# Processamento de Linguagens (3º ano de Curso)

### Trabalho Prático 2

Relatório de desenvolvimento Grupo 18

João Correia (A84414) Marco Pereira (A89556)

28 de junho de 2021

#### Resumo

O presente relatório tem como objetivo descrever o processo de desenvolvimento da ferramenta *JomaCompiler*, um compilador da linguagem *Joma* que irá receber como input um ficheiro da linguagem Joma e irá produzir um ficheiro com a extensão vm com instruções em pseudo-código, Assembly da Máquina Virtual VM.

O trabalho desenvolvido concretizou-se numa ferramenta capaz de converter um ficheiro de extensão .jm, interpretando várias implementações de ciclos, declarações de funções, arrays, conversões.

Embora o escopo da ferramenta seja amplamente maior do que o originalmente proposto, o que resulta num sistema de complexidade considerável, este retém, no entanto, uma elevada eficácia de processamento.

# Conteúdo

1	Intr	odução	3
	1.1	JomaCompiler	3
<b>2</b>	Ana	lise e Especificação	5
	2.1	Descrição informal do problema	5
	2.2	Especificação do Requisitos	5
		2.2.1 Requisitos base	5
		2.2.2 Requisitos adicionais	6
3	Cor	cepção/desenho da Resolução	7
	3.1	Descrição do Parser	7
	3.2	Apresentação da gramática	8
		3.2.1 Símbolos Terminais	8
		3.2.2 Símbolos não Terminais	9
		3.2.3 Regras gramaticais	9
4	Coc	ificação e Testes	12
	4.1	Lex	12
	4.2	Yacc	12
		4.2.1 Declaração de variáveis	13
		4.2.2 Atribuição de valores a variáveis	13
		4.2.3 Leitura do standard input e escrita para o standard output	13
		4.2.4 Instruções condicionais	13
		4.2.5 Instruções cíclicas	14
		4.2.6 Declaração e Manuseamento de Arrays	15
		4.2.7 Definição e invocação de subprogramas(funções)	
	4.3	Lógica de leitura e escrita do ficheiro .vm	
	4.4	Testes realizados e Resultados	17
		4.4.1 Problemas encontrados com a Virtual Machine	17
5	Cor	clusão	19
Δ	Cóc	go de processamento dos símbolos terminais	20

В	Cód	ligo de	processamento presente no yacc	<b>22</b>
$\mathbf{C}$	Exe	mplo o	le ficheiros de código Joma	49
	C.1	Progra	ıma para o simples de cálculo de uma potência	49
		C.1.1	Ficheiro .jm	49
		C.1.2	Ficheiro .vm	50
C.2 Ficheiro escrito em Joma com menu de utilização apresentando vários programas q				
lizador pode testar como pedido		lizador	pode testar como pedidos no enunciado	51
		C.2.1	Ficheiro .jm	51
		C.2.2	Ficheiro .vm	55

# Introdução

#### 1.1 JomaCompiler

Área: Processamento de Linguagens

O seguinte projeto encontra-se inserido no contexto da unidade curricular de Processamentos de Linguagens, presente no  $3^{\circ}$  ano letivo do Mestrado Integrado em Engenharia Informática da Universidade do Minho.

Este constitui o segundo trabalho prático presente na componente prática da avaliação da unidade curricular, cujo objetivos avaliativos se centram na capacidade de desenvolvimento de Expressões Regulares (ER) de descrição de padrões textuais e no desenvolvimento de sistemas capazes de transformar texto numa lógica condição-ação. Este tem, como suporte, a linguagem de programação Python, utilizando o módulo re [1], que disponibiliza diversas ferramentas de reconhecimento e transformação textual através do uso de expressões regulares. Além disso irá utilizar o ply do Python para obter acesso ao módulo yace e lex.

O tema a abordar será o desenvolvimento de um compilador capaz de converter ficheiros de uma linguagem de programação criada pelos alunos, denominada Joma, num fiheiro com instruções de pseudo-código, Assembly da Máquina Virtual VM fornecida pela UC. O ficheiro fornecido ao compilador poderá conter vários tipos de instruções e funcionalidades como ciclos, condições, funções, arrays, declarações locais, casts, entre outros. Além disso o ficheiro pode conter variáveis do tipo float e inteiro, desta forma, a linguagem criada pelo grupo contém um elevado número de fucnionalidades que serão descritas em secções futuras do presente relatório. Este relatório terá como objetivo a descrição detalhada dos requisitos do projeto, assim como o de detalhar o processo de concepção e implementação do algoritmo responsável pela interpretação do ficheiro fornecido sublinhando as suas funcionalidades, tanto as especificadas como requeridas no enunciado do projeto, como as funcionalidades adicionais reconhecidas como úteis por parte do grupo responsável pelo desenvolvimento do compilador.

O compilador desenvolvido revela-se eficaz na tarefa proposta, contendo as funcionalidades necessárias para que a linguagem que interpreta seja útil e possa ser utilizada como forma de criar programas simples com funcionalidades básicas.

#### Estrutura do Relatório

O presente relatório encontra-se dividido em 5 secções

A primeira secção, afigura-se como a introdução ao trabalho, secção onde a atual descrição da estrutura do relatório se encontra presente.

No segundo capítulo, 2, o projeto proposto é analisado, sendo levantado um conjunto de requisitos, tanto mencionadas no enunciado deste como também requisitos adicionais inferidos como úteis pela equipa responsável pelo projeto.

O terceiro capítulo, 3, irá descrever a forma como foi desenvolvida a ferramenta, apresentando as variáveis de compile time, os vários símbolos utilizados, terminais e não terminais, bem como as regras gramaticais. No capítulo 4, o processamento descrito no capítulo anterior é implementado sob a forma de um programa desenvolvido na linguagem de programação Python. Aqui são apresentados os detalhes técnicos do funcionamento da ferramenta bem como apresentados alguns testes e problemas encontrados na máquina virtual durante os mesmos.

Por fim, o quinto capítulo, 5, conclui o relatório, sintetizando a informação disponibilizada ao longo deste.

# Análise e Especificação

#### 2.1 Descrição informal do problema

O sistema a desenvolver deverá ser um compilador de ficheiros gravados em formato Joma (uma linguagem criada pelo grupo com a extensão jm) para ficheiros em formato  $M\'{a}quina~Virtual~VM$  (um conjunto de instruções em pseudo-código Assembly funcional na m\'{a}quina virtual cedida pelos docentes da Unidade Curricular), através da utilização do módulo re e ply do Python para reconhecer vários tipos de funcionalidades na linguagem, sendo exemplo disso, a implementação de 3 tipos diferentes de ciclos, funções com declarações locais, arrays uni e bidimensionais, condições com expressões condicionais encadeadas, diferentes tipos de variáveis e casts feitos automaticamente entre elas.

#### 2.2 Especificação do Requisitos

Do enunciado referido na secção anterior é possível levantar um conjunto de requisitos que o projeto deverá cumprir. O grupo, no entanto, julgou-os insuficientes para o desenvolvimento de uma ferramenta completa, pelo que foi levantado um conjunto de requisitos adicionais que tem o objetivo de complementar o funcionamento da ferramenta.

#### 2.2.1 Requisitos base

Os requisitos base são os que é possível extrair do enunciado presente na secção 2.1. Estes são, de seguida, enunciados.

- 1. Declarar variáveis atómicas do tipo inteiro, com os quais se podem realizar as habituais operaçõoes aritméticas, relacionais e lógicas;
- 2. Efetuar instruções algorítmicas básicas como a atribuição do valor de expressões numéricas a variáveis;
- 3. Ler do standard input e escrever no standard output;
- 4. Efetuar instruções condicionais para controlo do fluxo de execução;
- 5. Efetuar instruções cíclicas para controlo do fluxo de execução, permitindo o seu aninhamento;
- 6. Definir e invocar subprogramas sem parâmetros mas que possam retornar um resultado do tipo inteiro.

#### 2.2.2 Requisitos adicionais

Embora os requisitos acima mencionados constituam uma base sólida para um conversor, um conjunto de funcionalidades necessárias para que este seja uma ferramenta completa encontram-se em falta. Como tal, o grupo decidiu inclui-los no levantamento de requisitos. Estes são:

- 1. Definir a existência de 3 tipos de variáveis, sendo elas, int, float e string;
- 2. Definir a ocorrência de casts automáticos em caso de atribuições indevidas;
- 3. Definir a exitência de 3 tipos diferentes de ciclos, sendo eles os 3 tipos aconselhados pelos docentes da Unidade Curricular;
- 4. Permitir a declaração de variáveis locais dentro de subprogramas;
- 5. Permitir o encademaneto de condições com a utilização de operações de interseção e/ou união;
- 6. Declarar e manusear variáveis estruturadas do tipo array (a 1 ou 2 dimensões) de inteiros, em relação aos quais é apenas permitida a operação de indexação (índice inteiro)(desenvolvendo assim as 2 funcionalidades adicionais).

Um exemplo simples com alguns dos requisitos referenciados em cima encontra-se em C, onde podemos também ver um exemplo mais extenso que será referido na fase de testes.

# Concepção/desenho da Resolução

Devido à existência de funcionalidades como ciclos condições e funções decidimos optar pelo processamento do ficheiro na totalidade pois existem algumas dependências entre instruções, como seria o caso de instruções que fazem parte de um ciclo, isto é, serão repetidas várias vezes, e instruções que se encontram fora do ciclo, esta separação foi feita uma grande parte das vezes com recorrência a chavetas({,}).

