Processamento de Linguagens e Compiladores (3º ano de Curso)

Trabalho Prático 2

Relatório de Desenvolvimento

Grupo 09

Eduardo Pereira (A70619)

Diogo Coelho (A100092) Tomás Meireles (A100106)

12 de janeiro de 2025

Resumo

Este relatório descreve o desenvolvimento de um projeto, no âmbito da Unidade Curricular de Processamento de Linguagens e Compiladores, do 3° ano da Licenciatura em Ciências da Computação, na Universidade do Minho.

Este projeto consiste em duas grandes componentes: a criação de uma Linguagem de Programação e a implementação de um compilador capaz da compreensão da mesma.

O compilador é responsável pela geração do código assembly relativo a cada função compilada, código este que pode ser corrido numa máquina virtual de forma a verificar o output das funções. Foram utilizados os módulos Lex e Yacc do Python para a realização deste projeto.

Conteúdo

1	Intr	rodução	3
	1.1	Objetivo	3
	1.2	Estrutura do Relatório	4
2	Ana	álise e Especificação	5
	2.1	Descrição informal do problema	5
3	Cor	ncepção/Desenho da Resolução	6
	3.1	Estruturas de Dados	6
		3.1.1 Declarações	6
		3.1.2 Atribuições	6
		3.1.3 Operações	7
		3.1.4 Controlo de fluxo de execução: Instruções de seleção	8
		3.1.5 Controlo de fluxo de execução: Instruções cíclicas	8
		3.1.6 Acesso a variáveis	S
		3.1.7 Input-Output	Ĝ
4	Des	senho da Gramática	10
5	o s	Sistema Desenvolvido	12
	5.1		13
	5.2	Atribuições	15
	5.3	Expressões	16
	5.4	Operações	17
	5.5		19
	5.6	Instruções cíclicas	20
	5.7		21
	5.8	Input-Output	24
	5.9	Parser	27
6	Cod	dificação e Testes	28
		Testes realizados e Resultados	28

	6.1.1	Teste 1	28
	6.1.2	Teste 2	
	6.1.3	Teste 3	30
	6.1.4	Teste 4	
	6.1.5	Teste 5	32
	6.1.6	Teste 6	33
	6.1.7	Teste Sequência de Fibonacci	37
7	Conclusão		40
\mathbf{A}	Código Le	x	41
В	Código Ya	cc	43

Capítulo 1

Introdução

No âmbito da Unidade Curricular de Processamento de Linguagens e Compiladores, foi-nos proposto, pelo docente, a implementação de um compilador capaz de reconhecer e interpretar programas escritos escritos numa linguagem por nós criada, uma linguagem simples, imperativa.

O compilador gera código assembly a partir dos programas interpretados, código este que preserva a semântica do programa e que pode ser inserido numa máquina virtual para execução (**Máquina Virtual VM**).

1.1 Objetivo

O presente documento tem como objetivo servir de guia para o leitor, isto é, para demonstrar como poderia ser escrito um programa nesta linguagem, de forma a ser corretamente interpretado pelo compilador desenvolvido.

1.2 Estrutura do Relatório

De forma a facilitar a leitura e compreensão deste documento, nesta secção será explicada a sua estrutura e o conteúdo de cada um dos capítulos resumido e explicado.

- Capítulo 1 Definição do Sistema, que consiste em: Introduzir e descrever a contextualização do projeto desenvolvido, assim como os objetivos a atingir com o mesmo.
- Capítulo 2 Análise e Especificação: Descrever informalmente o problema, indicando o que se espera ser possível fazer.
- Capítulo 3 Concepção/Desenho da Resolução: Expôr todas as estruturas de dados utilizadas, que, de uma forma prática, indicam que tipo de programas podem (ou não) ser criados nesta linguagem.
- Capítulo 4 Desenho da Gramática: A gramática consiste numa demonstração mais organizada do que o compilador desenvolvido aceita.
- Capítulo 5 O Sistema Desenvolvido: Neste capítulo é apresentado o código de implementação do projeto, dividido por categorias, assim como uma breve explicação das suas funções.
- Capítulo 6 Codificação e Testes: Exemplificação de código reconhecido pelo nosso interpretador, e o seu respetivo código em Assembly.
- Capítulo 7 Conclusão: Contém as últimas impressões acerca do projeto desenvolvido e oportunidades de trabalho futuro.
- Apêndice A Código Lex: É apresentado o código inteiro do analisador léxico.
- Apêndice B Código Yacc: É apresentado o código, agora como um todo, do Código Parser e Tradutor.

Capítulo 2

Análise e Especificação

2.1 Descrição informal do problema

Pretende-se definir uma linguagem de programação imperativa, espera-se que esta seja capaz de:

- Declarar variáveis atómicas do tipo inteiro;
- Efetuar operações aritméticas, relacionais e lógicas;
- Efetuar instruções algorítmicas, por exemplo, efetuar atribuições a variáveis;
- Efetuar operações de leitura do standard input e escrita no standard output;
- Efetuar instruções de seleção para controlo de fluxo de execução, por exemplo, condições *if-then-otherwise*;
- Efetuar instruções de repetição para controlo de fluxo de execução, por exemplo, ciclos while-do;
- Declarar e alterar variáveis do tipo array de inteiros, em relação aos quais seja apenas possível a operação de indexação;

Pretende-se, também, desenvolver um compilador para a linguagem criada, com base na GIC criada, com recurso aos módulos Lex/Yacc do PLY/Python. Este compilador deve gerar Assembly da Máquina Virtual VM.

Capítulo 3

Concepção/Desenho da Resolução

3.1 Estruturas de Dados

3.1.1 Declarações

Expressão	Significado
var x	Declara variável x do tipo inteiro
var arr[10]	Declara variável arr do tipo array de
	tamanho 10
var mat[5][5]	Declara variável mat do tipo matriz
	com 5 linhas e 5 colunas

3.1.2 Atribuições

Expressão	Significado
x = 10	Atribui o valor 10 à variável x
arr[5] = 3	Atribui o valor 3 à posição 5 do array
	arr
mat[5][5] = 3	Atribui o valor 3 à posição (5,5) da ma-
	triz mat

3.1.3 Operações

Aritméticas

Expressão	Significado
x + y	Soma x com y
х - у	Subtrai y a x
х * у	Multiplica x por y
х / у	Divisão inteira de x por y
х % у	Resto da divisão inteira de x por y

Relacionais

Expressão	Significado
x > y	Calcula x maior que y
x >= y	Calcula x maior ou igual a y
х < у	Calcula x menor que y
x <= y	Calcula x menor ou igual a y
х == у	Calcula x igual a y
x != y	Calcula x diferente de y

Lógicas

Expressão	Significado
х && у	Calcula a conjunção de x e y $(x \land y)$
х у	Calcula a disjunção de x e y $(x \lor y)$

3.1.4 Controlo de fluxo de execução: Instruções de seleção

If-Then:

```
if (Condicao) then {Corpo}
```

Se Condicao tiver valor verdade, executa Corpo, caso contrário, este não é executado.

