	1	5
LPAREN	(1	9	1	16
RPAREN)	I	9	1	17
SEMICOLON	l ;	I	9	ı	18
RBRACE	}	ı	10	1	1
ELSE	else	ı	10	1	3
LBRACE	{	Ī	10	Ī	8
PRINT	print	ı	11	1	5
string_constant	"erro"	l	11	1	11
SEMICOLON	;		11	I	17
RBRACE	, }		12		1
	•	•		•	

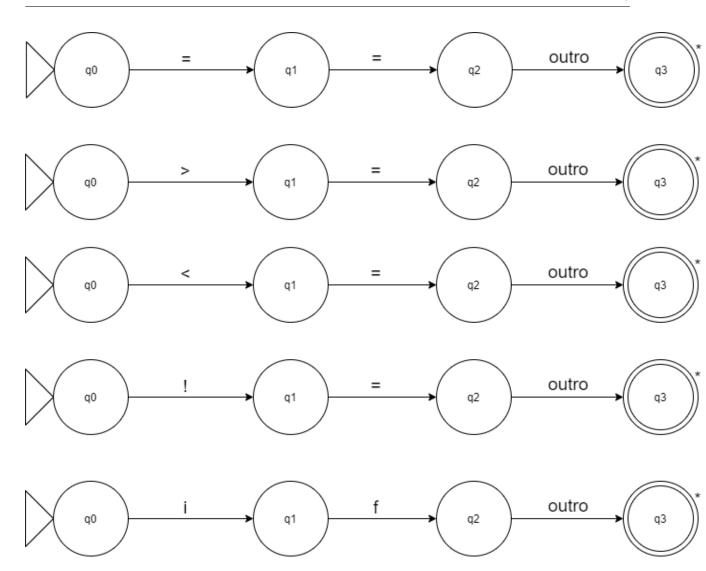
3 Diagrama de Transição

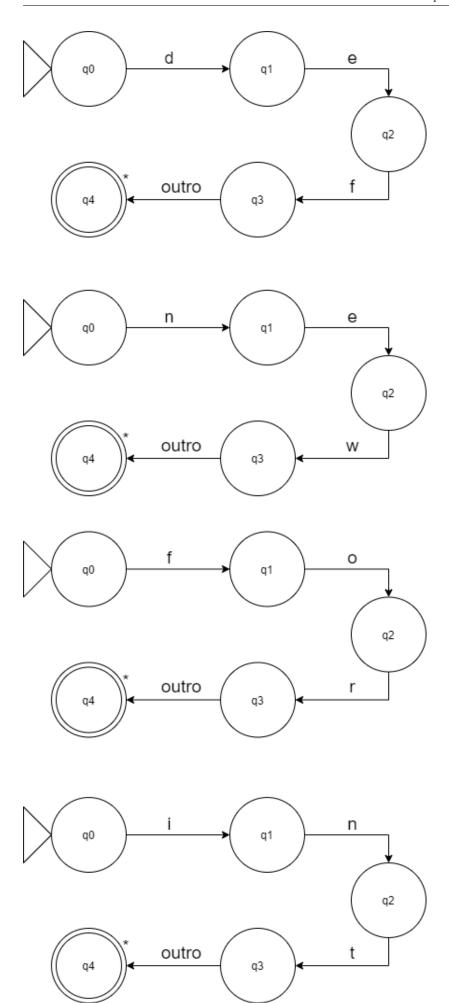


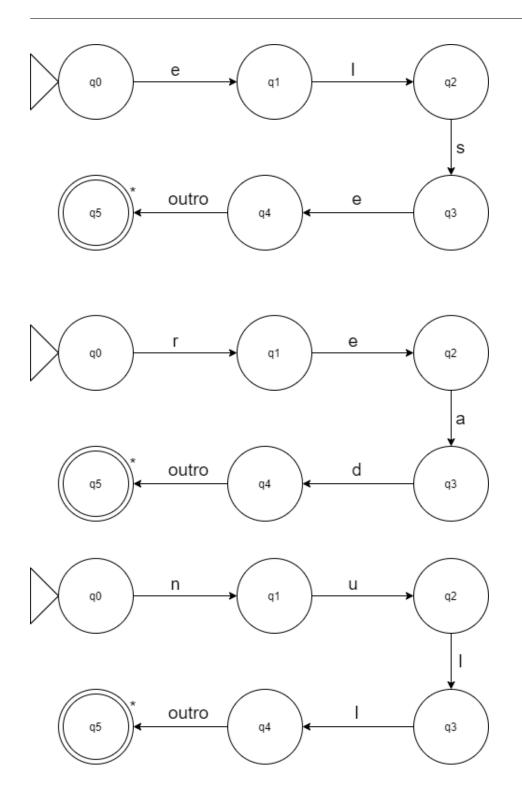


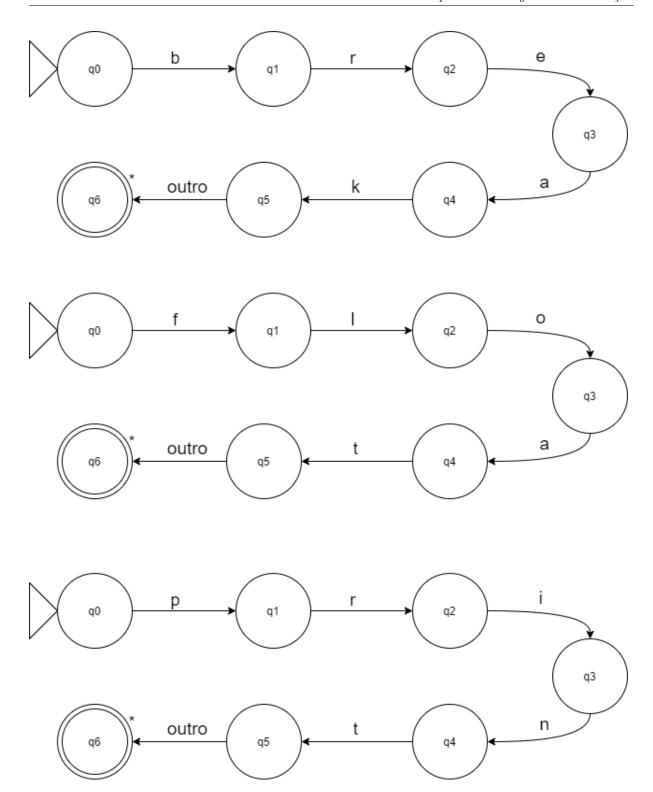


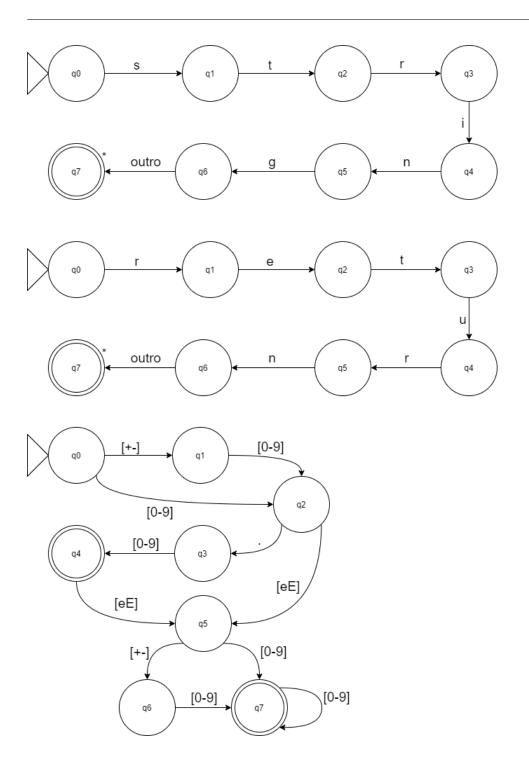












Parte III Analisador Sintático

4 Ferramenta

4.1 Yacc

O Yacc é uma abreviação do termo em inglês "Yet Another Compiler-Compiler", semelhante a ferramenta de mesmo nome para Unix. Ele é o componente do PLY que realiza a análise da gramática.

Cada regra gramatical pode ser definida atravé de uma função Python, onde cada docstring possui a especificação apropriada da gramática livre de contexto. Cada função aceita um único argumento '**p**', que é a sequência contendo os valores de cada símbolo da gramática da respectiva regra. Segue um exemplo, de como especificamos a regra para a expressão **FUNCDEF**.

Normalmente, a primeira regra especificada no yacc determina o começo da gramática. Entretanto, podemos escolher qual regra da gramática o analisador deve ser iniciado passando o parâmetro 'start=rule_expression' para o yacc. No nosso trabalho, ela pode começar pelas funções p_program_1, p_func_list ou produções vazias. Note que optamos por utilizar a regra inicial program.

Para verificar quais são os problemas que ocorrem durante a análise sintática, podemos criar uma regra para detectar erros sintáticos que são encontradas durante a análise. Além disso, se algum erro é encontrado na especificação da gramática, o yacc irá produzir mensagems de diagnósticos ou exceções. Os problemas que podem ser encontrados são: funções com nomes duplicados, conflitos gerados por gramáticas ambíguas, regras

gramaticais mal especificadas, recursões infinitas, regras e tokens que não são utilizados ou definidos.

```
def p_error(p):
   if not p:
        print("End of File!")
        return
    print("Erro:", p)
    print(text[p.lexpos - 40:p.lexpos + 40])
```

Fazer o debug de um compilador na maior parte das vezes não é uma tarefa fácil. Para realizar essa tarefa, podemos utilizar o modo de debug do yacc, que gera um arquivo chamado 'parser.out', que contém informações das regras gramaticais, símbolos terminais e não-terminais e suas aparições nas regras, os estados gerados pelo método LALR e avisos de conflitos que foram resolvidos automaticamente pelo compilador.