Como tal, iremos abordar primeiramente os atributos que achamos necessários ter no parser e a sua funcionalidade, iremos depois passar para a apresentação das regras da gramática e das consequências da mesma no resultado da compilação.

#### 3.1 Descrição do Parser

Como é habitual neste tipo de exercícios, em conjunto com o *yacc* iremos utilizar um *parser*, este parser vai ter como objetivo guardar a informação ao longo da compilação de modo a ser possível adquirir os valores dos registos de cada variável, entre outros.

Como tal, os atributos colocados no parser são os seguintes:

#### success

Success será um booleano com valor verdadeiro caso a compilação termine de forma bem sucedida, e falso caso encontre algum erro que não estava à espera.

#### compiled

Compiled será uma string que irá conter toda a informação compilada até ao momento que será escrita posteriormente para o ficheiro caso a compilação seja bem sucedida.

#### current\_type

Current\_type será uma string que irá sinalizar o tipo com que se está a lidar atualmente na compilação, o seu uso será maioritariamente para a implementação dos casts feitos automaticamente, terá os seguintes valores:

- "": o tipo atual é um inteiro;
- "f": o tipo atual é um float;

• "s": o tipo atual é uma string;

• None : não existe tipo atual.

#### current\_func

Current\_func é também uma string e irá conter o nome da função a compilar atualmente, desta forma será possível controlar as variáveis locais a que a função tem acesso e também será possível produzir mensagens de erro com mais informação. Toma o valor "0"quando a função atual é nenhuma, isto é, global.

#### func\_var\_counter

Func\_var\_counter será um dicionário com chave string representante do nome da função, e valor inteiro, este inteiro será responsável por guardar a linha onde a variável da função foi declarada, inicia-se a 0 e será iterado a cada variável inserida na função correspondente.

#### func vars

Func\_vars será um dicionário com chave string representante do nome da função, e valor dicionário que mapea as variáveis declaradas na função pelo nome para o inteiro correspondente à sua localização na stack em relação ao framepointer (ou globalpointer caso seja uma variável global).

#### func\_var\_types

Func\_var\_types funciona da mesma forma do que o anterior mas tem o intuito de guardar o tipo da variável que mapea, esse tipo está guardado num formato string seguindo o guia acima apresentado em current\_type.

#### func\_array\_info

Func\_array\_info será responsável por guardar para cada função um dicionário que contém um mapeamento de nome de variável para um array de duas posições onde será colocado o número de linhas e colunas do array declarado. O número de colunas será 1 para arrays que não sejam bidimensionais.

#### 3.2 Apresentação da gramática

Terminada a explicação dos vários atributos do parser vamos agora apresentar a grámatica, começando pelos símbolos terminais, seguindo para os símbolos não terminais e terminando com as várias regras da grámatica por nós definida, apresentando o raciocínio que levou a cada uma.

#### 3.2.1 Símbolos Terminais

Os símbolos terminais da nossa linguagem, bem como as expressões regulares dos mesmos estão presentes em A

Como podemos ver, optamos pela utilização de < e > para marcar cada um dos identificadores como if, while, for. O grupo achou que desta forma a linguagem se mantinha fácil de interpretar e manteve a congruência da mesma ao longo de todos os identificadores. Além disso conseguimos perceber que existem identificadores para os varios tipos de dados que seguem as mesmas especificações encontradas na documentação da máquina virtual.

#### 3.2.2 Símbolos não Terminais

Os símbolos não terminais da nossa linguagem aparecem abaixo listados e serão descritos de forma mais aprofundada em secções seguintes em conjunto com as regras gramaticais da linguagem.

Array	Condicao	EndFunc	Repeat
ArrayCol	ContArray	Escrita	Ret
Atribuicao	ContContinuacaoVar	Expr	Start
AtribuicaoInicial	ContinuacaoVar	ExprCond	Term
Ciclo	DecFunc	Factor	Type
CicloFor	Declaracao	Funcao	Until
CicloRepeat	Declaracoes	Inicio	Var
CicloWhile	Do	Instrucao	Variaveis
Codigo	Else	Leitura	While
Cond	EndCond	ListInstrucao	

#### 3.2.3 Regras gramaticais

Após terem sido apresentados os vários símbolos terminais e não terminais podemos agora apresentar as várias regras gramaticais, estas encontram-se abaixo:

```
Rule 0 S' -> Inicio
Rule 1 Inicio -> Variaveis Start Codigo
Rule 2 Start -> <empty>
Rule 3 Variaveis -> { Declarações }
Rule 4 Declaracoes -> Declaracoes Declaracao
Rule 5 Declaracoes -> <empty>
Rule 6 Declaração -> Type ID;
Rule 7 Declaração \rightarrow Type ID = Expr;
Rule 8 Declaração -> Type Array ID;
Rule 9 Type -> ID
Rule 10 Array -> [ INT ] ContArray
Rule 11 ContArray -> [ INT ]
Rule 12 ContArray -> <empty>
Rule 13 Expr \rightarrow Expr + Term
Rule 14 Expr \rightarrow Expr \rightarrow Term
Rule 15 Expr \rightarrow Term
Rule 16 Term -> Term * Factor
Rule 17 Term -> Term / Factor
Rule 18 Term -> Term % Factor
Rule 19 Term -> Factor
Rule 20 Factor -> INT
Rule 21 Factor -> - INT
Rule 22 Factor -> FLOAT
Rule 23 Factor -> - FLOAT
Rule 24 Factor -> STRING
Rule 25 Factor -> CALL ID
Rule 26 Factor \rightarrow ID
```

```
Rule 27 Factor -> ID [ INT ] ArrayCol
Rule 28 ArrayCol -> [ INT ]
Rule 29 ArrayCol -> <empty>
Rule 30 Codigo -> Codigo Funcao
Rule 31 Codigo -> Codigo Instrucao
Rule 32 Codigo -> <empty>
Rule 33 Funcao -> DecFunc { Variaveis ListInstrucao EndFunc
Rule 34 DecFunc -> FUNC ID
Rule 35 EndFunc -> }
Rule 36 Ret -> RET Expr;
Rule 37 ListInstrucao -> ListInstrucao Instrucao
Rule 38 ListInstrucao -> <empty>
Rule 39 Instrucao -> Atribuicao
Rule 40 Instrucao -> Leitura
Rule 41 Instrucao -> Escrita
Rule 42 Instrucao -> Condicao
Rule 43 Instrucao -> Ciclo
Rule 44 Instrucao -> Ret
Rule 45 Atribuicao -> Var = Expr;
Rule 46 Var -> ID ContinuacaoVar
Rule 47 ContinuacaoVar -> [ INT ] ContContinuacaoVar
Rule 48 Continuação Var -> <empty>
Rule 49 ContContinuacaoVar -> [ INT ]
Rule 50 ContContinuacaoVar -> <empty>
Rule 51 Leitura -> READ Var ;
Rule 52 Escrita -> WRITE Expr;
Rule 53 Condicao -> IF ExprCond Do { ListInstrucao } ;
Rule 54 Condicao -> IF ExprCond Do { ListInstrucao } Else { ListInstrucao } ;
Rule 55 Do -> DO
Rule 56 Else -> ELSE
Rule 57 ExprCond -> ExprCond & Cond
Rule 58 ExprCond -> ExprCond | Cond
Rule 59 ExprCond -> Cond
Rule 60 Cond -> Expr EQUAL Expr
Rule 61 Cond -> Expr NOTEQUAL Expr
Rule 62 Cond -> Expr BIGGER Expr
Rule 63 Cond -> Expr SMALLER Expr
Rule 64 Cond -> Expr BIGGEREQUAL Expr
Rule 65 Cond -> Expr SMALLEREQUAL Expr
Rule 66 Ciclo -> CicloWhile
Rule 67 Ciclo -> CicloRepeat
Rule 68 Ciclo -> CicloFor
Rule 69 CicloWhile -> While ExprCond Do { ListInstrucao }
Rule 70 While -> WHILE
Rule 71 CicloRepeat -> Repeat ListInstrucao Until ExprCond
Rule 72 Repeat -> REPEAT
Rule 73 Until -> UNTIL
Rule 74 CicloFor -> FOR (AtribuicaoInicial ExprCond EndCond Atribuicao) { ListInstrucao }
Rule 75 Atribuicao Inicial -> Atribuicao
Rule 76 EndCond ->;
                                               10
```

Como podemos ver acima, algumas das regras parecem irrelevantes, estas existem devido a ocorrências que queríamos que acontecessem primeiro, por exemplo, a existência do **Type** deve-se à necessidade de modificar o tipo atual (current\_type) antes de proceder à continuação da declaração, desta forma precisamos de fazer essa alteração antes de executar o **Array** ou **Expr**, e a forma utilizada pelo grupo foi isolar o *ID* com a regra **Type**. Desta forma o grupo consegue também criar uma linguagem em BNF-Puro praticamente na totalidade com a exceção de alguns símbolos terminais literais.

# Codificação e Testes

A ferramenta foi desenvolvida utilizando a linguagem de programação Python, recorrendo à biblioteca RE e PLY de forma a possibilitar a utilização de expressões regulares no processamento textual, assim como possibilitar a criação de analisadores léxicos.