If-Then-Otherwise:

Se Condicao tiver valor verdade, executa Corpo1, caso contrário, executa Corpo2. Em ambas as instruções de seleção, o corpo pode ter uma ou mais instruções.

3.1.5 Controlo de fluxo de execução: Instruções cíclicas

While-Do:

```
while (Condicao) do {Corpo}
```

Enquanto **Condicao** se verificar, isto é, tiver valor verdade, executa **Corpo**. Quando **Condicao** não se verificar, o ciclo acaba e **Corpo** já não é executado.

Repeat-Until:

```
repeat {Corpo} until (Condicao)
```

Esta instrução é o contrário do ciclo While-Do, ou seja, **Corpo** é repetido enquanto **Condicao** não se verificar. Quando esta se verificar, o ciclo acaba e **Corpo** já não é executado.

3.1.6 Acesso a variáveis

Inteiros:

2

Acesso a uma variável existente x.

Arrays (Índices):

arr[i]

Acesso ao valor no índice i do array arr.

Matrizes (Linhas, Colunas):

mat[i][j]

Acesso ao valor na linha i, coluna j, da matriz mat.

3.1.7 Input-Output

Expressão	Significado
print x (Int)	Imprime o inteiro x no Standard
	Output
print arr (Array)	Imprime o array arr no Standard
	Output
print mat (Matriz)	Imprime a matriz mat no Stan-
	dard Output
x=input	Lê do Standard Input e coloca o
	valor na variável x
arr[i]=input	Lê do Standard Input e coloca o
	valor na posição i do array arr
mat[i][j]=input	Lê do Standard Input e coloca o
	valor na posição (i,j) da matriz
	mat

Capítulo 4

Desenho da Gramática

```
S : Program
Program : Header Code
      | Code
Header : Header Decl
       | Decl
Decl : VAR NameList ';'
     | VAR NAME '[' NUM ']' ';'
     | VAR NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']' ';'
NameList : NAME
         | NameList ',' NAME
Code : Code Codes
     | Codes
Codes : Conditions
      | WhileDo
      | RepeatUntil
      | Assign
      | Print
Conditions : IF '(' Condition ')' THEN '{' Code '}'
           | IF '(' Condition ')' THEN '{' Code '}' OTHERWISE '{' Code '}'
WhileDo : WHILE '(' Condition ')' DO '{' Code '}'
RepeatUntil : REPEAT '{' Code '}' UNTIL '(' Condition ')' ';'
Assign : NAME '=' Expr ';'
       | NAME '[' Expr ']' '=' Expr ';'
       | NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']' '=' Expr ';'
       | NAME '[' Expr ']' '=' INPUT ';'
       | NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']' '=' INPUT ';'
       | NAME '=' INPUT ';'
```

```
Expr : Condition
     | Variable
      NUM
      | Expr '+' Expr
     | Expr '-' Expr | Expr '*' Expr | Expr '/' Expr | Expr '/' Expr | Expr '%' Expr
      | '(' Expr ')'
Condition : Expr EQ Expr
            | Expr NEQ Expr
            | '!' Expr
            | Expr '>' Expr
            | Expr MOREEQ Expr
            | Expr '<' Expr
            | Expr LESSEQ Expr
            | Expr AND Expr
            | Expr OR Expr
            | '(' Condition ')'
Variable : NAME
           | NAME '[' Expr ']'
| NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']'
Print : PRINT NAME ';'
       | PRINT STRING ';'
```

Capítulo 5

O Sistema Desenvolvido

```
def p_Program(p):
    "Program : Header Code"
    p[0] = p[1] + "START\n" + p[2] + "STOP\n"
```

O Programa é constituído por Cabeçalho e Corpo.

```
def p_WOHeader(p):
    "Program : Code"
    p[0] = "START\n" + p[1] + "STOP\n"

def p_MultHeader(p):
    "Header : Header Decl"
    p[0] = p[1] + p[2]

def p_SingleHeader(p):
    "Header : Decl"
    p[0] = p[1]
```

O Cabeçalho pode conter um número indeterminado de declarações de variáveis, assim como pode não ter nenhuma, ou seja, só ter o Corpo do código.

Da mesma forma, um cabeçalho pode ter uma ou mais declarações.

O código Assembly tem sempre uma delimitação onde começa o corpo do programa, e onde acaba o programa, através de **START** e **STOP**.

Relativamente ao Corpo do programa, o Corpo pode ser constituído por apenas um bloco, ou por mais do que um. Cada bloco de código pode ser uma Condição, um ciclo **While-Do**, um ciclo **Repeat-Until**, uma atribuição, ou uma escrita para o *Standard Output*.

Estão também incluídas nas atribuições, as leituras do Standard Input.

5.1 Declarações

Variáveis inteiras

Podemos ter a declaração de apenas um inteiro de cada vez, ou uma Namelist, que permite declarar variáveis ao mesmo tempo, adicionando a uma lista de variáveis.

Para declarar um inteiro, verificamos se o seu **name**, isto é, cada variável em **NameList** (p[2]) já foi declarada. Caso tal não se verifique, adicionamos o seu **name** ao dicionário das variáveis, associando-lhe a sua posição na stack (parser.memPointer). Por fim, incrementamos o parser.memPointer com o número de células da stack necessárias para guardar um inteiro, neste caso, uma.

Se, pelo contrário, a variável já se encontrar declarada, então imprime o erro "Variable name already declared.", para informação do utilizador.

Arrays e Matrizes

```
def p_ArrayDecl(p):
    "Decl : VAR NAME '[' NUM ']' ';'"
    if p[2] not in p.parser.trackmap:
        p.parser.trackmap.update({p[2]: (p.parser.memPointer, int(p[4]))})
        memSpace = int(p[4])
        p[0] = f"PUSHN {memSpace}\n"
        p.parser.memPointer += int(p[4])
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[2]} is already declared.")

def p_MatrixDecl(p):
```

```
def p_MatrixDecl(p):
    "Decl : VAR NAME '[' NUM ']' '[' NUM ']' ';'"
    if p[2] not in p.parser.trackmap:
        p.parser.trackmap.update({p[2]: (p.parser.memPointer, int(p[4]), int(p[7]))})
        memSpace = int(p[4]) * int(p[7])
        p[0] = f"PUSHN {memSpace}\n"
        p.parser.memPointer += memSpace
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[2]} is already declared.")
```

Para declarar um array ou uma matriz, verificamos se o seu **name** já foi declarado. Caso tal não se verifique, adicionamos o seu **name** ao dicionário das variáveis, associando-lhe a sua posição na stack (parser.memPointer). Por fim, incrementamos o parser.memPointer com o número de células da stack necessárias para guardar a estrutura, em ambos os casos, incrementa-se com a variável **memSpace**. No caso de Array, é incrementado com **int(p[4])** e numa Matriz, com **int(p[4])*int(p[7])**. Mais uma vez, se a variável já se encontrar declarada, então imprime o erro "name **is already declared.**", para informação do utilizador.