```
yacc.yacc(debug=True)
```

Segue uma amostra resumida do arquivo parser.out

```
Grammar
```

```
Rule 0
           S' #$\rightarrow$# program
Rule 1
           program #$\rightarrow$# statement
Rule 2
           program #$\rightarrow$# funclist
Rule 3
           program #$\rightarrow$# <empty>
Terminals, with rules where they appear
ASSIGN
                      : 32 33 60 61 94 95
BREAK
                      : 30 74 88
COMMA
                      : 15 43
Nonterminals, with rules where they appear
addsub
                      : 107 117
allocexpression
                     : 38
atribstat1
                     : 32 33 60 61 94 95
Parsing method: LALR
state 0
```

(0) S' #\$\rightarrow\$# . program

4.1. Yacc 37

```
(1) program #$\rightarrow$# . statement
   (2) program #$\rightarrow$# . funclist
...
WARNING: Conflicts:
WARNING:
WARNING:
WARNING: shift/reduce conflict for LBRACKET in state 64 resolved as shift
WARNING: shift/reduce conflict for LBRACKET in state 239 resolved as shift
```

Para verificar a pilha de execução, podemos utilizar o módulo 'logging' e passar o seu objeto como parâmetro para o yacc, gerando o arquivo 'parselog.txt'

```
import logging
logging.basicConfig(
    level = logging.DEBUG,
    filename = "parselog.txt",
    filemode = "w",
    format = "%(filename)10s:%(lineno)4d:%(message)s"
)
log = logging.getLogger()
yacc.yacc(debug=True,debuglog=log)
```

Amostra do arquivo parselog.txt

```
yacc.py: 362:PLY: PARSE DEBUG START
  yacc.py: 410:
  yacc.py: 411:State
                     : 0
  yacc.py: 434:Stack : . LexToken(FOR, 'for', 3, 0)
  yacc.py: 445:Action : Shift and goto state 22
  yacc.py: 410:
  yacc.py: 411:State : 22
  yacc.py: 434:Stack : FOR . LexToken(LPAREN,'(',3,3)
  yacc.py: 445:Action: Shift and goto state 70
  yacc.py: 410:
  yacc.py: 411:State : 70
  yacc.py: 434:Stack : FOR LPAREN . LexToken(IDENT,'i',3,4)
  yacc.py: 445:Action: Shift and goto state 140
  yacc.py: 410:
  . . .
  yacc.py: 411:State : 2
  yacc.py: 430:Defaulted state 2: Reduce using 1
  yacc.py: 434:Stack : statement . $end
  yacc.py: 469:Action: Reduce rule [program #$\rightarrow$# statement] with
  yacc.py: 506:Result : <NoneType @ 0x90ba10> (None)
  yacc.py: 410:
  yacc.py: 411:State : 1
```

```
yacc.py: 434:Stack : program . $end
yacc.py: 571:Done : Returning <NoneType @ 0x90ba10> (None)
```