O código encontra-se dividido em 4 blocos lógicos:

- 1. Lex;
- 2. Yacc:
- 3. Lógica de leitura e escrita do ficheiro .vm.
- 4. Testes Realizados e Resultados

#### 4.1 Lex

Tendo em conta que os símbolos terminais foram já apresentados iremos agora explicar as intenções dos mais relevantes e a expressão regular correspondente.

As expressões regulares mais importantes e nas quais se baseia grande parte do trabalho são as dos tipos de dados que a nossa linguagem de programação suporta, sendo assim temos as 3 seguintes expressões regulares:

$$\begin{split} t\_FLOAT &= r'\backslash d + \backslash. \backslash d + ' \\ t\_INT &= r'\backslash d + ' \\ t\_STRING &= r'\backslash"([^{-}]|\backslash")*\backslash"' \end{split}$$

Após estas vemos que todos os outros símbolos terminais são auto-explicativas estando apenas entre '<' e '>'.

Como tal podemos dar como explicados os símbolos terminais, mais informação sobre eles pode ser vista em A

#### 4.2 Yacc

O algoritmo de processamento do Yacc será descrito nesta secção. A sua implementação encontra-se disponível no anexo B.

Tendo sido descritos na secção 3.1, iremos, agora, apenas apresentar a metodologia utilizada na resolução do exercício proposto e em cada uma das suas fases.

#### 4.2.1 Declaração de variáveis

Devido à restrição de que as variáveis devem ser todas declaradas no início do programa sabemos que estas vão estar todas localizadas no fundo da stack, como tal podemos atribuir a posição 0 da stack à primeira váriavel que declararmos, a posição 1 à segunda e assim sucessivamente, a declaração de arrays será descrita mais à frente. No caso de declarações de variáveis locais devemos utilizar a instrução pushg X para aceder ao seu valor sendo X a posição onde esta se encontra em relação ao global pointer. No caso de variáveis locais devemos usar a instrução pushl X para aceder ao seu valor sendo X a posição onde esta se encontra em relação ao frame pointer.

#### 4.2.2 Atribuição de valores a variáveis

A atribuição de valores a variáveis será feita tendo em conta o reultado proveniente do símbolo não terminal **Expr**. A formulação por trás desse símbolo não terminal é a mesma utilizada nas aulas tendo apenas algumas adições como a operação que calcula o resto da divisão inteira, uma funcionalidade de conversão de tipos, a utilização da instrução concat para "somas" entre strings, etc. Após todas as instruções que determinam o resultado de **Expr** estarem escritas iremos acrescentar as instruções que determinam a conversão de tipos para que o resultado da **Expr** esteja de acordo com o tipo da variável à qual esta vai ser atribuída, esta funcionalidade utiliza o tipo da variável e o tipo da **Expr** para decidir a conversão a ser feita, depois disto iremos acrescentar a instrução storeY X, em que Y é 'g' ou 'l' consoante o ambiente onde a variável à qual vai ser atribuído o valor foi declarada e X a localização da stack onde a variável se encontra.

#### 4.2.3 Leitura do standard input e escrita para o standard output

#### Leitura

Este requisito, embora simples de implementar, tem uma nuance que passa por duplicar o endereço da string lida antes de proceder à conversão de tipos, esta duplicação tem como objetivo permitir a libertação de memória após a atribuição dos valores lidos. As instruções utilizadas para a implementação desta funcionalidade foram read, atoi/atof, dup, free e storeg/storel.

#### Escrita

O requisito de escrita é bastante simples de implementar sendo apenas necessário a utilização das instruções pushg/pushl e writei/writef/writes. Para esta funcionalidade temos apenas que dar push da variável ou valor que queremos imprimir no ecrã seguido da instrução de escrita que irá consumir esse valor e imprimir o mesmo no ecrã.

#### 4.2.4 Instruções condicionais

Esta funcionalidade consiste na implementação de condições e de instruções condicionais, estas apresentamse na forma de um if-do-else. Como tal serão utilizadas labels para poder proceder aos saltos condicionais, abaixo temos uma pequena demostração de como isto será implementado em pseudo-código.

```
Condição

jz label_else

Código que verifica a condição

jump label_fim

label_else:

Código que não verifica a condição

label_fim:
```

Como tal temos que criar 2 labels para a implementação desta funcionalidade, uma para o salto para o código do else, outra para o salto após correr o código if, o mesmo se aplica caso tenhamos apenas a formulação ifdo, no entanto este não irá necessitar de uma instrução de jump após a realização do bloco de instruções que verificam a condição proposta. A implementação de condições a verificar passa pelo uso dos operadores '&' e '|' como 'e' e 'ou', respetivamente. Quando estamos perante um '&' iremos executar a instrução de multiplicação dos valores obtidos entre as 2 expressões separadas por este, obtendo 0 caso algum deles seja 0(falso) e apenas obtendo 1 quando ambos tem o valor 1(verdadeiro). Quando estamos perante um '|' iremos executar a instrução de adição dos valores obtidos, desta forma, quando os valores das expressões que operador separa são 0 obtemos 0 e quando o valor que separa as instruções é 1 obtemos sempre um valor diferente de 0.

A implementação de labels foi feita através da utilização de uma estrutura de dados entitulada stack, desta forma conseguimos carregar para a stack cada label e descarregando cada endereço de forma a que a utilização de condições aninhadas seja possível.

#### 4.2.5 Instruções cíclicas

A funcionalidade que vamos agora descrever estará dividida em 3 secções, sendo que foram implementados 3 tipos de ciclos.

#### Ciclo While-Do

A funcionalidade do ciclo while-do segue o principio de que enquanto uma definida expressão condicional for verificada irá ocorrer um bloco de código, geralmente este bloco de código contém uma instrução que direta ou indiretamente altera o resultado da condição de forma a que este ciclo tenha fim. Este ciclo segue a implementação apresentada abaixo em pseudo-código.

```
label_inicio_ciclo :
Condição
    jz label_fim_ciclo
    Código que verifica a condição
    jump label_inicio_ciclo
label_fim_ciclo :
```

Desta forma, com a ajuda da regra gramatical que define o ciclo e com a stack onde as labels vão sendo empilhadas e removidas podemos proceder à implementação da funcionalidade com facilidade, começando por escrever uma label e empilhar, escrever a instrução jz com uma nova label e empilhar esta também, adicionar o código dentro do ciclo while como já foi visto anteriormente, sendo que este será delimitado por "e" torna-se simples saber as limitações onde se inicia e termina, e após isso temos apenas que fazer dois pop's da stack de labels sendo o primeiro a label\_fim\_ciclo e a segunda a label\_inicio\_ciclo, pelo exemplo acima vemos que temos que inserir duas frases com a ordem dos pop's invertida.

#### Ciclo Repeat-Until

A funcionalidade do ciclo repeat-until segue o principio de que até que uma definida expressão condicional for verificada irá ocorrer um bloco de código, geralmente este bloco de código contém uma instrução que direta ou indiretamente altera o resultado da condição de forma a que este ciclo tenha fim. A implementação deste ciclo pode ser descrita pelo excerto em pseudo-código abaixo.

Com a ajuda das regras gramaticais produzidas para o efeito e com a stack de labels já referida anteriormente podemos seguir uma metodologia proxima da que seguimos no ciclo while-do empilhando a label de condição após a escrita do jump para a mesma, empilhando a label do código no ciclo escrevendo também a mesma, após isto escrevemos apenas o código que se encontra entre repeat e until de formas já antes mencionadas tendo apenas a necessidade de fazer dois pop's seguidos da stack para poder imprimir a label de condição que seria o segundo pop seguido do código que define a expressão condicional terminando por fim com a escrita da última linha utilizando a label de inicio de ciclo sendo esta resultante do primeiro pop feito à stack.

#### Ciclo For-Do

A funcionalidade do ciclo for-do segue a estruturação que temos na linguagem de programação C, desta forma teremos inicialmente uma condição inicial de atribuição a uma variável, seguido de uma expressão condicional, seguido de uma atribuição que será feita no fim de cada iteração do ciclo. A formulação deste ciclo pode se descrita pelo excerto abaixo apresentado.

```
Atribuição incial
label_condição:
Condição
jz label_fim_ciclo
Código dentro de ciclo
Código de atribuição após cada iteração
jump label_condicao
label_fim_ciclo:
```

Através da estrutura apresentada acima vemos que são apenas usadas 2 labels, para tal precisamos de proceder à escrita da atribuição no fim de cada ciclo logo após ao código que iria correr dentro do ciclo, tirando isto a metodologia seguida é a mesma apresentada nos ciclos anteriores, tirando partido de sucessivos push's e pop's de modo a permitir o aninhamento de vários ciclos.

#### 4.2.6 Declaração e Manuseamento de Arrays

#### Declaração

A declaração deste tipo de variáveis segue uma regra gramatical de forma a obter o número de linhas e colunas, caso existam, após isso a multiplicação do número de linhas pelo número de colunas irá fornecer a quantidade de espaços que o array irá necessitar, desta forma temos apenas que escrever uma declaração

inicial de cada um dos constituintes do array e devemos tomar em atenção que o contador de variáveis deverá ser incrementado no número total de constituintes do array e não apenas em 1 como temos vindo a fazer com as outras variáveis.