5.2 Atribuições

Todo o código de atribuição conta com controlo de declarações, isto é, antes de fazer qualquer tipo de atribuição, é testado se a variável já existe no dicionário parser.trackMap. É também testado se o tipo das variáveis corresponde ao que queremos atribuir.

O código de atribuição também conta com controlo de erros, imprimindo códigos de erro consoante a situação, de forma a informar o utilizador.

Variáveis inteiras

```
def p_ExpressionAssign(p):
    "Assign : NAME '=' Expr ';'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if type(var) == int:
            p[0] = p[3] + f"STOREG {var}\n"
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an integer.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
```

Armazena-se o valor no endereço da memória, através de 'STOREG{var}'.

Arrays

Este código implementa a construção da atribuição a elementos de um array. Se a variável é um array válido, o endereço base do array é obtido através de 'PUSHGP' seguido de 'PUSHI' com o deslocamento 'varInfo[0]'. 'PADD' calcula o endereço base do array. O índice do array é avaliado e adicionado ao cálculo do endereço. O valor a ser atribuído (p[6]) é armazenado no endereço calculado com o comando STOREN.

Matrizes

Este código implementa a atribuição a elementos de uma matriz, lidando com expressões indexadas na forma Nome [Expr] [Expr] = Expr.

O endereço base da matriz obtém-se a partir de 'PUSHGP' somado ao deslocamento 'varInfo[0]' com 'PUSHI'. O índice da linha (p[3]) é multiplicado pelo número de colunas (varInfo[2]) usando o comando 'MUL'. O índice da coluna (p[6]) é somado ao resultado da multiplicação com 'ADD'. O valor final de p[9] é armazenado no endereço calculado utilizando o comando 'STOREN'.

5.3 Expressões

```
def p_Expr_condition(p):
    'Expr : Condition'
    p[0] = p[1]

def p_Expr_Variable(p):
    'Expr : Variable'
    p[0] = p[1]

def p_expression_number(p):
    "Expr : NUM"
    p[0] = f"PUSHI {p[1]}\n"

def p_Expr_base(p):
    "Expr : '(' Expr ')'"
    p[0] = p[2]
```

Cada expressão pode ser: Uma condição, variável, número inteiro ou simplesmente uma expressão entre parêntesis. No caso de ser um inteiro, gera-se o código Assembly 'PUSHI {p[1]}'.

Pode também ser uma ou mais operações entre Expressões, que é explicado na secção a seguir.

5.4 Operações

Aritméticas

```
def p_Expr_OP(p):
    """Expr : Expr "+" Expr
             / Expr "-" Expr
            / Expr "*" Expr
             | Expr "/" Expr
             / Expr "%" Expr
    if (p[2] == '+'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "ADD \n"
    elif (p[2] == '-'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "SUB \setminus n"
    elif (p[2] == '*'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "MUL \n"
    elif (p[2] == '/'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "DIV \setminus n"
    elif (p[2] == '%'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "MOD \n"
```

O código acima concatena as expressões (p[1] e p[3]) e gera o Assembly consoante a operação aritmética explicitada.

Lógicas e Relacionais

```
def p_condLog(p):
    """Condition : Expr EQ Expr
                   / Expr NEQ Expr
                   / '!' Expr
                   / Expr '>' Expr
                   / Expr MOREEQ Expr
                   / Expr '<' Expr
                   / Expr LESSEQ Expr
                   / Expr AND Expr
                   / Expr OR Expr
    if (p[2] == "=="):
        p[0] = p[1] + p[3] + "EQUAL \n"
    elif (p[2] == "!="):
          p[0] = p[1] + p[3] + "EQUAL \nNOT \n"
    elif (p[1] == '!'):
        p[0] = p[2] + "NOT \n"
    elif (p[2] == '>'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "SUP \setminus n"
    elif (p[2] == ">="):
        p[0] = p[1] + p[3] + "SUPEQ \n"
    elif (p[2] == '<'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "INF \n"
    elif (p[2] == "<="):
        p[0] = p[1] + p[3] + "INFEQ \n"
    elif (p[2] == "&&"):
        p[0] = p[1] + p[3] + 'ADD\nPUSHI 2\nEQUAL\n'
    elif (p[2] == "||"):
        p[0] = p[1] + p[3] + "ADD \nPUSHI 1 \nSUPEQ \n"
    elif (p[1] == "Var"):
        p[0] = p[1]
```

O código acima concatena as expressões (p[1] e p[3]) e gera o Assembly consoante a operação explicitada, com a exceção de '!Expr', que apenas concatena a expressão p[2] com 'NOT \n' .

5.5 Instruções de seleção

Estas são as Conditions do nosso projeto, dividem-se em If-Then e If-Then-Otherwise.

Depois de analisar a condição lógica p[3], caso esta tenha valor zero, é efetuado um salto para a *label* correspondente, através de **parser.idLabel**. Caso o valor não seja zero, o corpo p[7] é executado.

No caso do **otherwise**, existe mais uma instrução de salto, que é efetuado caso a condição p[3] tenha valor zero.

O parse.idLabel é sempre incrementado, o que é essencial para o salto ser efetuado para a parte correta do código.

5.6 Instruções cíclicas

Estas instruções dividem-se em ciclos While-Do e Repeat-Until.

```
def p_WhileDo(p):
    "WhileDo: WHILE '(' Condition ')' DO '{' Code '}'"
    p[0] = f"l{p.parser.idLabel}c: NOP\n" + p[3] + f"JZ l{p.parser.idLabel}f\n" + p
        [7] + f"JUMP l{p.parser.idLabel}c\nl{p.parser.idLabel}f: NOP\n"
    p.parser.idLabel += 1
```

Este código representa a construção da estrutura de repetição **WhileDo**. O ciclo é executado enquanto a **Condition** for verdadeira.

O label 1{p.parser.idLabel}c marca o início da avaliação da condição, e a instrução JZ realiza um salto para 1{p.parser.idLabel}f caso a condição não seja satisfeita, encerrando o ciclo. Se a condição for verdadeira, o bloco de código p[7] é executado, seguido por um salto de retorno ao início do ciclo com JUMP.

O incremento de p.parser.idLabel assegura que cada label seja único, permitindo uma correta execução e fluxo no código gerado.

```
def p_RepeatUntil(p):
    "RepeatUntil : REPEAT '{' Code '}' UNTIL '(' Condition ')' ';' "
    p[0] = ( f"l{p.parser.idLabel}c: NOP\n" + p[3]+ p[7]+ f"JZ l{p.parser.idLabel}c\n
        "+ f"JUMP l{p.parser.idLabel}f\n"+ f"l{p.parser.idLabel}f: NOP\n")
    p.parser.idLabel += 1
```

Este código implementa a lógica da estrutura de repetição **RepeatUntil**, onde o bloco de instruções {Code} é sempre executado antes da avaliação da condição (Condition).