No geral, para se retirar a ambiguidade de gramáticas ambíguas é um processo complicado e demorado, já que não existe algoritmo para resolver esse problema. Entretanto, o yacc permite associar um grau de precedência e associatividade para os tokens individuais, resolvendo a ambiguidade. Em nosso trabalho, realizamos esse procedimento para os casos **IF** e **ELSE**.

```
precedence = (
    ('nonassoc', 'IF'),
    ('left', 'ELSE'),
    ('left', 'LBRACKET')
)
```

Com o parser pronto, podemos realizar a análise sintática do código através da função 'analyze', que recebe o código em *string* como parâmetro e verifica se está de acordo com as regras gramaticais.

```
def analyze(input_value):
    global text
    text = input_value
    result = parser.parse(input=input_value, debug=log)
    print(result)
```

Por fim, ao executar o analisador sintático no código 'lil_example.ccc' para verificar verificar sua saída, temos:

A saída 'None' é única resposta do yacc e indica que o analisador sintático terminou sua execução e os problemas de ambiguidade foram resolvidos através do 'shift'. Note que as informações adicionais são enviadas para os arquivos parselog.txt ou parser.out.

5 Gramática

Com relação a nossa gramática, transformamos a original e a modificamos pensando em evitar recursão à esquerda. Sendo assim, realizamos apenas a fatoração à esquerda. Segue um exemplo da regra **PARAMLIST** que realizamos uma fatoração:

Antes da Fatoração

Entretanto, a gramática que utilizamos não é LL(1), porque a regra **IFSTAT** consiste de uma produção que pode ser anulável. E o **ELSE** está presente tanto no First quanto no Follow. Sendo assim, a nossa gramática está em LR(1), porém, através da precedência de tokens, conseguimos adequar nossa gramática ao compilador.

```
precedence = (
  ('nonassoc', 'IF'),
  ('left', 'ELSE'),
  ('left', 'LBRACKET'))
```

```
PROGRAM \rightarrow STATEMENT | FUNCLIST | \varepsilon

FUNCLIST \rightarrow FUNCDEF FUNCLIST'

FUNCLIST' \rightarrow def ident ( PARAMLIST ) { STATELIST } FUNCLIST' | \varepsilon

FUNCDEF \rightarrow def ident ( PARAMLIST ) { STATELIST }

TYPES \rightarrow int
```

```
| float
                       | string
PARAMLIST 
ightarrow string LISTDCL ident PARAMLIST'
                 | float LISTDCL ident PARAMLIST'
                 | int LISTDCL ident PARAMLIST'
PARAMLIST' 
ightarrow , PARAMLIST
                  | ε
LISTDCL 
ightarrow [] LISTDCL | arepsilon
STATEMENT \rightarrow int ident STATEMENT', ;
                 | float ident STATEMENT'';
                 | string ident STATEMENT'';
                 | ident STATEMENT';
                 | PRINTSTAT ;
                 | READSTAT ;
                 | FUNCCALL ;
                 | RETURNSTAT ;
                 | IFSTAT
                 | FORSTAT
                 | WHILESTAT
                 | { STATELIST }
                 | break ;
STATEMENT' \rightarrow [ NUMEXPRESSION ] LVALUE' = ATRIBSTAT';
                  | = ATRIBSTAT';
                  | ( PARAMLISTCALL )
STATEMENT', \rightarrow [ NUMEXPRESSION ] LVALUE';
                   ١;
ATRIBSTAT, 
ightarrow EXPRESSION
                 | ALLOCEXPRESSION
                  | FUNCCALL
\texttt{FUNCCALL} \rightarrow \texttt{ident} ( \texttt{PARAMLISTCALL} )
PARAMLISTCALL 
ightarrow FACTOR PARAMLISTCALL,,
                     \mid \varepsilon
PARAMLISTCALL' 
ightarrow , PARAMLISTCALL
                       | ε
PARAMLISTCALL'' 
ightarrow [ NUMEXPRESSION ] LVALUE' PARAMLISTCALL'
                        | PARAMLISTCALL'
{\tt PRINTSTAT} \ \rightarrow \ {\tt print} \ {\tt EXPRESSION}
\texttt{READSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{read} \ \texttt{EXPRESSION}
\texttt{RETURNSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{return} \ \texttt{RETURNSTAT} \ ,
RETURNSTAT ' 
ightarrow EXPRESSION
                   | ε
IFSTAT 
ightarrow if ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT,
```

```
IFSTAT' 
ightarrow else STATEMENT
           \mid \; arepsilon
FORSTAT \rightarrow for ( FORSTAT'; FORSTAT''; FORSTAT') STATEMENT
FORSTAT' \rightarrow ident FORSTAT'',
             | ε
FORSTAT , , 
ightarrow EXPRESSION
              \mid \varepsilon
FORSTAT''' \rightarrow [ NUMEXPRESSION ] LVALUE' = ATRIBSTAT'
               | = ATRIBSTAT;
WHILESTAT \rightarrow while ( EXPRESSION ) STATEMENT
{	t STATELIST} 
ightarrow {	t int LISTDCL ident STATELIST,},
              | float LISTDCL ident STATELIST',
              | string LISTDCL ident STATELIST''
              | ident STATELIST'''
              | print EXPRESSION ; STATELIST'
              | read ident STATELIST''
              | ident ( PARAMLISTCALL ) ; STATELIST '
              | return RETURNSTAT'; STATELIST'
              | if ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT' STATELIST'
              | for ( FORSTAT' ; FORSTAT'' ; FORSTAT' ) STATEMENT STATELIST'
              | while ( EXPRESSION ) STATEMENT STATELIST,
              | { STATELIST } STATELIST'
              | break ; STATELIST'
              | ; STATELIST,
STATELIST' 
ightarrow int LISTDCL ident STATELIST',
               | float LISTDCL ident STATELIST''
                | string LISTDCL ident STATELIST''
                | ident STATELIST'''
                | print EXPRESSION ; STATELIST'
                | read ident STATELIST''
                | ident ( PARAMLISTCALL ) ; STATELIST'
                | return RETURNSTAT'; STATELIST'
                | if ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT' STATELIST'
                | for ( FORSTAT' ; FORSTAT'' ; FORSTAT' ) STATEMENT STATELIST
                | while ( EXPRESSION ) STATEMENT STATELIST'
                | { STATELIST } STATELIST'
                | break ; STATELIST'
               | ; STATELIST,
               | ε
\mathtt{STATELIST} , \rightarrow [ \mathtt{NUMEXPRESSION} ] \mathtt{LVALUE} , \mathtt{STATELIST} ,
                | ; STATELIST '
STATELIST''' 
ightarrow [ NUMEXPRESSION ] LVALUE''' = ATRIBSTAT'; STATELIST'
                  | = ATRIBSTAT'; STATELIST'
ALLOCEXPRESSION 
ightarrow new TYPES [ NUMEXPRESSION ] LVALUE,
```

```
{\tt EXPRESSION} \ \to \ {\tt NUMEXPRESSION} \ {\tt EXPRESSION} \ ,
EXPRESSION, \rightarrow COMPOPERATOR NUMEXPRESSION
                      \mid \varepsilon
\texttt{COMPOPERATOR} \ \to \ \ \boldsymbol{<}
                         | <=
                          | >=
                         | !=
	exttt{NUMEXPRESSION} 
ightarrow 	exttt{TERM NUMEXPRESSION},
NUMEXPRESSION' 
ightarrow ADDSUB TERM
                           \mid \; arepsilon
ADDSUB 
ightarrow +
              1 -
\texttt{TERM} \ \rightarrow \ \ \texttt{UNARYEXPR} \ \texttt{TERM} \ ,
TERM ' 
ightarrow MULTDIV UNARYEXPR TERM'
\texttt{MULTDIV} \ \rightarrow \ \ *
                | /
                 ۱ %
{\tt UNARYEXPR} \ \to \ {\tt ADDSUB} \ {\tt FACTOR}
                   | FACTOR
{\tt FACTOR} \ \to \ {\tt int\_constant}
                | float_constant
                | string_constant
                | null
                | ident LVALUE'
                | ( NUMEXPRESSION )
LVALUE' 
ightarrow [ NUM_EXPRESSION ] LVALUE'
              s \mid \varepsilon
```