#### Manuseamento

A implementação desta funcionalidade foi bastante simples tendo em conta que foi apenas necessário perceber o constituinte do array ao qual estávamos a aceder, para tal acedemos primariamente aos dados do array em questão para saber o número de linhas e colunas, estes dados são guardados na fase de declaração, após isso fazemos algum controlo de erros no caso de acesso a índices de memória não reservados para o array e por fim fazemos uma simples conta através da qual obtemos a posição em memória à qual devemos aceder, esta expressão é:

 $posic\~aoemmem\'oria = posic\~aodoprimeiroelemento + linha\_acedida * n\'umerodecolunas + coluna\_acedida$ 

Em caso de acesso ao valor devemos utilizar a instrução de pushg/pushl e em caso de alteração do valor devemos utilizar a instrução de storeg/storel.

#### 4.2.7 Definição e invocação de subprogramas(funções)

#### Definição

A definição de um subprograma é feita tendo em conta uma mistura de especificações Python com C, desta forma a identificação de uma função é feita com o identificador <func> seguido do nome da função e dentro de chavetas todo o código que diz respeito a esta. As instruções de retorno devem ser iniciadas pelo identificador <ret> e é necessário existir pelo menos uma, podendo no entanto existir mais do que uma para permitir retornos a meio de ciclos de modo a melhorar a performance de qualquer código gerado. Desta forma vemos abaixo um excerto em pseudo-código de como deverá ficar.

jump label\_depois\_funcao label\_nome\_funcao Código de declaração de variáveis locais Código da função label\_depois\_funcao:

O código da função poderá conter linhas de return, estas são expressas por storel -1 seguido de return. Todas as instruções descritas são simples de entender sendo apenas de salientar que as variáveis declaradas localmente devem ser manuseadas utilizando pushl e storel ao contrário das que são utilizadas mas foram declaradas globalmente.

#### Invocação

Após a declaração de uma função temos apenas que proceder à chamada desta, para tal devemos seguir a estrutura descrita abaixo, de notar que os nomes utilizados seguem a terminologia acima apresentada.

push valor onde será guardado o resultado pusha label\_nome\_funcao call

Linhas de utilização do valor, podem ser write ou atribuições

#### 4.3 Lógica de leitura e escrita do ficheiro .vm.

Uma das variáveis apresentadas tem o nome de compiled e como foi referido na sua explicação esta serve para guardar o conteúdo daquilo que desejamos escrever para o ficheiro .vm, a escrita é apenas feita no fim pois apenas sabemos se a compilação foi bem sucedida nessa altura. Neste sentido evitamos a destruição de compilações anteriores, com compilações não funcionais.

A chamada ao programa deve ser feita dando no mínimo 1 argumento que identifica o ficheiro a compilar, com possibilidade de ser dados 2 argumentos em que o segundo identifica o ficheiro para o qual será escrito o resultado da compilação, em caso de omissão será escrito para o ficheiro a.vm.

#### 4.4 Testes realizados e Resultados

De modo a testar o programa foi criado um ficheiro escrito na linguagem por nós criada, este ficheiro contém os vários testes pedidos, cada um definido no seu subprograma, existindo posteriormente um menu para o utilizador escolher o programa que deseja testar.

O código está apresentado em C, onde o seu output em pseudo-código assembly está também presente.

#### 4.4.1 Problemas encontrados com a Virtual Machine

Ao longo da realização do trabalho foram encontrados alguns problemas com a máquina virtual, alguns deles são apenas visuais e em nada afetam o decorrer do programa, no entanto existe um problema que após ter sido testado intensivamente se revelou estar na máquina virtual.

#### Problemas Visuais

Quando é feito um cast de float para int a máquina virtual(versão gráfica) apresenta esse resultado como float e com o valor 0.00000, no entanto quando este valor é usado para uma adição, por exemplo, obtemos o resultado suposto.

Na máquina virtual, na heap onde são guardadas as strings não são eliminadas strings antigas mesmo tendo sido dado free visto que elas continuam visíveis na heap, no entanto o contador dessa heap volta a 0, isto é apenas um bug visual que apenas confunde a utilização do free pois na versão gráfica a heap poderia/deveria ficar vazia de modo a ser mais percétivel a execução da instrução free.

#### Problema potenciador de erros

Quando é feito o push de uma string com apenas um caráter seguido de um push de uma string seguido de um concat, a string resultante do concat não possui a primeira string, sendo neste caso igual à segunda string. Este bug foi descoberto aquando da testagem do nosso programa pois é feito um push de um inteiro seguido de um cast deste para string, após um novo push de string é feito um concat e foi verificado que este concat não possuía o resultado da concatenação das duas strings mas sim apenas da segunda string empilhada, sendo que o inteiro usado tinha apenas 1 caráter.

Abaixo temos um pequeno excerto de código capaz de reproduzir este problema.



Com este código vm obtemos, como output no terminal: "O valor é impar"

```
pushs "é impar"
pushs "1.0"
pushs "O valor "
concat
concat
writes
```

Por outro lado com o código acima obtemos: "O valor 1. é impar"

Neste sentido o programa criado pelo grupo segue as normas inicialmente estabelecidas podendo não imprimir os resultados da forma mais correta devido a caráteres como o '\n' serem engolidos aquando do concat.

## Conclusão

Conclui-se o presente relatório com uma apreciação positiva do trabalho realizado. A ferramenta de compilação desenvolvida +e capaz de interpretar programas escritos na linguagem Joma. A linguagem criada consegue reconhecer vários tipos de váriáveis, fazer casts automáticos entre eles, criar subprogramas e arrays de até 2 dimensões.

É aplicado, com sucesso, o conhecimento adquirido, até ao momento, na unidade curricular de Processamento de Linguagens [2], com especial ênfase na utilização de expressões regulares para deteção de padrões textuais e na utilização do PLY para produzir gramáticas de tradução coerentes e consistentes.

Como futuro trabalho sugere-se o suporte a mais funcionalidades de QoF, como a implementação do operador ++, +=,-=,\*=,/=, utilização de variáves para aceder a posições de um array, entre outras.

# Apêndice A

# Código de processamento dos símbolos terminais

Listing A.1: Código de processamento dos símbolos terminais

```
1 import ply.lex as lex
3 tokens = ['ID', 'INT', 'FLOAT', 'STRING', 'READ', 'WRITE', 'EQUAL', 'NOTEQUAL', 'BIGGER', '
      BIGGEREQUAL',
  'SMALLER', 'SMALLEREQUAL', 'RET', 'IF', 'DO', 'ELSE', 'WHILE', 'FUNC', 'CALL', 'REPEAT', 'UNTIL
       ', 'FOR']
6 literals = [';','=','+','-','*','/','%','{','}','&','|',':','(',')','[',,']']
s t_{IF} = r' < if >'
10 t_DO = r '<do>'
_{12} t_{-}ELSE = r' < else > '
_{14} \text{ t\_FUNC} = \text{ r '} < \text{func} > '
16 t_WHILE = r'<while>'
18 t_REPEAT = r'<repeat>'
20 t_UNTIL = r'<until>'
_{22} t_{-}FOR = r' < for > '
_{24} t_{-}CALL = r' < call > '
_{26} \ t_{-}RET = r ' < ret > '
_{28} t_READ = r'<read>'
30 t_WRITE = r'<write>'
32 t_EQUAL = r '=='
```

```
_{34} t_NOTEQUAL = r '!= '
35
_{36} t_BIGGER = _{r} '> '
37
_{38} t_BIGGEREQUAL = r '>='
39
  t\_SMALLER \ = \ r \ '< '
41
_{42} t_SMALLEREQUAL = r '<='
44 t_FLOAT = r' d+ ..d+
45
_{46}~t\_INT~=~r~^{,}\backslash d+^{,}
48 t_STRING = r '\"([^"]|\\\")*\"'
49
_{50} \ t_{-}ID = r '[a-zA-Z]([a-zA-Z]|_{-}|\setminus d)*'
_{52} t_ignore = "_{\sim}\t\n"
53
54 \mathbf{def} t_error(t):
        print("Car ter_ilegal:_", t.value[0])
        t.lexer.skip(1)
57
lexer = lex.lex()
```