O label l{p.parser.idLabel}c marca o início do ciclo, e o comando JZ realiza um salto condicional para l{p.parser.idLabel}f caso a condição seja satisfeita. Se a condição não for verdadeira, o bloco p[3] é executado novamente, retornando ao início do ciclo através de JUMP.

A constante p.parser.idLabel é incrementada para garantir que cada label seja único e correto no fluxo de execução gerado.

5.7 Acesso a variáveis

```
def p_VarNum(p):
    "Variable : NAME"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if type(var) == int:
            p[0] = f"PUSHG {var}\n"
        else:
            raise TypeError(f"Line {p.lineno(1)}, {p[1]} is not an integer.")
    else:
        raise Exception(f"Line {p.lineno(1)}, {p[1]} is not declared.")
```

Este código implementa a verificação e a manipulação de uma variável em um analisador sintático. Ao identificar um identificador NAME, ele verifica se o mesmo está declarado no mapa de variáveis (trackmap). Caso a variável exista e seja do tipo inteiro, o comando PUSHG é gerado, que carrega o valor global associado ao identificador.

Se a variável não for um inteiro, é levantada uma exceção de tipo (**TypeError**), indicando o erro de incompatibilidade no uso da variável. Caso a variável não esteja declarada, uma exceção genérica (**Exception**) é lançada, apontando que a mesma não foi encontrada no escopo.

Dessa forma, o código garante segurança na manipulação de variáveis e integridade no fluxo de execução gerado.

```
def p_VarArray(p):
    "Variable : NAME '[' Expr ']'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        varInfo = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if len(varInfo) == 2:
            p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {varInfo[0]}\nPADD\n' + p[3] + 'LOADN\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an array.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
```

Este código implementa a construção do acesso a um elemento de um vetor (**Array**). Ao identificar a produção **Variable**: NAME '[' Expr ']', o analisador verifica se o identificador NAME está declarado no mapa de variáveis (**trackmap**).

Caso a variável exista e seja um vetor (identificado pelo comprimento de varInfo igual a 2), o código gerado calcula o endereço do elemento do vetor com as seguintes instruções:

- PUSHGP: Empilha o ponteiro base do segmento global na pilha;
- PUSHI: Empilha o deslocamento inicial associado ao vetor;
- PADD: Soma o ponteiro base com o deslocamento para determinar o endereço inicial do vetor;
- Expr: Avalia o índice de acesso ao vetor;
- LOADN: Carrega o valor armazenado no endereço calculado.

Se a variável não for um vetor, é levantada uma exceção de tipo (TypeError), indicando que o uso é incompatível. Caso a variável não esteja declarada, uma exceção genérica é lançada, informando que o identificador não foi encontrado no escopo atual.

Dessa forma, o código assegura a correção no acesso aos elementos de vetores, tanto na validação semântica quanto na geração do fluxo de execução correspondente.

Esta função trata o acesso a elementos de uma matriz (Matrix) no analisador sintático. Quando a variável NAME é acessada com dois índices (Expr e Expr), o código verifica se a variável é declarada e possui estrutura de matriz (indicada por len(varInfo) == 3). O cálculo do endereço do elemento é feito através das instruções:

- PUSHGP: Carrega o ponteiro base do segmento global;
- PUSHI: Adiciona o deslocamento inicial da matriz;
- PADD: Calcula o início da matriz no espaço global;
- MUL: Calcula o deslocamento da linha, utilizando o número de colunas (varInfo[2]);
- ADD: Soma o deslocamento da linha ao índice da coluna;
- LOADN: Carrega o valor armazenado na posição calculada.

Caso a variável não seja uma matriz ou não esteja declarada, as exceções apropriadas são lançadas, garantindo que apenas estruturas válidas sejam manipuladas no código gerado.

5.8 Input-Output

Input

```
def p_Input_Array(p):
    "Assign : NAME '[' Expr ']' '=' INPUT ';'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if len(var) == 2:
            p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {var[0]}\nPADD\n' + p[3] + f'READ\nATOI\nSTOREN\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an array.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
```

Esta função implementa a atribuição de entrada (**Input**) para um elemento de um vetor (**Array**). Ao identificar a produção **Assign**: NAME '[' Expr ']' '=' INPUT ';', o analisador verifica se o identificador NAME é um vetor válido no mapa de variáveis (trackmap).

Se a variável for válida e do tipo vetor (len(var) == 2), o código gerado realiza as seguintes operações:

- Calcula o endereço do elemento do vetor utilizando PUSHGP, PUSHI, e PADD;
- Lê o valor de entrada com READ;
- Converte o valor lido de string para inteiro com ATOI;
- Armazena o valor no endereço calculado usando STOREN.

Se a variável não for um vetor ou não estiver declarada, exceções são lançadas, garantindo a validação semântica.

Esta função trata a atribuição de entrada (**Input**) para um elemento de uma matriz (**Matrix**). Ao identificar a produção **Assign**: NAME '[' Expr']' '[' Expr']' '=' INPUT ';', o analisador verifica se o identificador NAME é uma matriz válida no mapa de variáveis (trackmap).

Caso a variável seja uma matriz (len(var) == 3), o código gerado realiza:

- Cálculo do endereço do elemento com PUSHGP, PUSHI, e PADD;
- Multiplicação do índice da linha pelo número de colunas (MUL);
- Soma do deslocamento da linha e coluna (ADD);
- Leitura do valor de entrada (READ);
- Conversão do valor para inteiro (ATOI);
- Armazenamento do valor na posição calculada (STOREN).

Se a variável não for uma matriz ou não estiver declarada, são levantadas exceções adequadas.

```
def p_Input_Var(p):
    "Assign : NAME '=' INPUT ';'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if type(var) == int:
            p[0] = f'READ\nATOI\nSTOREG {var}\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an integer.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
```

Esta função implementa a atribuição de entrada (**Input**) para uma variável simples (**Var**). Ao identificar a produção **Assign**: NAME '=' INPUT ';', o analisador verifica se o identificador NAME é uma variável declarada no mapa de variáveis (trackmap). Se a variável for válida e do tipo inteiro (type(var) == int), o código gerado realiza:

- Leitura do valor de entrada (READ);
- Conversão do valor de string para inteiro (ATOI);
- Armazenamento do valor na posição global associada (STOREG).