5.1 Gramática Original

```
PROGRAM → (STATEMENT | FUNCLIST)?

FUNCLIST → FUNCDEF FUNCLIST | FUNCDEF

FUNCDEF → def ident(PARAMLIST){STATELIST}

PARAMLIST → ((int | float | string) ident, PARAMLIST | (int | float | string) ident)?

STATEMENT → (VARDECL; | ATRIBSTAT; | PRINTSTAT; |
```

```
READSTAT; | RETURNSTAT; | IFSTAT | FORSTAT | {STATELIST} |
                 break; | ;)
VARDECL \rightarrow (int \mid float \mid string) ident ([int constant])^*
ATRIBSTAT → LVALUE = (EXPRESSION | ALLOCEXPRESSION | FUNCCALL)
FUNCCALL → ident(PARAMLISTCALL)
PARAMLISTCALL \rightarrow (ident, PARAMLISTCALL | ident)?
{\tt PRINTSTAT} \ \rightarrow \ {\tt print} \ {\tt EXPRESSION}
\mathtt{READSTAT} \rightarrow \mathtt{read} \ \mathtt{LVALUE}
\texttt{RETURNSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{return}
IFSTAT \rightarrow if(EXPRESSION ) STATEMENT (else STATEMENT)?
	extsf{FORSTAT} 
ightarrow 	extsf{for}(	extsf{ATRIBSTAT}; 	extsf{EXPRESSION}; 	extsf{ATRIBSTAT}) 	extsf{STATEMENT}
STATELIST \rightarrow STATEMENT (STATELIST)?
ALLOCEXPRESSION \rightarrow new (int | float | string) ([ NUMEXPRESSION ]) +
EXPRESSION \rightarrow NUMEXPRESSION(( < | > | <= | >= | ! =) NUMEXPRESSION)?
NUMEXPRESSION \rightarrow TERM ((+ | -) TERM)*
TERM \rightarrow UNARYEXPR(( * | / | %) UNARYEXPR)*
UNARYEXPR \rightarrow ((+ | -))? FACTOR
\texttt{FACTOR} \ \rightarrow \ (\texttt{int\_constant} \ | \ \texttt{float\_constant} \ | \ \texttt{string\_constant} \ |
             null | LVALUE |(NUMEXPRESSION))
LVALUE \rightarrow ident([NUMEXPRESSION])*
     Modificações na Gramática
```

```
\texttt{FUNCDEF} \rightarrow \texttt{def ident(PARAMLIST)} \{ \texttt{STATELIST} \}
PARAMLIST \rightarrow ((int | float | string)([])* ident, PARAMLIST |
                  (int | float | string)([])* ident)?
STATEMENT \rightarrow (VARDECL; | ATRIBSTAT; | PRINTSTAT; |
                 READSTAT; | FUNCCALL; | RETURNSTAT; | IFSTAT | FORSTAT | WHILESTAT |
                  {STATELIST} | break; | ;)
VARDECL \rightarrow (int \mid float \mid string) ident ([int constant])^*
ATRIBSTAT → LVALUE([NUMEXPRESSION])? = (EXPRESSION |
                  ALLOCEXPRESSION | FUNCCALL)
\texttt{FUNCCALL} \rightarrow \texttt{ident}(\texttt{PARAMLISTCALL})
PARAMLISTCALL → (ident([NUMEXPRESSION])*, PARAMLISTCALL | ident)?
{\tt PRINTSTAT} \ \to \ {\tt print} \ {\tt EXPRESSION}
READSTAT \rightarrow read LVALUE
RETURNSTAT \rightarrow return (ident | EXPRESSION)?
IFSTAT \rightarrow if (EXPRESSION ) STATEMENT (else STATEMENT)?
FORSTAT → for (ATRIBSTAT?; EXPRESSION?; ATRIBSTAT?) STATEMENT
WHILESTAT \rightarrow while (EXPRESSION) STATEMENT
STATELIST \rightarrow STATEMENT (STATELIST)?
ALLOCEXPRESSION \rightarrow new (int | float | string) ([NUMEXPRESSION]) +
\texttt{EXPRESSION} \rightarrow \texttt{NUMEXPRESSION}((\ <\ |\ >\ |\ <=\ |\ >=\ |\ ==\ |\ !\ =)\ \texttt{NUMEXPRESSION})?
\texttt{NUMEXPRESSION} \ \rightarrow \ \texttt{TERM} \ \ (\ (+ \ | \ -) \ \ \texttt{TERM} \ )^*
TERM \rightarrow UNARYEXPR(( * | / | %) UNARYEXPR)*
UNARYEXPR \rightarrow ((+ | -))? FACTOR
{\tt FACTOR} \ \rightarrow \ ({\tt int\_constant} \ | \ {\tt float\_constant} \ | \ {\tt string\_constant} \ | \ {\tt null} \ |
             LVALUE | (NUMEXPRESSION))
```