images/carbon\_4.png

Figura A.1: Código ficheiro Lex

## Apêndice B

# Código de processamento presente no yacc

Listing B.1: Código de processamento presente no yacc

```
{\scriptstyle 2\ T:\{\ ID\ ,\ INT\ ,FLOAT\ ,STRING\ ,READ\ ,WRITE\ ,EQUAL\ ,BIGGER\ ,BIGGEREQUAL\ ,SMALLER\ ,SMALLER\ EQUAL\ ,RET\ ,}
       IF, DO, ELSE,
        WHILE, FUNC, CALL, REPEAT, UNTIL, FOR
             , '; ', '= ', '+ ', '- ', '* ', '/ ', '% ', '{ ', '} ', '& ', '| ', ': ', '/ ', '/ '}
{\tt 5}\ {\it N:} \{\ {\it Inicio}\ , {\it Start}\ , {\it Variaveis}\ , {\it Codigo}\ , {\it Declaracoes}\ , {\it Declaracao}\ ,
        Type, Array, ContArray, Expr, Term, Factor, Funcao,
        DecFunc, Ret, ListInstrucao, Instrucao, Atribuicao, Var,
        ContContinuacao Var, Leitura, Escrita, Condicao, Ciclo,
        ExprCond, Do, Else, Cond, Ciclo, Ciclo While, While, Repeat, Until,
        CicloRepeat, CicloFor, AtribuicaoInicial}
10
11
12 S: Inicio
13
14 P:{
        p1: Inicio => Start Variaveis Codigo
15
        p2: Start \Rightarrow
16
        p3: Variaveis \Rightarrow `{ Declaracoes `} '
17
        p4: Declaracoes \Rightarrow Declaracoes Declaracao
        p5:
19
        p6: Declaracao \Rightarrow Type ID
20
                             '=' Expr
        p7:
21
                              Array ID '; '
        p8:
        p9: Type \implies ID
23
                           '/' INT '/' '/' INT '/'
        p10: Array \Rightarrow
24
                           '[' INT']'
                   25
        p12: Expr \Rightarrow Expr '+' Term
                         Expr '-' Term
        p13:
27
        p14:
                     | Term
28
        p15: Term \Rightarrow Term '*' Factor
29
                         Term '/' Factor
        p16:
30
                         Term '%' Factor
        p17:
31
        p18:
                         Factor
32
        p19: Factor \implies INT
```

```
p20:
                                                                   '-' INT
34
                       p21:
                                                                         FLOAT
35
                                                                          '- ' FLOAT
                       p22:
36
                                                                          ID
                       p23:
37
                                                                         ID ', ', INT ', '
                       p24:
38
                                                                         ID \stackrel{,}{,} [ NT \stackrel{,}{,} ] \stackrel{,}{,} [ NT \stackrel{,}
                       p25:
39
                                                                   | CALL ID
                       p26:
40
                       p27: Codigo \implies Funcao Codigo
41
                       p28:
                                                                   | Instrucao Codigo
42
                       p29:
43
                       p30: Funcao \Rightarrow DecFunc ' \{ ' Variaveis ListInstrucao Ret ' \} '
44
                       p31: DecFunc \Rightarrow FUNC ID
45
                       p32: Ret \Rightarrow RET Expr '; '
46
                       p33: ListInstrucao \implies ListInstrucao Instrucao
47
                       p34:
48
                       p35: Instrucao \implies Atribuicao
49
                       p36:
                                                                               \perp Leitura
50
                       p37:
                                                                                  Escrita
51
                       p38:
                                                                                     Condicao
52
                       p39:
                                                                                 Ciclo
53
                       p40: Atribuicao \implies Var '= 'Expr '; '
54
                       p41: Var \Rightarrow ID
55
                                                      p42:
56
                                                       p43:
57
                       p44: Leitura \Rightarrow READ Var';
58
                       p45: Escrita \implies WRITE Var '; '
                       p46: Condicao => IF ExprCond Do '{ 'ListInstrucao '} ' '; '
60
                                                                     | IF ExprCond Do '{ ListInstrucao '} ' Else '{ ListInstrucao '} '
                       p47:
61
                       p48: Do \Rightarrow DO
62
                       p49: Else \implies ELSE
63
                       p50: ExprCond \Rightarrow ExprCond '&' Cond
64
                                                                                 ExprCond '| ' Cond
                       p51:
65
                       p52:
                       p53: Cond \implies Expr EQUAL Expr
67
                                                                     Expr BIGGER Expr
                       p54:
68
                                                                      Expr BIGGEREQUAL Expr
                       p55:
69
                       p56:
                                                                      Expr SMALLER Expr
70
                                                                  Expr SMALLEREQUAL Expr
71
                       p58: Ciclo \implies Ciclo While
72
                                                               | CicloRepeat
                       p59:
73
74
                       p60:
                                                                    CicloFor
                       p61: CicloWhile => While ExprCond Do '{ 'ListInstrucao '} '
75
                       p62: While \implies WHILE
76
                       p63: CicloRepeat \Rightarrow Repeat '{ 'ListInstrucao '} 'Until ExprCond
77
                       p64: Repeat \Rightarrow REPEAT
78
                       p65: Until \implies UNTIL
79
                       p66: CicloFor \Rightarrow FOR '(' AtribuicaoInicial ExprCond EndCond Atribuicao ')' '{'
80
                                    ListInstrucao '}'
                       p67: AtribuicaoInicial \implies Atribuicao
81
                       p68: EndCond \implies '; '
82
83 }
84
```