Output

```
def p_Print(p):
   "Print : PRINT NAME ';'"
   if p[2] in p.parser.trackmap:
       var = p.parser.trackmap.get(p[2])
       if type(var) == tuple:
           if len(var) == 2:
               array = f'PUSHS "[ "\nWRITES\n'
               for i in range(var[1]):
                  array += f'PUSHGP\nPUSHI {var[0]}\nPADD\nPUSHI {i}\nLOADN\nWRITEI
                     \nPUSHS " "\nWRITES\n'
               array += f'PUSHS "]"\nWRITES\n'
               p[0] = array + 'PUSHS "\\n"\nWRITES\n'
           elif len(var) == 3:
              matrix = ""
               for i in range(var[1]):
                  matrix += f'PUSHS "[ "\nWRITES\n'
                  for j in range(var[2]):
                      j}\nLOADN\nWRITEI\nPUSHS " "\nWRITES\n'
                  matrix += 'PUSHS "]\\n"\nWRITES\n'
               p[0] = matrix
       else:
           p[0] = f'PUSHG {var}\nWRITEI\nPUSHS "\\n"\nWRITES\n'
       raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[2]} is not declared.")
```

Esta função implementa a geração de código para a operação de saída (**Output**) com a produção **Print**: **PRINT NAME** ';'. Dependendo do tipo de variável **NAME**, diferentes estratégias são utilizadas:

Variável Simples: Se NAME for uma variável simples (inteiro), o código gerado realiza:- PUSHG: Empilha o valor global da variável;

- WRITEI: Escreve o valor inteiro na saída;
- PUSHS "\n": Adiciona uma nova linha;
- WRITES: Escreve a nova linha na saída.

Vetor (Array): Se NAME for um vetor, o código gerado executa:

- Adiciona o delimitador inicial "[" à saída com PUSHS e WRITES.
- Para cada índice do vetor, calcula o endereço do elemento com PUSHGP, PUSHI, e PADD;
- Lê o valor do elemento com LOADN;
- Escreve o valor com WRITEI;
- Adiciona espaços entre os elementos com PUSHS e WRITES;
- Finaliza com o delimitador "] " e uma nova linha.

Matriz (Matrix): Se NAME for uma matriz, o código gerado executa:

- Adiciona o delimitador inicial da linha "[" com PUSHS e WRITES.
- Para cada coluna, calcula o endereço do elemento com PUSHGP, PUSHI, e PADD, considerando o índice da linha e o número de colunas;
- Lê o valor com LOADN;
- Escreve o valor com WRITEI;
- Adiciona espaços entre os valores com PUSHS e WRITES;
- Adiciona o delimitador final da linha "] " e uma nova linha.

5.9 Parser

```
parser = yacc.yacc()
parser.trackmap = dict()
parser.idLabel = 0
parser.memPointer = 0
```

Trata da inicialização das 3 componentes de controlo do projeto:

- trackmap Dicionário que mantém informação sobre as variáveis
- idLabel Contador de instruções de seleção e ciclos
- memPointer Apontador para a próxima posição de memória livre

Capítulo 6

Codificação e Testes

6.1 Testes realizados e Resultados

Mostram-se a seguir alguns testes feitos (código introduzido) e os respectivos resultados obtidos:

6.1.1 Teste 1

Este teste declara e manipula variáveis atómicas do tipo inteiro, realiza operações aritméticas e lógicas, e usa instruções condicionais para imprimir valores com base em comparações.

```
var a, b, c;

a = 10;
b = 5;
c = a + b * 2;
print c;

if (a > b && c < 30) then {
    print a;
}

if (!(a == b)) then {
    print b;
}</pre>
```

```
PUSHI 0
START
PUSHI 15
STOREG 0
```

```
PUSHG 0
PUSHI 10
SUP
JZ 10
PUSHS "O número é maior que 10 \n"
WRITES
JUMP 10f
10: NOP
PUSHS "O número não é maior que 10 \n"
WRITES
10f: NOP
PUSHG 0
PUSHI 2
MOD
PUSHI 0
EQUAL
JZ 11
PUSHS "O número é par\n"
WRITES
JUMP 11f
11: NOP
PUSHS "O número é ímpar\n"
WRITES
11f: NOP
STOP
```

6.1.2 Teste 2

Este teste foca-se em atribuições algorítmicas, avaliando expressões aritméticas com diferentes operadores e precedência para atribuir valores a variáveis.

```
var x, y, z;

x = 5 + 3 * 2 - 1;
y = (10 / 2) % 3;
z = x + y;
print z;
```

```
PUSHI 0
PUSHI 0
PUSHI 0
START
PUSHI 5
PUSHI 3
PUSHI 2
PUSHI 1
```

```
SUB
MUL
ADD
STOREG 0
PUSHI 10
PUSHI 2
{\tt DIV}
PUSHI 3
MOD
STOREG 1
PUSHG 0
PUSHG 1
ADD
STOREG 2
PUSHG 2
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
STOP
```

6.1.3 Teste 3

Este teste demonstra a leitura de entrada do standard input e a escrita de saída para o standard output, interagindo com o utilizador para obter o seu nome e idade.

```
var x;
var y;
var result;

x = input;
y = input;

result = x + y;

print result;
```

```
PUSHI O
PUSHI O
PUSHI O
START
READ
ATOI
STOREG O
READ
ATOI
STOREG 1
```

```
PUSHG 0
PUSHG 1
ADD
STOREG 2
PUSHG 2
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
STOP
```

6.1.4 Teste 4

Este teste exemplifica a estrutura de seleção if-then-else, executando diferentes blocos de código consoante uma condição seja verdadeira ou falsa, especificamente verificando se um número é maior que 10 e se é par ou ímpar.

```
var num;
num = 15;
if (num > 10) then {
    print "O número é maior que 10 \n";
} otherwise {
    print "O número não é maior que 10 \n";
}
if ((num % 2) == 0) then {
    print "O número é par\n";
} otherwise {
    print "O número é impar\n";
}
```

```
PUSHI 0
START
PUSHI 15
STOREG 0
PUSHG 0
PUSHI 10
SUP
JZ 10
PUSHS "O número é maior que 10 \n"
WRITES
JUMP 10f
10: NOP
PUSHS "O número não é maior que 10 \n"
WRITES
```

```
PUSHG 0
PUSHI 2
MOD
PUSHI 0
EQUAL
JZ 11
PUSHS "O número é par\n"
WRITES
JUMP 11f
11: NOP
PUSHS "O número é ímpar\n"
WRITES
11f: NOP
STOP
```

6.1.5 Teste 5

Este teste cobre as estruturas de ciclo while-do e repeat-until, incluindo ciclos aninhados, demonstrando como controlar o fluxo de execução com base em condições e iterar através de um bloco de código múltiplas vezes.

```
var contador1, contador2;

contador1 = 0;
while (contador1 < 5) do {
    print "Iteração do ciclo while: ";
    print contador1;
    contador1 = contador1 + 1;

    contador2 = 0;
    repeat {
        print " Ciclo repeat aninhado: ";
        print contador2;
        contador2 = contador2 + 1;
    } until (contador2 == 3);
}</pre>
```

```
PUSHI O
PUSHI O
START
PUSHI O
STOREG O
l1c: NOP
PUSHG O
PUSHI 5
INF
```

```
JZ 11f
PUSHS "Iteração do ciclo while: \n"
WRITES
PUSHG 0
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
PUSHG 0
PUSHI 1
ADD
STOREG 0
PUSHI 0
STOREG 1
10c: NOP
PUSHS " Ciclo repeat aninhado: \n"
WRITES
PUSHG 1
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
PUSHG 1
PUSHI 1
ADD
STOREG 1
PUSHG 1
PUSHI 3
EQUAL
JZ 10c
JUMP 10f
10f: NOP
JUMP 11c
11f: NOP
STOP
```