LVALUE \rightarrow ident([NUMEXP RESSION])*

5.3 Forma Convencional

5.3.1 Transformação para definição de gramática convencional

```
PROGRAM 
ightarrow STATEMENT | FUNCLIST | arepsilon
	extsf{FUNCLIST} 
ightarrow 	extsf{FUNCDEF} 	extsf{FUNCLIST} | 	extsf{FUNCDEF}
\texttt{FUNCDEF} \, \rightarrow \, \texttt{def ident ( PARAMLIST ) \{ STATELIST \}}
TYPES \rightarrow int | float | string
<code>PARAMLIST</code> 
ightarrow <code>TYPES LISTDCL_ident</code> , <code>PARAMLIST</code> | <code>TYPES LISTDCL ident</code> | arepsilon
LISTDCL 
ightarrow []LISTDCL| arepsilon
{	t STATEMENT} 
ightarrow {	t VARDECL} ; | {	t ATRIBSTAT} ; | {	t PRINTSTAT} ; |
                     READSTAT ; | RETURNSTAT ; | IFSTAT | FORSTAT |
                     WHILESTAT | { STATELIST } | break; | ;
{\tt VARDECL} \, 	o \, {\tt TYPES} \, \, {\tt ident} \, \, {\tt VARDECL} \, ,
<code>VARDECL</code> ' 
ightarrow <code>[ int_constant ] VARDECL</code> ' | arepsilon
ATRIBSTAT \rightarrow LVALUE ATRIBSTAT' = ATRIBSTAT'
ATRIBSTAT' 
ightarrow [ <code>NUMEXPRESSION</code> ] | arepsilon
ATRIBSTAT', 
ightarrow EXPRESSION | ALLOCEXPRESSION | FUNCCALL
FUNCCALL \rightarrow ident ( PARAMLISTCALL )
<code>PARAMLISTCALL</code> 
ightarrow ident <code>PARAMLISTCALL</code> ', <code>PARAMLISTCALL</code> | ident | arepsilon
PARAMLISTCALL' 
ightarrow [NUMEXPRESSION] | arepsilon
{\tt PRINTSTAT} \ \to \ {\tt print} \ {\tt EXPRESSION}
\texttt{READSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{read} \ \texttt{LVALUE}
```

 $\texttt{RETURNSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{return} \ \texttt{RETURNSTAT} \ ,$ RETURNSTAT' ightarrow ident | EXPRESSION | arepsilonIFSTAT ightarrow if (<code>EXPRESSION</code>) STATEMENT IFSTAT, IFSTAT' ightarrow else STATEMENT | arepsilonFORSTAT \rightarrow for (FORSTAT'; FORSTAT''; FORSTAT') STATEMENT FORSTAT' ightarrow ATRIBSTAT | arepsilonFORSTAT'' ightarrow EXPRESSION | arepsilonWHILESTAT ightarrow while (EXPRESSION) STATEMENT $\mathtt{STATELIST} o \mathtt{STATEMENT}$ $\mathtt{STATELIST}$, STATELIST , ightarrow STATELIST | arepsilonALLOCEXPRESSION ightarrow new TYPES [NUMEXPRESSION] ALLOCEXPRESSION, ALLOCEXPRESSION ' ightarrow [NUMEXPRESSION] ALLOCEXPRESSION ' | arepsilon $\mathtt{EXPRESSION} o \mathtt{NUMEXPRESSION}$ $\mathtt{EXPRESSION}$, EXPRESSION' ightarrow COMPOPERATOR NUMEXPRESSION | arepsilon $\texttt{COMPOPERATOR} \ \rightarrow \ < \ | \ > \ | \ < \ = \ | \ = \ = \ | \ ! \ =$ $\mathtt{NUMEXPRESSION} \to \mathtt{TERM} \ \mathtt{NUMEXPRESSION}$ NUMEXPRESSION' ightarrow ADDSUB TERM | arepsilonADDSUB ightarrow + | - $\texttt{TERM} \ \rightarrow \ \texttt{UNARYEXPR} \ \texttt{TERM} \ ,$ TERM' ightarrow MULTDIV UNARYEXPR TERM' | arepsilon $\texttt{MULTDIV} \rightarrow * | / | \%$