85

```
o de ser apenas '- ' Expr que faria push 0 push p[2] e sub
86 #Meter no expr a op
87
88 import ply.yacc as yacc
89
90 from interpretador_lex import tokens, literals
91
   def p_Inicio(p):
       "Inicio _: _ Variaveis _ Start _ Codigo"
93
94
   def p_Start(p):
95
       "Start_:"
96
       p.parser.compiled+="start\n"
97
98
  def p_Variaveis(p):
99
       "Variaveis _: _ '{ '_Declaracoes _ '} '"
100
101
  def p_Declaracoes(p):
102
       "Declarações ... : Declarações .. Declaração"
103
104
   def p_Declaracoes_paragem(p):
105
       "Declaracoes _: _"
106
107
   def getAndIncFuncVarCounter(p,inc):
108
       varNumAtual = p. parser.func_var_counter.get(p.parser.current_func)
109
       p.parser.func_var_counter[p.parser.current_func] = varNumAtual + inc
110
       return varNumAtual
111
112
  def addVarToFunc(p, varname, inc):
113
       p. parser . func_vars [p. parser . current_func] [varname] = getAndIncFuncVarCounter (p,
114
          inc)
       p.parser.func_var_types[p.parser.current_func][varname] = p.parser.current_type
115
116
  def addVar(p, varName, inc):
117
       linhaDec = p.parser.func_vars.get(p.parser.current_func).get(varName)
       if linhaDec = None: #n o foi declarado na fun o atual
119
           linhaDec = p.parser.func_vars.get("0").get(varName) #pode ter sido declarada
120
               globalmente
           if linhaDec is None: #n o foi declarada globalmente nem localmente logo pode
121
                ser a dicionada
                addVarToFunc(p, varName, inc)
122
           else: #foi declarada globalmente e est
                                                        a\ ser\ redeclarada\ localmente
123
124
                p. parser . success=False
                error ("Vari vel_"+varName+"_declarada_localmente_na_fun
                                                                                 o _"+p. parser.
125
                   current\_func+"\_depois\_de\_ter\_sido\_declarada\_globalmente\_na\_"+str(
                   linhaDec+1+ " declara
                                                o",p)
       else:
126
           if p.parser.current_func="0": #est a ser redeclarada globalmente
127
                error ("Vari vel_global_"+varName+"_foi_redeclarada_na_linha"+str (p.
128
                    parser.func_var_counter.get(p.parser.current_func)+1)+" das_
                    declara
                               es_depois_de_ter_sido_declarada_na_linha"+str(linhaDec+1),p
                    )
           \mathbf{else}:\ \#\,e\,s\,t
                         a\ ser\ redeclarada\ localmente
129
                error ("Vari vel_"+varName+"_redeclarada_na_fun
130
                                                                       o _"+p. parser.
                   current_func+"_como_"+str(p.parser.func_var_counter.get(p.parser.
```

```
current_func))+" _declara
                                                     o_depois_de_ter_sido_declarada_como"+str
                    (linhaDec+1)+"",p)
131
132
   def p_Declaracao_var_simple(p):
133
       "Declaracao _: _Type _ID _ '; '
134
       varName = p[2].strip()
135
       addVar(p, varName, 1)
136
       if p.parser.current_type=="":
137
            p.parser.compiled+= "pushi_0\n"
138
       elif p.parser.current_type=="f":
            p.parser.compiled+= "pushf_0.0\n"
140
       elif p.parser.current_type=="s":
141
            p.parser.compiled+= "pushs_\"\"\n"
142
       p.parser.current_type=None
144
  def p_Declaracao_var_complex(p):
145
       "Declaração : Type ID '= 'Expr '; '"
146
       varName = p[2].strip()
147
       addVar(p, varName, 1)
148
       p.parser.compiled += p[4]
149
       p.parser.current_type=None
150
151
   def p_Declaracao_array(p):
152
       "Declaracao _: _Type _Array _ID _ '; '"
153
       varName = p[3].strip()
       array=p[2].strip().split(":")
155
       lines = int(array[0])
156
       columns = int(array[1])
157
       s = p.parser.func_array_info.get(p.parser.current_func)
       if s is None:
159
            p.parser.func_array_info.update({p.parser.current_func : {}})
160
       p.parser.func_array_info[p.parser.current_func][varName]=[lines,columns]
161
       addVar(p, varName, lines*columns)
       p.parser.current_type=None
163
164
   def p_Type(p):
165
       "Type_{-}: _{-}ID"
166
       if p[1] = "int":
167
            p.parser.current_type=""
168
       elif p[1] == "float" :
169
           p.parser.current_type="f"
170
       elif p[1] == "string" :
171
            p.parser.current_type="s"
172
       else:
173
            error ("ERROR: _Tipo_Desconhecido_\""+p[1]+"\"",p)
174
175
  def p_Array(p):
176
       "Array _: _ '[ ' _INT _ '] ' _ContArray"
177
       amount = int(p[2]) * int(p[4])
178
       p[0] = p[2] + ":" + p[4]
179
       if p.parser.current_type=="":
180
            string = "pushi_0 \n"
181
       elif p.parser.current_type=="f":
182
```

```
string = "pushf_0.0 \ n"
183
         elif p.parser.current_type=="s":
184
             string="pushs \_ \" \" \" \"
185
        while amount > 0:
186
             p. parser.compiled+=string
187
             amount = 1
188
189
   def p_ContArray(p):
190
        "ContArray _ : _ '[ '_INT _ '] '"
191
        p[0] = p[2]
192
   def p_ContArray_paragem(p) :
194
        "ContArray ..."
195
        p[0] = "1"
196
   def p_Expr_add(p):
198
        "\operatorname{Expr}_{-}: \operatorname{Expr}_{-}'+'\operatorname{Term}"
199
        p[0] = p[3] + p[1]
200
        if p.parser.current_type=="s":
201
             p[0] += "concat \n"
202
        else:
203
             p[0]+= p.parser.current_type + "add n"
204
205
   def p_Expr_sub(p):
206
        "\operatorname{Expr} : \operatorname{LExpr} : \operatorname{Term}"
207
        if p.parser.current_type=="s":
208
             error ("ERRO: _A_ opera o _'-'_n o _pode_ser_utilizada_para_strings",p)
209
        else:
210
             p[0] = p[1] + p[3] + p.parser.current_type + "sub\n"
211
   def p_Expr_paragem(p):
213
        "Expr_: Term"
214
        p[0] = p[1]
215
   def p_Term_mul(p):
217
        "Term_: Term_'* '_Factor"
218
        if p.parser.current_type=="s":
219
             error ("ERRO: _A_ opera o_'/'_n o_pode_ser_utilizada_para_strings",p)
220
        else:
221
             p[0] = p[1] + p[3] + p.parser.current_type + "mul\n"
222
223
   \mathbf{def} \ \mathbf{p}_{-}\mathbf{Term}_{-}\mathbf{div}(\mathbf{p}):
224
        "Term_:_Term_'/'_Factor"
225
        if p.parser.current_type=="s":
226
             error ("ERRO: _A_opera o_'/'_n o_pode_ser_utilizada_para_strings",p)
227
228
        else:
             p[0] = p[1] + p[3] + p. parser.current_type + "div\n"
229
230
   \mathbf{def} \ p_{\mathbf{T}} = \mathbf{mod}(p):
231
        "Term_{-}: _{-}Term_{-}'%' _{-}Factor"
232
        if p.parser.current_type=="f":
233
             error ("ERRO: _A_ opera
                                           o_%_n o_pode_ser_utilizada_para_floats", p)
234
         elif p.parser.current_type=="s":
235
             error ("ERRO: _A_ opera
                                          o _%_ n o _pode_ser_utilizada_para_strings", p)
236
```

```
else:
237
                              p[0] = p[1] + p[3] + "mod n"
238
239
        def p_Term_paragem(p):
240
                   "Term_:_Factor'
241
                   p[0] = p[1]
242
        def convertType(p,s):
244
                   r = ""
245
                   if s=="f":
246
                              if p.parser.current_type is None :
247
                                         p.parser.current_type="f"
248
                               elif p.parser.current_type=="":
249
                                         r = "ftoi \n"
250
                               elif p.parser.current_type=="s":
                                         r = "strf n"
252
                    elif s=="":
253
                               if p.parser.current_type is None:
                                         p.parser.current_type=""
255
                               elif p.parser.current_type="f":
256
                                         r = "itof \n"
257
                               elif p.parser.current_type=="s":
258
                                         r = "stri \n"
259
                    elif s=="s":
260
                               if p.parser.current_type is None:
261
                                         p.parser.current_type="s"
                               elif p.parser.current_type=="":
263
                                         r = "atoi \n"
264
                               elif p.parser.current_type=="f":
265
                                         r = "atof \ n"
266
                   return r
267
268
        def p_Factor(p):
269
                   "Factor \_: \_INT"
270
                   p[0] = "pushi = "pu
271
272
        def p_Factor_neg(p):
273
                   " Factor \_: \_' - ' \_INT"
                   p[0] = "pushi\_" + p[2] + "\n" + "pushi\_-1\n" + "mul\n" + convertType(p,"")
275
276
        def p_FactorF(p):
277
                   " Factor \_ : \_FLOAT"
                   p[0] = "pushf_" + p[1] + "n" + convertType(p, "f")
279
280
       def p_FactorF_neg(p):
281
                   "Factor \_: \_' - ' \_FLOAT"
282
                   p[0] = "pushf_" + p[2] + "n" + "pushf_ -1.0 n" + "fmuln" + convertType(p, "f")
283
284
       def p_FactorS(p):
285
                   " Factor \_ : \_STRING"
286
                   p[0] = "pushs = " + p[1] + " \setminus n" + convertType(p, "s")
287
288
       def p_Factor_func(p):
290
                   "Factor_: _CALL_ID"
```

```
if p.parser.current_type=="" :
291
            p[0] = "pushi_0 \setminus n"
292
       elif p.parser.current_type=="f":
293
            p[0] = "pushf_0.0 \setminus n"
294
       elif p.parser.current_type=="s":
295
            p[0] = "pushs \_ \" \" \"
296
       p[0]+="pusha_"+p[2]. strip()+"\ncall\n"
298
   def p_Factor_var_simple(p):
299
       "Factor_:_ID"
300
       varName=p[1].strip()
301
       k = p.parser.func_vars.get(p.parser.current_func).get(varName)
302
       t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(varName)
303
       if k is None or p.parser.current_func == "0":
304
            k = p.parser.func_vars.get("0").get(varName)
            t = p. parser . func_var_types . get ("0") . get (varName)
306
            if k is None:
307
                error ("Variavel_"+varName+"_n o_declarada",p)
308
            else:
309
                p[0] = "pushg_" + str(k) + "n" + convertType(p,t)
310
       else:
311
            p[0] = "pushl_" + str(k) + "n" + convertType(p,t)
312
313
314
   def p_Factor_var_array(p):
315
       "Factor _: _ID _ '[' _INT _ ']' _ArrayCol"
316
       varName=p[1].strip()
317
       line = int(p[3])
318
       column = int(p[5])
319
       k = p.parser.func_array_info.get(p.parser.current_func).get(varName)
320
       if k is None or p. parser.current_func == "0":
321
            k = p.parser.func_array_info.get("0").get(varName)
322
       if k is None:
323
            error ("Array"+p[1]+" n o _declarado",p)
       if line < 0:
325
            error ("Linha_acedida_no_array_tem_ ndice _negativo",p)
326
       if column < 0:
327
            error ("Coluna_acedida_no_array_tem_ ndice _negativo",p)
328
329
            error ("Array"+p[1]+"tem"+k[0]+"linhas_e_foi_acedida_a_linha_n mero_"+line -1,
330
               p)
       elif k[1] <= column:
331
            error ("Array"+p[1]+"tem"+k[1]+"colunas_e_foi_acedida_a_coluna_n mero_"+
332
               column-1,p)
       else:
333
            pos = p. parser.func_vars.get(p. parser.current_func).get(varName)
334
            t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(varName)
335
            if pos is None or p. parser.current_func == "0":
336
                pos = p.parser.func_vars.get("0").get(varName)
                t = p.parser.func_var_types.get("0").get(varName)
338
                place=pos+line*k[1]+column
339
                p[0] = "pushg_" + str(place) + "\n" + convertType(p,t)
340
341
            else:
                place=pos+line*k[1]+column
342
```

```
p[0] = "pushl_" + str(place) + "\n" + convertType(p,t)
343
344
   def p_ArrayCol_cols(p):
345
        "ArrayCol_:_'[',_INT_',']',"
346
        p[0] = p[2]
347
348
   def p_ArrayCol_no_cols(p):
        "ArrayCol_:_"
350
        p[0] = "0"
351
352
   def p_Codigo_decFunc(p):
        "Codigo_: _Codigo_Funcao"
354
355
   def p_Codigo_Instrucao(p):
356
        "Codigo_:_Codigo_Instrucao"
358
   def p_Codigo_paragem(p):
359
        "Codigo .. : .. "
360
361
   def p_Funcao(p):
362
        "Funcao_:_DecFunc_'{'_Variaveis_ListInstrucao_EndFunc"
363
        p.parser.current_func = "0"
364
365
   def p_DecFunc(p):
366
        "DecFunc_: _FUNC_ID" #Adiciona todas as informa es da fun
                                                                                o para seres
367
            atualizadas aquando da interpreta
                                                      o da mesma
        p. parser.stack.append(p.parser.label)
368
        p.parser.label+=1
369
       p.parser.compiled+= "jump_af" + str(p.parser.stack[-1]) + "\n" + p[2].strip() + "
370
           _:\n"
        p.parser.current_func = p[2].strip()
371
        p.parser.func_var_counter[p.parser.current_func] = 0
372
        p.parser.func_vars[p.parser.current_func]={}
373
        p.parser.func_var_types[p.parser.current_func]={}
374
375
   \mathbf{def} \ p_{-} \mathrm{EndFunc}(p):
376
        377
        p.parser.compiled+="af" + str(p.parser.stack.pop()) + "-:\n"
378
        p.parser.current_type=None
379
380
381
   \mathbf{def} \ \mathbf{p}_{-} \mathrm{Ret}(\mathbf{p}):
        "Ret_: _RET_Expr_'; '"
382
        if p. parser.current_func="0":
383
            error ("Linha_de_retorno_de_valor_colocada_globalmente",p)
384
        p.parser.compiled+= p[2] + "storel = -1 \setminus nreturn \setminus n"
385
386
387
   def p_ListInstrucao(p):
388
        "ListInstrucao _: _ListInstrucao _Instrucao"
389
390
   def p_ListInstrucao_paragem(p):
391
        "ListInstrucao _: _"
392
394 def p_Instrucao_atribuicao(p):
```

```
"Instrucao _: _Atribuicao"
395
        p.parser.compiled += p[1]
396
397
   def p_Instrucao_reading(p):
398
        "Instrucao -: Leitura"
399
400
   def p_Instrucao_writing(p):
        "Instrucao _ : _ Escrita"
402
403
   def p_Instrucao_condicao(p):
404
        "Instrucao _: _Condicao"
405
406
   def p_Instrucao_ciclo(p):
407
        "Instrucao : L Ciclo"
408
   def p_Instrucao_return(p):
410
        "Instrucao =: =Ret"
411
412
   def atribuiValor(p, array):
413
        stringResultante = ""
414
        k = p. parser.func_vars.get(p. parser.current_func).get(array[0].strip())
415
        v=p.parser.current_func
416
        if k is None or p.parser.current_func == "0":
417
418
            k = p.parser.func_vars.get("0").get(array[0].strip())
419
            if k is None:
420
                 error ("Vari vel"+ array [0]+" n o _declarada",p)
421
            stringResultante+= "storeg_'
422
        else:
423
            stringResultante+= "storel_"
424
        if len(array) == 1:
425
            stringResultante = str(k) + "\n"
426
        else:
427
            info = p.parser.func_array_info.get(v).get(array[0].strip())
            if int (info [0]) <= int (array [1]):
429
                 error ("Array"+array [0]+"tem"+info [0]+"linhas_e_foi_acedida_a_linha_
430
                     n mero "+str (int (array [1]) -1),p)
             elif int (info [1]) <= int (array [2]):
431
                 error ("Array"+array [0]+"tem"+info [1]+"colunas_e_foi_acedida_a_coluna_
432
                     n mero "+str (int (array [2]) -1),p)
            else:
433
                 stringResultante + = str(k + int(array[1]) * int(info[1]) + int(array[2])) + "\n"
434
        return stringResultante
435
436
   def p_Atribuicao(p):
437
        "Atribuicao : LVar : '= 'LExpr : '; '"
438
        p[0] = p[3]
439
        array=p[1].strip().split(":")
440
        p[0] += atribuiValor(p, array)
441
        p.parser.current_type=None
443
   \mathbf{def} \ \mathbf{p}_{-} \mathbf{Var}(\mathbf{p}):
444
        "Var_: _ID_ContinuacaoVar"
445
        t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(p[1].strip())
446
```

```
if t == None:
447
            t = p.parser.func_var_types.get("0").get(p[1].strip())
448
       if t is None:
449
            error ("Vari vel_"+p[1]+"_n o_declarada",p)
450
       p.parser.current_type=t
451
       p[0] = p[1] + p[2]
452
453
   def p_ContinuacaoVar_array(p):
454
       "ContinuacaoVar ... '['.INT ..']'.ContContinuacaoVar"
455
       p[0] = ":"+p[2]+p[4]
456
   def p_ContinuacaoVar_simples(p):
458
       "ContinuacaoVar _: _"
459
       p[0] = ""
460
   def p_ContContinuacaoVar_array_duplo(p):
462
       "ContContinuacaoVar _ : _ '[' _INT _ ']'
463
       p[0] = ":" + p[2]
464
465
   def p_ContContinuacaoVar_array_simples(p):
466
       "ContContinuacaoVar ... : ... "
467
       p[0] = ":0"
468
469
   def p_Leitura(p):
470
       "Leitura _: LREAD_Var_'; '"
471
       array = p[2].strip().split(":")
472
473
       t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(array[0])
       if t is None or p. parser.current_func == "0":
474
            t = p. parser. func_var_types. get("0"). get(array[0])
475
       p.parser.compiled+="read\n"
476
       p. parser.compiled+="dup_1\n"
477
       if t=="" :
478
            p.parser.compiled+="atoi\n"
479
        elif t=="f":
            p. parser.compiled+="atof\n"
481
       p.parser.compiled+= atribuiValor(p, array) + "free\n"
482
       p.parser.current_type=None
483
484
   def p_Escrita(p):
485
       "Escrita_:_WRITE_Expr_'; '"
486
       p.parser.compiled+=p[2]
487
       if \ \texttt{p.parser.current\_type} = "" :
488
            p.parser.compiled+="writei\n"
489
        elif p.parser.current_type=="f"
490
            p.parser.compiled+="writef\n"
491
        elif p.parser.current_type=="s":
492
            p. parser.compiled+="writes\n"
493
       p.parser.current_type=None
494
495
   def p_Condicao_if(p):
496
       "Condicao _: _IF _ExprCond _Do _ '{ ' _ ListInstrucao _ '} ' _ '; '"
497
       p.parser.compiled+="e"+str(p.parser.stack.pop()) + "<math>\iota:\n"
498
500 def p_Condicao_if_else(p):
```

```
"Condicao_: _IF_ExprCond_Do_'{'_ListInstrucao_'}'_Else_''{'_ListInstrucao_'}'_'"
501
       p.parser.compiled+="t"+str(p.parser.stack.pop())+"_:\n"
502
503
   \mathbf{def} \ p\_Do(p):
504
       "Do_{-}: \_DO"
505
       p.parser.stack.append(p.parser.label)
506
       p.parser.compiled+="jz_e" + str(p.parser.stack[-1]) + "\n"
       p.parser.label+=1
508
       p.parser.current_type=None
509
510
   def p_Else(p):
511
       " Else \_ : \_ELSE"
512
       p.parser.compiled+="jump_t" + str(p.parser.stack[-1]) +"\n"+"e"+str(p.parser.stack[-1])
513
           \operatorname{stack}[-1]) + " : \ n"
   def p_ExprCond_and(p):
515
       "ExprCond_: _ExprCond_' '& '_Cond"
516
       p.parser.compiled+="mul\n"
518
   def p_ExprCond_or(p):
519
       "ExprCond_:_ExprCond_', '_Cond"
520
       p.parser.compiled+="add\n"
521
522
   def p_ExprCond_paragem(p):
523
       "ExprCond_{-}: \_Cond"
524
   def p_Cond_equals(p):
526
        "Cond_:_Expr_EQUAL_Expr"
527
       p.parser.compiled += p[1] + p[3] + "equal \n"
528
529
   def p_Cond_not_equals(p):
530
       "Cond_: _Expr_NOTEQUAL_Expr"
531
       p.parser.compiled += p[1] + p[3] + "equal \not \n"
532
   def p_Cond_bigger(p):
534
       "Cond_:_Expr_BIGGER_Expr"
535
       p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "sup n"
536
537
   def p_Cond_smaller(p):
538
       "Cond_:_Expr_SMALLER_Expr"
539
       p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "inf \n"
540
541
   def p_Cond_biggerequal(p):
542
        "Cond_: _Expr_BIGGEREQUAL_Expr"
543
       p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "supeq n"
544
545
   def p_Cond_smallerequal(p):
546
       "Cond_:_Expr_SMALLEREQUAL_Expr"
547
       p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "infeq n"
548
549
   def p_Ciclo_while(p):
550
       "Ciclo L: LCiclo While"
551
553 def p_Ciclo_repeat(p):
```

```
"Ciclo: CicloRepeat"
554
555
       def p_Ciclo_for(p):
556
                 "Ciclo_:_CicloFor"
557
558
       def p_CicloWhile(p):
559
                 "CicloWhile_:_While_ExprCond_Do_'{'_ListInstrucao_'}'"
560
                 pop1 = p. parser.stack.pop()
561
                 pop2 = p.parser.stack.pop()
562
                p.parser.compiled+="jump_c" + str(pop2) + "\n" + "e"+str(pop1) + "\.\"
563
       def p_While(p):
565
                 " While \Box: \BoxWHILE"
566
                 p. parser.stack.append(p.parser.label)
567
                 p. parser.compiled+="c"+str(p.parser.stack[-1])+"_{-}:\n"
568
                p. parser.label+=1
569
570
       def p_CicloRepeat(p):
571
                 "CicloRepeat\_: \_Repeat\_ListInstrucao\_Until\_ExprCond"
                 p.parser.compiled+="jz_c" + str(p[3]) + "\n"
573
574
       def p_Repeat(p):
575
                 "Repeat_: _REPEAT"
576
                 p. parser.stack.append(p.parser.label)
577
                  p. parser. compiled += "jump\_u" + \mathbf{str}(p. parser. stack[-1]) + "\n" + "c" + \mathbf{str}(p. parser. stack[-1]) + "\n" + "c" + str(p. parser. stack[-1]) + "c" + str(p. parser. st
578
                         \operatorname{stack}[-1]) + ": \_ \setminus n"
                 p.parser.label+=1
579
                p.parser.current_type = None
580
581
       def p_Until(p):
582
                 " Until_{-}: \_UNTIL"
583
                 p[0] = p.parser.stack.pop()
584
                p.parser.compiled += "u" + str(p[0]) + " := : \ n"
585
       def p_CicloFor(p):
587
                 "CicloFor_: _FOR_ '('_AtribuicaoInicial_ExprCond_EndCond_Atribuicao_')' _ '{ '_
588
                         ListInstrucao_'}'"
                 pop1 = p.parser.stack.pop()
589
                 pop2 = p. parser.stack.pop()
590
                 p.parser.compiled+=p[6]+"jump_f" + str(pop2) + "\nff"+str(pop1) +"\\\\":\\\"
591
592
       def p_AtribuicaoInicial(p):
593
                 "AtribuicaoInicial ... Atribuicao"
594
                 p.parser.stack.append(p.parser.label)
595
                 p.parser.compiled+=p[1]+"f"+ str(p.parser.stack[-1])+"\bot:\n"
596
                p.parser.label+=1
597
598
       def p_EndCond(p):
599
                 "EndCond_:_'; '"
600
                 p. parser.stack.append(p.parser.label)
601
                 p.parser.compiled+="jz ff"+str(p.parser.stack[-1]) + "\n"
602
                p.parser.label+=1
603
605 def p_error(p):
```

```
print ("Erro_sint tico:_", p) #Imprime erros de gram tica
606
       parser.success = False
607
608
  def error (arg0, p): #Imprime erros de compila o
609
       print (arg0)
610
       p.parser.success=False
611
       p[0] = "0"
613
  # Build the parser
614
615
   parser = yacc.yacc()
616
617
  # Read input and parse it by line
618
619
620 import sys
621
  if len(sys.argv)==1: #Verifica se foi fornecido um ficheiro para compilar
622
       print("Nenhum_ficheiro_escolhido_para_compilar")
623
  else:
624
       print("Compiling:_", sys.argv[1]) # Imprime ficheiro de onde est
625
626
  read = open(sys.argv[1], "r")
628
   if len(sys.argv)==2: #Verifica se foi fornecido um ficheiro destino para o c digo
629
      pseudo-m quina
       filename = "a.vm"
630
   else :
631
       filename = sys.argv[2]
632
633
   \verb|parser.success=| True| \# Determina se a compila o foi bem sucedida|
635
  parser.compiled = "" #Texto compilado guarda-se na string para escrever no fim da
636
      compila
                 o caso tenha
                         \#sido\ successful
637
638
  parser.current_type=None #Determina o tipo da opera o atual, pode ser ""(Inteiro)
639
      "f" (Float) "s" (String)
                             \#None(N \ o \ definido)
640
641
  parser.current_func="0" #Determina a fun o onde se encontra atualmente de modo a
642
      poder produzir melhores
                            #mensagens de erro e controlar as declara es locais ("0"
643
                                significa global)
644
645 parser.func_var_counter={} #Guarda o contador de vari veis de cada fun
   parser.func_var_counter.update({"0" : 0})
647
  parser.func_vars={} #Guarda todas as vari veis das fun
                                                                 es declaradas
648
   parser.func_vars.update({"0" : {}})
651 parser.func_var_types={} #Guarda todos os tipos das vari veis de fun
      declaradas
652 parser.func_var_types.update({"0" : {}})
653
```

```
parser.func_array_info=\{\} #Guarda um map para cada fun o com um tuplo de linhas e
       colunas que os arrays nessa
                                       o\quad declarados\quad t\quad m
                                \# f u n
655
   parser.func_array_info.update({"0" : {}})
656
657
   parser.label=0 #Serve para declarar as etiquetas dos ciclos, fun es e condi
                                                                                               e s
658
659
   parser.stack = []
660
661
   content=""
662
663
   for linha in read:
664
        if not(linha.strip().startswith('#')) : #Remove qualquer linha come ada por #
665
           pois estas linhas s o de
                                                    #coment rio
            content += linha
667
   parser.parse(content)
668
669
  if parser.success:
670
       print("Compila o_bem_sucedida")
print("Creating:_", filename)
671
672
       write = open(filename, "w+")
673
       write.write(parser.compiled)
675 else:
       print("Compila o_mal_sucedida")
676
```

```
T:{ID,INT,FLOAT,STRING,READ,WRITE,EQUAL,BIGGER,BIGGEREQUAL,SMALLER,SMALLEREQUAL,RET,IF,DO,ELSE,
    WHILE,FUNC,CALL,REPEAT,UNTIL,FOR,';','=','+','-','*','/','%','{','}','&','|',':','[',']'}
N:{Inicio,Start,Variaveis,Codigo,Declaracoes,Declaracao,
    Type,Array,ContArray,Expr,Term,Factor,Funcao,
    DecFunc,Ret,ListInstrucao,Instrucao,Atribuicao,Var,
    ContContinuacaoVar,Leitura,Escrita,Condicao,Ciclo,
    ExprCond,Do,Else,Cond,Ciclo,CicloWhile,While,Repeat,Until,
    CicloRepeat,CicloFor,AtribuicaoInicial}
S: Inicio
P:{
    p1: Inicio => Start Variaveis Codigo
    p2: Start =>
    p3: Variaveis => '{' Declaracoes '}'
    p4: Declaracoes => Declaracoes Declaracao
                    Array ID ';'
    p8:
    p9: Type => ID
    p10: Array => '[' INT ']' '[' INT ']'
              | '[' INT ']'
    p12: Expr => Expr '+' Term
              | Expr '-' Term
    p13:
    p14:
    p15: Term => Term '*' Factor
               Term '/' Factor
                Term '%' Factor
    p17:
    p18:
    p19: Factor => INT
                  FLOAT
    p21:
                  '-' FLOAT
    p22:
    p23:
    p24:
                  ID '[' INT ']' '[' INT ']'
                | CALL ID
    p27: Codigo => Funcao Codigo
                | Instrucao Codigo
    p30: Funcao => DecFunc '{' Variaveis ListInstrucao Ret '}'
    p31: DecFunc => FUNC ID
    p32: Ret => RET Expr ';'
    p34:
    p35: Instrucao => Atribuicao
    p36:
                     Leitura
                     Condicao
```