6.1.6 Teste 6

Este teste demonstra a declaração e manipulação de um array unidimensional de inteiros, atribuindo valores aos seus elementos usando indexação direta e expressões, e iterando através do array para imprimir o seu conteúdo.

```
var x;
var arr[4];
var mat[2][2];

x = 1;

arr[0] = 1;
arr[1] = 222;
arr[2] = 3;
arr[3] = 1123;
```

```
mat[0][0] = 4;
mat[0][1] = 72;
mat[1][0] = 6;
mat[1][1] = 7;

print x;
print mat;
print arr;
```

```
PUSHI 0
PUSHN 4
PUSHN 4
START
PUSHI 1
STOREG 0
PUSHGP
PUSHI 1
PADD
PUSHI 0
PUSHI 1
STOREN
PUSHGP
PUSHI 1
PADD
PUSHI 1
PUSHI 222
STOREN
PUSHGP
PUSHI 1
PADD
PUSHI 2
PUSHI 3
STOREN
PUSHGP
PUSHI 1
PADD
PUSHI 3
PUSHI 1123
STOREN
PUSHGP
PUSHI 5
PADD
PUSHI 0
PUSHI 2
MUL
PUSHI 0
ADD
PUSHI 4
STOREN
PUSHGP
```

```
PUSHI 5
```

PADD

PUSHI 0

PUSHI 2

MUL

PUSHI 1

ADD

PUSHI 72

STOREN

PUSHGP

PUSHI 5

PADD

PUSHI 1

PUSHI 2

 \mathtt{MUL}

PUSHI 0

ADD

PUSHI 6

STOREN

PUSHGP

PUSHI 5

PADD

PUSHI 1

PUSHI 2

 \mathtt{MUL}

PUSHI 1

ADD

PUSHI 7

STOREN

PUSHG 0

WRITEI

PUSHS "\n"

WRITES

PUSHS "["

WRITES

PUSHGP

PUSHI 5

PADD

PUSHI 0

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHGP

PUSHI 5

PADD

PUSHI 1

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHS "]\n"

WRITES

PUSHS "["

WRITES

PUSHGP

PUSHI 5

PADD

PUSHI 2

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHGP

PUSHI 5

PADD

PUSHI 3

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHS "]\n"

WRITES

PUSHS "["

WRITES

PUSHGP

PUSHI 1

PADD

PUSHI 0

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHGP

PUSHI 1

PADD

PUSHI 1

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHGP

PUSHI 1

PADD

PUSHI 2

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHGP

PUSHI 1

 ${\tt PADD}$

PUSHI 3

LOADN

WRITEI

PUSHS " "

WRITES

PUSHS "]"

```
WRITES
PUSHS "\n"
WRITES
STOP
```

6.1.7 Teste Sequência de Fibonacci

```
var n, a, b, temp;
print "Digite um numero para calcular Fibonacci: \n";
n = input;
a = 0;
b = 1;
print "Sequencia de Fibonacci:\n";
if (n == 0) then {
    print a;
} otherwise {
    if (n == 1) then {
        print a;
        print b;
    } otherwise {
        print a;
        print b;
        while (n > 1) do {
            temp = a + b;
            a = b;
            b = temp;
            print temp;
            n = n - 1;
        }
    }
}
```

De seguida, gerou-se o seguinte código **Assembly**:

```
PUSHI 0
PUSHI 0
PUSHI 0
PUSHI 0
START
PUSHS "Digite um numero para calcular Fibonacci: \n"
WRITES
READ
ATOI
STOREG 0
PUSHI 0
STOREG 1
PUSHI 1
```

```
STOREG 2
PUSHS "Sequencia de Fibonacci:\n"
WRITES
PUSHG 0
PUSHI 0
EQUAL
JZ 12
PUSHG 1
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
JUMP 12f
12: NOP
PUSHG 0
PUSHI 1
EQUAL
JZ 11
PUSHG 1
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
PUSHG 2
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
JUMP 11f
11: NOP
PUSHG 1
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
PUSHG 2
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
10c: NOP
PUSHG 0
PUSHI 1
SUP
JZ 10f
PUSHG 1
PUSHG 2
ADD
STOREG 3
PUSHG 2
STOREG 1
PUSHG 3
STOREG 2
PUSHG 3
WRITEI
PUSHS "\n"
WRITES
PUSHG 0
```

PUSHI 1

SUB

STOREG O JUMP 10c 10f: NOP 11f: NOP 12f: NOP STOP

Capítulo 7

Conclusão

Este relatório descreve o processo de implementação de um compilador, com o propósito de processar uma linguagem fictícia, inventada por nós, alunos.

Este processo passou por todas as fases de desenvolvimento propostas na UC de Processamento de Linguagens e Compiladores, pelo que se considera que, de forma geral, corresponde aos objetivos previamente definidos.

O projeto foi um bom desafio, além de ser uma boa forma de aplicarmos os conhecimentos adquiridos ao longo do semestre, também nos levou a perceber que, no que toca a compiladores, é necessário uma boa definição das regras a seguir.

Apesar de parecer um conceito relativamente simples, provou ser bastante desafiante implementar os pontos pedidos, pois por vezes encontramos inconsistências que nos forçaram a dar um passo atrás e repensar a abordagem ao problema.

A nosso ver, os pontos requeridos foram cumpridos, até, em parte, conseguimos superar os mesmos, por exemplo, o nosso projeto permite a escrita de **Strings** no *Standard Output*.

Porém, existe algum espaço para trabalho futuro, por exemplo, com algumas possíveis adições que fariam a nossa linguagem de programação parecer mais real e abrir mais possibilidades.

Mais concretamente, poderíamos ter implementado mais formas de controlo de erros, de forma a um utilizador ter mais informação proveniente do nosso código e não do próprio *Python*. Poderia também incluir definição e invocação de funções sem parâmetros, funções com nomes precisos de forma a facilitar a utilização.