 ${\tt UNARYEXPR} \ \to \ {\tt UNARYEXPR} \ , \ \ {\tt FACTOR}$

```
UNARYEXPR' 
ightarrow ADDSUB | arepsilon
{\tt FACTOR} \, \rightarrow \, {\tt int\_constant} \, \mid \, {\tt float\_constant} \, \mid \, {\tt string\_constant} \, \mid \, {\tt null} \, \mid \,
                LVALUE | ( NUMEXPRESSION )
	extsf{LVALUE} 
ightarrow 	ext{ident} 	extsf{LVALUE} ,
LVALUE' 
ightarrow [ <code>NUM_EXPRESSION</code> ] LVALUE' | arepsilon
5.3.2 Fatoração da Gramática
PROGRAM \rightarrow STATEMENT
                 | FUNCLIST
                 | ε
FUNCLIST \rightarrow FUNCDEF FUNCLIST,
FUNCLIST' 
ightarrow def ident ( PARAMLIST ) { STATELIST } FUNCLIST'
                   | ε
\texttt{FUNCDEF} \ \rightarrow \ \texttt{def} \ \texttt{ident} \ ( \ \texttt{PARAMLIST} \ ) \ \{ \ \texttt{STATELIST} \ \}
\texttt{TYPES} \ \rightarrow \ \texttt{int}
              | float
              | string
{\tt PARAMLIST} \ \to \ \ {\tt string} \ \ {\tt LISTDCL} \ \ {\tt ident} \ \ {\tt PARAMLIST} \ ,
                    | float LISTDCL ident PARAMLIST'
                     | int LISTDCL ident PARAMLIST'
                    | ε
PARAMLIST' 
ightarrow , PARAMLIST
                    Ι ε
LISTDCL 
ightarrow []LISTDCL | arepsilon
\mathtt{STATEMENT} \to \mathtt{VARDECL};
                     | ATRIBSTAT ;
                     | PRINTSTAT ;
                     | READSTAT ;
                     | FUNCCALL ;
                     | RETURNSTAT ;
                     | IFSTAT
                     | FORSTAT
```

```
| WHILESTAT
                     | { STATELIST }
                     | break ;
                     ١;
{\tt VARDECL} \ \rightarrow \ {\tt int ident VARDECL'},
                 | float ident VARDECL'
                  | string ident VARDECL'
{\tt VARDECL'} \ \rightarrow \ {\tt [int\_constant]} \ {\tt VARDECL'}
                 \mid \varepsilon
\texttt{ATRIBSTAT} \ \rightarrow \ \ \texttt{LVALUE} \ \ \texttt{ATRIBSTAT} \ \ \texttt{'} \ \ \texttt{EATRIBSTAT'}
ATRIBSTAT, \rightarrow [ NUMEXPRESSION ]
                     \mid \, arepsilon
ATRIBSTAT'' 
ightarrow EXPRESSION
                        | ALLOCEXPRESSION
                        | FUNCCALL
{\tt FUNCCALL} \, \to \, {\tt ident} \, \, \left( \, \, {\tt PARAMLISTCALL} \, \, \right)
PARAMLISTCALL 
ightarrow ident PARAMLISTCALL, PARAMLISTCALL,
                          | ε
PARAMLISTCALL' 
ightarrow [NUMEXPRESSION] | arepsilon
PARAMLISTCALL'' 
ightarrow , PARAMLISTCALL
                           \mid \; arepsilon
{\tt PRINTSTAT} \ \rightarrow \ {\tt print} \ {\tt EXPRESSION}
\texttt{READSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{read} \ \texttt{LVALUE}
\texttt{RETURNSTAT} \ \rightarrow \ \texttt{return} \ \texttt{RETURNSTAT} \ ,
RETURNSTAT' 
ightarrow ident
                        | EXPRESSION
                        \mid \varepsilon
IFSTAT 
ightarrow if ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT,
IFSTAT' 
ightarrow else STATEMENT
```

```
| ε
FORSTAT \rightarrow for ( FORSTAT'; FORSTAT''; FORSTAT') STATEMENT
FORSTAT' \rightarrow LVALUE ATRIBSTAT' = ATRIBSTAT',
            \mid \varepsilon
FORSTAT', 
ightarrow EXPRESSION
             | ε
WHILESTAT 
ightarrow while ( EXPRESSION ) STATEMENT
{	t STATELIST} 
ightarrow {	t int ident VARDECL'}; {	t STATELIST'}
              | float ident VARDECL'; STATELIST'
              | string ident VARDECL'; STATELIST'
              | LVALUE ATRIBSTAT' = ATRIBSTAT''; STATELIST'
              | print EXPRESSION ; STATELIST'
              | read LVALUE ; STATELIST'
              | ident ( PARAMLISTCALL ) ; STATELIST'
              | return RETURNSTAT'; STATELIST'
              | if ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT' STATELIST'
              | for ( FORSTAT' ; FORSTAT'' ; FORSTAT' ) STATEMENT STATELIST'
              | while ( EXPRESSION ) STATEMENT STATELIST,
              | { STATELIST } STATELIST'
              | break ; STATELIST,
              | ; STATELIST'
STATELIST' 
ightarrow int ident VARDECL'; STATELIST'
             | float ident VARDECL'; STATELIST'
             | string ident VARDECL'; STATELIST'
             | LVALUE ATRIBSTAT' = ATRIBSTAT''; STATELIST'
             | print EXPRESSION ; STATELIST'
             | read LVALUE ; STATELIST'
             | ident ( PARAMLISTCALL ) ; STATELIST'
             | return RETURNSTAT'; STATELIST'
             | if ( EXPRESSION ) STATEMENT IFSTAT' STATELIST'
             | for ( FORSTAT' ; FORSTAT'' ; FORSTAT' ) STATEMENT STATELIST'
             | while ( EXPRESSION ) STATEMENT STATELIST'
             | { STATELIST } STATELIST,
             | break ; STATELIST'
             | ; STATELIST '
             \mid \varepsilon
```

ALLOCEXPRESSION ightarrow new TYPES [NUMEXPRESSION] ALLOCEXPRESSION'

```
ALLOCEXPRESSION , 
ightarrow [ NUMEXPRESSION ] ALLOCEXPRESSION ,
                       | ε
{\tt EXPRESSION} \ \to \ {\tt NUMEXPRESSION} \ {\tt EXPRESSION} \ ,
EXPRESSION' 
ightarrow COMPOPERATOR NUMEXPRESSION
                  | ε
COMPOPERATOR 
ightarrow <
                       | >
                        | <=
                        | !=
{\tt NUMEXPRESSION} \ \to \ {\tt TERM} \ {\tt NUMEXPRESSION} \ ,
\texttt{NUMEXPRESSION'} \to \texttt{ADDSUB TERM}
                         \mid \; arepsilon
ADDSUB 
ightarrow +
             | -
\texttt{TERM} \ \rightarrow \ \texttt{UNARYEXPR} \ \texttt{TERM} \ ,
TERM' 
ightarrow MULTDIV UNARYEXPR TERM'
\texttt{MULTDIV} \ \rightarrow \ \ *
               | /
                I %
{\tt UNARYEXPR} \ \to \ {\tt UNARYEXPR} \ , \ {\tt FACTOR}
UNARYEXPR ' 
ightarrow +
                    | -
                    | ε
\texttt{FACTOR} \ \to \ \texttt{int\_constant}
               | float_constant
               | string_constant
               | null
```