Figura B.1: Parte 1

```
p40: Atribuicao => Var '=' Expr ';'
   p41: Var => ID
   p42:
   p44: Leitura => READ Var ';'
   p45: Escrita => WRITE Var ';'
   p46: Condicao => IF ExprCond Do '{' ListInstrucao '}' ';'
                  | IF ExprCond Do '{' ListInstrucao '}' Else '{' ListInstrucao '}' ';'
   p47:
   p48: Do => D0
   p49: Else => ELSE
                    ExprCond '|' Cond
   p53: Cond => Expr EQUAL Expr
               Expr BIGGER Expr
   p54:
                Expr BIGGEREQUAL Expr
                Expr SMALLER Expr
              Expr SMALLEREQUAL Expr
   p58: Ciclo => CicloWhile
               | CicloRepeat
   p60:
               | CicloFor
   p61: CicloWhile => While ExprCond Do '{' ListInstrucao '}'
   p62: While => WHILE
   p63: CicloRepeat => Repeat '{' ListInstrucao '}' Until ExprCond
   p64: Repeat => REPEAT
   p65: Until => UNTIL
   p66: CicloFor => FOR '(' AtribuicaoInicial ExprCond EndCond Atribuicao ')' '{' ListInstrucao '}'
   p67: AtribuicaoInicial => Atribuicao
   p68: EndCond => ';'
import ply.yacc as yacc
from interpretador_lex import tokens,literals
def p_Inicio(p):
    Inicio : Variaveis Start Codigo"
def p_Start(p):
    'Start :
   p.parser.compiled+="start\n"
def p_Variaveis(p):
    "Variaveis : '{' Declaracoes '}'"
def p_Declaracoes(p):
def p_Declaracoes_paragem(p):
    "Declaracoes : '
def getAndIncFuncVarCounter(p,inc):
   varNumAtual = p.parser.func_var_counter.get(p.parser.current_func)
   p.parser.func_var_counter[p.parser.current_func] = varNumAtual + inc
   return varNumAtual
```