Apêndice A

Código Lex

```
import ply.lex as lex
#### Definição de Palavras Reservadas ####
reserved = {
    'print': 'PRINT',
'input': 'INPUT',
    'while': 'WHILE',
    'do': 'DO',
    'repeat': 'REPEAT',
    'until': 'UNTIL',
    'if': 'IF',
    'then': 'THEN',
    'otherwise': 'OTHERWISE',
    'eq': 'EQ',
    'neq': 'NEQ',
    'moreeq': 'MOREEQ',
    'lesseq': 'LESSEQ',
    'and': 'AND',
    'or': 'OR',
}
#### Definição de Tokens ####
tokens = [
    'NAME',
    'VAR',
    'NUM',
    'STRING',
] + list(reserved.values())
#### Definição de Literais ####
literals = [';',':',',','=','{','}','|','"','','[',']','(',')',';','+','-','*','/','%
   ','>','<','!']
#### Regras de Expressões Regulares ####
```

```
t_EQ = r'\=\='
t_NEQ = r' \ ! = '
t_MOREEQ = r'\>\='
t_{LESSEQ} = r' < = '
t_AND = r' \&\&'
t_OR = r' \ | \ | \ |
#### Regras de Tokens ####
def t_VAR(t):
    r'var'
    return t
def t_NUM(t):
    r'\d+'
    t.value = int(t.value)
    return t
def t_NAME(t):
    r'[a-zA-Z\grave{A}-\ddot{y}_{-}][a-zA-Z\grave{A}-\ddot{y}0-9_{-}]*'
    t.type = reserved.get(t.value, 'NAME')
    return t
def t_STRING(t):
    r'"([^"\\]|\\.)*"'
    t.value = t.value.strip('"')
    return t
#### Gestão de Linhas Novas ####
def t_newline(t):
    r'\n+'
    t.lexer.lineno += len(t.value)
#### Gestão de Erros ####
def t_error(t):
    print(f"Illegal character '{t.value[0]}' at line {t.lineno}")
    t.lexer.skip(1)
#### Ignorar Espaços em Branco ####
t_ignore = ' \r\t'
def t_COMMENT(t):
    r'\#.*'
    pass
#### Inicialização do Lexer ####
lexer = lex.lex()
```