| LVALUE

5.4 Código em Python

```
from lex import tokens
import ply.yacc as yacc
def p_program_1(p):
   program : statement
   ,,,
def p_program_2(p):
   ,,,
   program : funclist
   ,,,
def p_program_3(p):
   program :
   ,,,
   p[0] = None
def p_funclist(p):
   funclist : funcdef funclist1
def p_funclist1_1(p):
   funclist1 : DEF IDENT LPAREN paramlist RPAREN LBRACE statelist
                                         RBRACE funclist1
    ,,,
def p_funclist1_2(p):
   funclist1:
   p[0] = None
def p_funcdef(p):
```

```
funcdef : DEF IDENT LPAREN paramlist RPAREN LBRACE statelist RBRACE
def p_types_1(p):
   types : INT
    , , ,
def p_types_2(p):
    types : FLOAT
    ,,,
def p_types_3(p):
    types : STRING
    ,,,
def p_paramlist_1(p):
    paramlist : STRING listdcl IDENT paramlist1
def p_paramlist_2(p):
    paramlist : FLOAT listdcl IDENT paramlist1
    ,,,
def p_paramlist_3(p):
    paramlist : INT listdcl IDENT paramlist1
    ,,,
def p_paramlist_4(p):
   paramlist :
    ,,,
    p[0] = None
def p_paramlist1_1(p):
    paramlist1 : COMMA paramlist
def p_paramlist1_2(p):
```

```
paramlist1 :
   p[0] = None
def p_listdcl_1(p):
   ,,,
   listdcl : LBRACKET RBRACKET listdcl
def p_listdcl_2(p):
   listdcl :
   ,,,
   p[0] = None
# def p_statement_1(p):
     ,,,
    statement : vardecl SEMICOLON
     ,,,
def p_statement_1_1(p):
    statement : INT IDENT statement2
    ,,,
def p_statement_1_2(p):
   statement : FLOAT IDENT statement2
def p_statement_1_3(p):
    statement : STRING IDENT statement2
    , , ,
def p_statement_2(p):
   statement : IDENT statement1
    ,,,
def p_statement_3(p):
   ,,,
   statement : printstat SEMICOLON
def p_statement_4(p):
```

```
statement : readstat SEMICOLON
def p_statement_5(p):
    statement : returnstat SEMICOLON
def p_statement_6(p):
    , , ,
    statement : ifstat
    ,,,
def p_statement_7(p):
    ,,,
    statement : forstat
    ,,,
def p_statement_8(p):
    ,,,
    statement : whilestat
    ,,,
def p_statement_9(p):
    statement : LBRACE statelist RBRACE
def p_statement_10(p):
    statement : BREAK SEMICOLON
def p_statement_11(p):
    statement : SEMICOLON
    ,,,
def p_statement1_1(p):
    statement1 : LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1 ASSIGN
                                         atribstat1 SEMICOLON
    ,,,
def p_statement1_2(p):
    ,,,
    statement1 : ASSIGN atribstat1 SEMICOLON
```

```
, , ,
def p_statement1_3(p):
   statement1 : LPAREN paramlistcall RPAREN SEMICOLON
def p_statement2_1(p):
   ,,,
   statement2 : LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1 SEMICOLON
def p_statement2_2(p):
   statement2 : SEMICOLON
def p_atribstat1_1(p):
    atribstat1 : expression
    ,,,
def p_atribstat1_2(p):
   ,,,
   atribstat1 : allocexpression
def p_atribstat1_3(p):
   atribstat1 : funccall
    , , ,
def p_funccall(p):
   funccall : IDENT LPAREN paramlistcall RPAREN
    ,,,
def p_paramlistcall_1(p):
   paramlistcall : factor paramlistcall2
def p_paramlistcall_2(p):
   paramlistcall :
   ,,,
   p[0] = None
```

```
def p_paramlistcall1_1(p):
    paramlistcall1 : COMMA paramlistcall
def p_paramlistcall1_2(p):
    paramlistcall1 :
    ,,,
    p[0] = None
def p_paramlistcall2_1(p):
    paramlistcall2 : LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1
                                         paramlistcall1
    ,,,
def p_paramlistcall2_2(p):
   paramlistcall2 : paramlistcall1
    , , ,
def p_printstat(p):
    printstat : PRINT expression
    ,,,
def p_readstat(p):
   readstat : READ expression
    ,,,
def p_returnstat(p):
    returnstat : RETURN returnstat1
def p_returnstat1_2(p):
    returnstat1 : expression
    , , ,
def p_returnstat1_3(p):
    returnstat1 :
```

```
,,,
    p[0] = None
def p_ifstat(p):
    ifstat : IF LPAREN expression RPAREN statement ifstat1
    ,,,
def p_ifstat1_1(p):
    ifstat1 : ELSE statement
def p_ifstat1_2(p):
    , , ,
   ifstat1 : %prec IF
    ,,,
   p[0] = None
def p_forstat(p):
    ,,,
    forstat : FOR LPAREN forstat1 SEMICOLON forstat2 SEMICOLON forstat1
                                          RPAREN statement
    ,,,
def p_forstat1_1(p):
    forstat1 : IDENT forstat3
def p_forstat1_2(p):
    , , ,
    forstat1 :
    ,,,
    p[0] = None
def p_forstat2_1(p):
    forstat2 : expression
    ,,,
def p_forstat2_2(p):
    , , ,
   forstat2 :
    ,,,
    p[0] = None
```

```
def p_forstat3_1(p):
    forstat3: LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1 ASSIGN atribstat1
def p_forstat3_2(p):
    forstat3 : ASSIGN atribstat1
def p_whilestat(p):
    whilestat : WHILE LPAREN expression RPAREN statement
def p_statelist_1(p):
    statelist : INT listdcl IDENT statelist2
def p_statelist_2(p):
    statelist : FLOAT listdcl IDENT statelist2
def p_statelist_3(p):
    statelist : STRING listdcl IDENT statelist2
def p_statelist_4(p):
    statelist : IDENT statelist3
    ,,,
def p_statelist_5(p):
    statelist : PRINT expression SEMICOLON statelist1
    ,,,
def p_statelist_6(p):
    statelist : READ IDENT statelist2
def p_statelist_7(p):
```

```
statelist : RETURN returnstat1 SEMICOLON statelist1
def p_statelist_8(p):
    statelist : IF LPAREN expression RPAREN statement ifstat1 statelist1
def p_statelist_9(p):
    statelist : FOR LPAREN forstat1 SEMICOLON forstat2 SEMICOLON
                                        forstat1 RPAREN statement
                                         statelist1
    , , ,
def p_statelist_10(p):
   statelist : WHILE LPAREN expression RPAREN statement statelist1
def p_statelist_11(p):
    statelist : LBRACE statelist RBRACE statelist1
    , , ,
def p_statelist_12(p):
   statelist : BREAK SEMICOLON statelist1
def p_statelist_13(p):
    statelist : SEMICOLON statelist1
    ,,,
def p_statelist_14(p):
   statelist : IDENT LPAREN paramlistcall RPAREN SEMICOLON statelist1
    ,,,
def p_statelist1_1(p):
    ,,,
   statelist1 : INT listdcl IDENT statelist2
def p_statelist1_2(p):
```

```
statelist1 : FLOAT listdcl IDENT statelist2
def p_statelist1_3(p):
    statelist1 : STRING listdcl IDENT statelist2
def p_statelist1_4(p):
    statelist1 : IDENT statelist3
def p_statelist1_5(p):
    ,,,
    statelist1 : PRINT expression SEMICOLON statelist1
    ,,,
def p_statelist1_6(p):
    statelist1 : READ IDENT statelist2
def p_statelist1_7(p):
    statelist1 : RETURN returnstat1 SEMICOLON statelist1
def p_statelist1_8(p):
    ,,,
    {\it statelist1} : IF LPAREN expression RPAREN statement if {\it stat1}
                                         statelist1
    ,,,
def p_statelist1_9(p):
    statelist1 : FOR LPAREN forstat1 SEMICOLON forstat2 SEMICOLON
                                         forstat1 RPAREN statement
                                          statelist1
    , , ,
def p_statelist1_10(p):
    statelist1 : WHILE LPAREN expression RPAREN statement statelist1
    ,,,
def p_statelist1_11(p):
```

```
statelist1 : LBRACE statelist RBRACE statelist1
def p_statelist1_12(p):
    ,,,
    statelist1 : BREAK SEMICOLON statelist1
def p_statelist1_13(p):
    statelist1 : SEMICOLON statelist1
    ,,,
def p_statelist1_14(p):
    statelist1 : IDENT LPAREN paramlistcall RPAREN SEMICOLON statelist1
    , , ,
def p_statelist1_15(p):
    ,,,
    statelist1 :
    ,,,
    p[0] = None
def p_statelist2_1(p):
    ,,,
    statelist 2 \; : \; \textit{LBRACKET} \; \; \textit{numexpression} \; \; \textit{RBRACKET} \; \; lvalue1 \; \; \textit{SEMICOLON}
                                             statelist1
    , , ,
def p_statelist2_2(p):
    statelist2 : SEMICOLON statelist1
def p_statelist3_1(p):
    statelist3 : LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1 ASSIGN
                                             atribstat1 SEMICOLON statelist1
    , , ,
def p_statelist3_2(p):
    statelist3 : ASSIGN atribstat1 SEMICOLON statelist1
    , , ,
```

```
def p_allocexpression(p):
    allocexpression : NEW types LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1
def p_expression(p):
    expression: numexpression expression1
def p_expression1_1(p):
    expression1 : compoperator numexpression
def p_expression1_2(p):
    expression1 :
    p[0] = None
def p_compoperator_1(p):
    compoperator : GT
    ,,,
def p_compoperator_2(p):
    compoperator : LT
    ,,,
def p_compoperator_3(p):
    compoperator : GE
def p_compoperator_4(p):
    compoperator : LE
    , , ,
def p_compoperator_5(p):
    compoperator : EQ
    ,,,
def p_compoperator_6(p):
```

```
,,,
    compoperator : NEQ
    , , ,
def p_numexpression(p):
    numexpression : term numexpression1
def p_numexpression1_1(p):
    numexpression1 : addsub term
    , , ,
def p_numexpression1_2(p):
    numexpression1 :
    ,,,
    p[0] = None
def p_addsub_1(p):
    addsub : PLUS
    ,,,
def p_addsub_2(p):
    addsub : MINUS
    ,,,
def p_term(p):
    term : unaryexpr term1
    ,,,
def p_term1_1(p):
    term1 : multdiv unaryexpr term1
    , , ,
def p_term1_2(p):
    ,,,
   term1 :
    , , ,
    p[0] = None
def p_multdiv_1(p):
```

```
multdiv : MULTIPLY
def p_multdiv_2(p):
    multdiv : DIVIDE
def p_multdiv_3(p):
    multdiv : REM
    , , ,
def p_unaryexpr_1(p):
    unaryexpr : addsub factor
    ,,,
def p_unaryexpr_2(p):
    unaryexpr : factor
    ,,,
def p_factor_1(p):
    factor : int_constant
    ,,,
def p_factor_2(p):
    factor : float_constant
    ,,,
def p_factor_3(p):
    factor : string_constant
def p_factor_4(p):
    {\it factor} \ : \ {\it null\_constant}
    ,,,
def p_factor_5(p):
    ,,,
    factor : IDENT lvalue1
```

```
, , ,
def p_factor_6(p):
    ,,,
   factor : LPAREN numexpression RPAREN
def p_lvalue1_1(p):
    lvalue1 : LBRACKET numexpression RBRACKET lvalue1
def p_lvalue1_2(p):
   , , ,
   lvalue1 :
    ,,,
text = ""
def p_error(p):
   if not p:
       print("End of File!")
        return
   print("Erro:", p)
   print(text[p.lexpos - 40:p.lexpos + 40])
import logging
logging.basicConfig(
   level = logging.DEBUG,
   filename = "./debug/parselog.txt",
   filemode = "w",
   format = "%(filename)10s:%(lineno)4d:%(message)s"
log = logging.getLogger()
precedence = (
   ('nonassoc', 'IF'),
    ('left', 'ELSE'),
    ('left', 'LBRACKET')
parser = yacc.yacc(start='program', outputdir='./debug') #build the
                                     parser
def analyze(input_value):
   global text
```

```
text = input_value
result = parser.parse(input=input_value, debug=log)
print(result)
```

Conclusão

Os compiladores traduzem o código fonte de uma linguagem de programação de alto nível para uma linguagem de programação de baixo nível. Sem eles a tarefa de programar seria um trabalho extremamente lento e difícil. São nichos específicos e muito raros os casos em que desenvolvemos aplicações feitas diretamente em Assembly. Nos dias atuais, quase todas linguagens possui o seu compilador, facilitando e aumentando a efetividade dos programadores. Dito isto, com esse trabalho, foi possível entender a primeira parte da construção de um compilador, ou seja, do analisador léxico. Já em sua segunda parte, do analisador sintático, compreendemos os cuidados e formas de se criar uma gramática consistente. Utilizando a ferramenta PLY, entendemos os princípios utilizados para se construir um compilador de uma linguagem qualquer através da sua aplicação prática. Além disso, com o Diagrama de Transição foi possível entender como ocorre a leitura das palavras e como são identificado os tokens. Portanto, ao realizar este trabalho, ficou evidente como criar um compilador através de ferramentas geradores de analisadores léxicos e sintáticos e dos estudos e pesquisas sobre compiladores.