Apêndice B

Código Yacc

```
from LexTP import tokens
import ply.yacc as yacc
import sys
import os
#### Estrutura Programa ####
def p_Program(p):
    "Program : Header Code"
    p[0] = p[1] + "START \n" + p[2] + "STOP \n"
#### Estrutura do Header ####
def p_WOHeader(p):
    "Program : Code"
    p[0] = "START \setminus n" + p[1] + "STOP \setminus n"
def p_MultHeader(p):
    "Header : Header Decl"
    p[0] = p[1] + p[2]
def p_SingleHeader(p):
    "Header : Decl"
    p[0] = p[1]
#### Declaration [Int - Array - Matrix] ####
def p_IntDecl(p):
    "Decl : VAR NameList ';'"
    for name in p[2]:
        if name not in p.parser.trackmap:
            p.parser.trackmap.update({name: p.parser.memPointer})
            p[0] = (p[0] \text{ or ""}) + "PUSHI 0\n"
            p.parser.memPointer += 1
        else:
            raise Exception(f"Variable {name} already declared.")
```

```
def p_NameList(p):
     """NameList : NAME
                 / NameList ',' NAME"""
    if len(p) == 2:
        p[0] = [p[1]]
    else:
        p[0] = p[1] + [p[3]]
def p_ArrayDecl(p):
    "Decl : VAR NAME '[' NUM ']' ';'"
    if p[2] not in p.parser.trackmap:
        p.parser.trackmap.update({p[2]: (p.parser.memPointer, int(p[4]))})
        memSpace = int(p[4])
        p[0] = f"PUSHN \{memSpace\}\n"
        p.parser.memPointer += int(p[4])
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[2]} is already declared.")
def p_MatrixDecl(p):
    "Decl : VAR NAME '[' NUM ']' '[' NUM ']' ';'"
    if p[2] not in p.parser.trackmap:
        p.parser.trackmap.update(\{p[2]: (p.parser.memPointer, int(p[4]), int(p[7]))\})
        memSpace = int(p[4]) * int(p[7])
        p[0] = f"PUSHN \{memSpace\}\n"
        p.parser.memPointer += memSpace
        \label{lineno} \textbf{raise Exception} (\texttt{f"Line}\{\texttt{p.lineno}(2)\}, \ \{\texttt{p}[2]\} \ \texttt{is already declared."})
#### Code Structure ####
def p_MultCode(p):
    "Code : Code Codes"
    p[0] = p[1] + p[2]
def p_SingleCode(p):
    "Code : Codes"
    p[0] = p[1]
def p_Codes(p):
    """Codes : Conditions\\
             / WhileDo
             / RepeatUntil
             / Assign
             / Print
    11 11 11
    p[0] = p[1]
#### Cycles and Conditions ####
def p_CondIfThen(p):
    "Conditions : IF '(' Condition ')' THEN '{' Code '}'"
```

```
p[0] = p[3] + f"JZ 1{p.parser.idLabel}\n" + p[7] + f"1{p.parser.idLabel}:
    p.parser.idLabel += 1
def p_CondIfThenOtherwise(p):
    "Conditions : IF '(' Condition ')' THEN '{' Code '}' OTHERWISE '{' Code '}'"
    p[0] = p[3] + f"JZ l{p.parser.idLabel}\n" + p[7] + f"JUMP l{p.parser.idLabel}f\nl
       {p.parser.idLabel}: NOP\n" + p[11] + f"l{p.parser.idLabel}f: NOP\n"
    p.parser.idLabel += 1
def p_WhileDo(p):
    "WhileDo : WHILE '(' Condition ')' DO '{' Code '}'"
    p[0] = f"1{p.parser.idLabel}c: NOP\n" + p[3] + f"JZ 1{p.parser.idLabel}f\n" + p
       [7] + f"JUMP l{p.parser.idLabel}c\nl{p.parser.idLabel}f: NOP\n"
    p.parser.idLabel += 1
def p_RepeatUntil(p):
    "RepeatUntil : REPEAT '{' Code '}' UNTIL '(' Condition ')' ';' "
   p[0] = (
        f"1{p.parser.idLabel}c: NOP\n" + p[3]+ p[7]+ f"JZ 1{p.parser.idLabel}c\n"+ f"
           JUMP l{p.parser.idLabel}f\n"+ f"l{p.parser.idLabel}f: NOP\n"
    p.parser.idLabel += 1
#### Assigning ####
def p_ExpressionAssign(p):
    "Assign : NAME '=' Expr ';'" #exemplo : b = 2
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if type(var) == int:
            p[0] = p[3] + f"STOREG {var}\n" # Armazena o resultado da expressão na
               variável.
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an integer.") #
               Verifica se a variável é um inteiro.
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
def p_ArrayAssign(p):
     "Assign : NAME '[' Expr ']' '=' Expr ';'" # Array tem de permitir Expr para
        ver índices (letras) nos ciclos
     if p[1] in p.parser.trackmap:
          varInfo = p.parser.trackmap.get(p[1])
          if len(varInfo) == 2:
                p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {varInfo[0]}\nPADD\n' + p[3] + p[6] + 'STOREN\
                   n' # Permite indices expressivos nos ciclos.
          else:
               raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an array.")
     else:
          raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
def p_MatrixAssign(p): # Nome[Expr][Expr] = Expr
     "Assign : NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']' '=' Expr ';'"
```

```
if p[1] in p.parser.trackmap:
             varInfo = p.parser.trackmap.get(p[1])
             if len(varInfo) == 3:
                   p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {varInfo[0]}\nPADD\n{p[3]}PUSHI {varInfo
                        \label{local_condition} \begin{tabular}{l} $$ [2] \rightarrow mUL \n p [6] \ADD \n p [9] \STOREN \n'$ \end{tabular}
             else:
                   raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not a matrix.")
     else:
           raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
#### Expressions ####
def p_Expr_condition(p):
    'Expr : Condition'
    p[0] = p[1]
def p_Expr_Variable(p):
    'Expr : Variable'
    p[0] = p[1]
def p_expression_number(p):
    "Expr : NUM"
    p[0] = f'PUSHI \{p[1]\}\n'
def p_Expr_OP(p):
    """Expr : Expr "+" Expr
             | Expr "-" Expr
             | Expr "*" Expr
             | Expr "/" Expr
             | Expr "%" Expr"""
    if (p[2] == '+'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "ADD \n"
    elif (p[2] == '-'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "SUB \n"
    elif (p[2] == '*'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "MUL \n"
    elif (p[2] == '/'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "DIV \n"
    elif (p[2] == '%'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "MOD \n"
def p_condLog(p):
    """Condition : Expr EQ Expr
                    | Expr NEQ Expr
                   | '!' Expr
                   | Expr '>' Expr
                   | Expr MOREEQ Expr
                   | Expr '<' Expr
                   | Expr LESSEQ Expr
                   | Expr AND Expr
                   | Expr OR Expr""
```

```
if (p[2] == "=="):
        p[0] = p[1] + p[3] + "EQUAL \n"
    elif (p[2] == "!="):
          p[0] = p[1] + p[3] + "EQUAL \setminus nNOT \setminus n"
    elif (p[1] == '!'):
        p[0] = p[2] + "NOT \setminus n"
    elif (p[2] == '>'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "SUP \n"
    elif (p[2] == ">="):
        p[0] = p[1] + p[3] + "SUPEQ \n"
    elif (p[2] == '<'):
        p[0] = p[1] + p[3] + "INF \n"
    elif (p[2] == "<="):
        p[0] = p[1] + p[3] + "INFEQ \n"
    elif (p[2] == "&\&"):
        p[0] = p[1] + p[3] + 'ADD\nPUSHI 2\nEQUAL\n'
    elif (p[2] == "||"):
        p[0] = p[1] + p[3] + "ADD\nPUSHI 1\nSUPEQ\n"
    elif (p[1] == "Var"):
        p[0] = p[1]
def p_Expr_base(p):
    "Expr : '(' Expr ')'"
    p[0] = p[2]
def p_condition_base(p):
    "Condition : '(' Condition ')'"
    p[0] = p[2]
#### Acessing Vars (Num - Array - Matrix ) ####
def p_VarNum(p):
    "Variable : NAME"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if type(var) == int:
            p[0] = f"PUSHG {var}\n"
        else:
            raise TypeError(f"Line {p.lineno(1)}, {p[1]} is not an integer.")
    else:
        raise Exception(f"Line {p.lineno(1)}, {p[1]} is not declared.")
def p_VarArray(p):
    "Variable : NAME '[' Expr ']'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        varInfo = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if len(varInfo) == 2:
            p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {varInfo[0]}\nPADD\n' + p[3] + 'LOADN\n'
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an array.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
```

```
def p_VarMatrix(p):
    "Variable : NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        varInfo = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if len(varInfo) == 3:
            p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {varInfo[0]}\nPADD\n' + p[3] + f'PUSHI {varInfo
                [2] \nMUL\n' + p[6] + 'ADD\n' + 'LOADN\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not a matrix.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
#### Error ####
def p_error(p):
    print(f"Syntax error: token {p.value} on line {p.lineno}.")
#### Input (Assignments) ####
def p_Input_Array(p):
    "Assign : NAME '[' Expr ']' '=' INPUT ';'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if len(var) == 2:
            p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {var[0]}\nPADD\n' + p[3] + f'READ\nATOI\nSTOREN\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an array.")
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
def p_Input_Matrix(p):
    "Assign : NAME '[' Expr ']' '[' Expr ']' '=' INPUT ';'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if len(var) == 3:
            p[0] = f'PUSHGP\nPUSHI {var[0]}\nPADD\n{p[3]}PUSHI {var[2]}\nMUL\n{p[6]}
               ADD\nREAD\nATOI\nSTOREN\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not a matrix.")
    else:
        raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
def p_Input_Var(p):
    "Assign : NAME '=' INPUT ';'"
    if p[1] in p.parser.trackmap:
        var = p.parser.trackmap.get(p[1])
        if type(var) == int:
            p[0] = f'READ\nATOI\nSTOREG {var}\n'
        else:
            raise TypeError(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not an integer.")
    else:
```

```
raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[1]} is not declared.")
#### Print ####
def p_Print(p):
    "Print : PRINT NAME ';'"
    if p[2] in p.parser.trackmap:
       var = p.parser.trackmap.get(p[2])
       if type(var) == tuple:
           if len(var) == 2:
               array = f'PUSHS "[ "\nWRITES\n'
               for i in range(var[1]):
                   array += f'PUSHGP\nPUSHI {var[0]}\nPADD\nPUSHI {i}\nLOADN\nWRITEI
                      \nPUSHS " "\nWRITES\n'
               array += f'PUSHS "]"\nWRITES\n'
               p[0] = array + 'PUSHS "\\n"\nWRITES\n'
           elif len(var) == 3:
               matrix = ""
               for i in range(var[1]):
                   matrix += f'PUSHS "[ "\nWRITES\n'
                   for j in range(var[2]):
                       j}\nLOADN\nWRITEI\nPUSHS " "\nWRITES\n'
                   matrix += 'PUSHS "]\\n"\nWRITES\n'
               p[0] = matrix
       else:
           p[0] = f'PUSHG {var}\nWRITEI\nPUSHS "\\n"\nWRITES\n'
       raise Exception(f"Line{p.lineno(2)}, {p[2]} is not declared.")
def p_PrintString(p):
    "Print : PRINT STRING ';'"
   p[0] = f'PUSHS "{p[2]}"\nWRITES\n'
#### Parser Initializer ####
parser = yacc.yacc()
parser.trackmap = dict()
parser.idLabel = 0
parser.memPointer = 0
#### Main ####
if len(sys.argv) > 1:
    input_file = sys.argv[1]
    if not os.path.exists("Outputs"):
       os.makedirs("Outputs")
    output_file = os.path.join("Outputs", "Assembly_" + os.path.basename(input_file))
```

```
with open(input_file, 'r') as file:
    assembly = parser.parse(file.read())
    if assembly:
        with open(output_file, 'w') as output:
            output.write(assembly)
            print(f"{input_file} compiled successfully!\nCheck the output in {
                 output_file}.")
    else:
        print("Empty!")
else:
    # Interactive mode
    line = input(">")
    while line != "\n":
        print(parser.parse(line))
        line = input(">")
```