Figura B.2: Parte 2

```
def addVarToFunc(p,varname,inc):
    p.parser.func_vars[p.parser.current_func][varname] = getAndIncFuncVarCounter(p,inc)
    p.parser.func_var_types[p.parser.current_func][varname] = p.parser.current_type
def addVar(p,varName,inc):
    linhaDec = p.parser.func_vars.get(p.parser.current_func).get(varName)
    if linhaDec == None: #não foi declarado na função atual
        linhaDec = p.parser.func_vars.get("0").get(varName) #pode ter sido declarada globalmente
       if linhaDec is None: #não foi declarada globalmente nem localmente logo pode ser adicionada
            addVarToFunc(p,varName,inc)
            p.parser.success=False
            error("Variável "+varName+" declarada localmente na função "+p.parser.current_func+"
depois de ter sido declarada globalmente na "+str(linhaDec+1)+ "ª declaração",p)
        if p.parser.current_func=="0": #está a ser redeclarada globalmente
            error("Variável global "+varName+" foi redeclarada na
linha"+str(p.parser.func_var_counter.get(p.parser.current_func)+1)+"das declarações depois de ter sido
declarada na linha"+str(linhaDec+1),p)
            error("Variável "+varName+" redeclarada na função "+p.parser.current_func+" como
"+str(p.parser.func_var_counter.get(p.parser.current_func))+"a declaração depois de ter sido declarada
como"+str(linhaDec+1)+"@",p)
def p_Declaracao_var_simple(p):
    "Declaracao : Type ID ';
    varName = p[2].strip()
    addVar(p,varName,1)
    if p.parser.current_type=="":
       p.parser.compiled+= "pushi 0\n"
   elif p.parser.current_type=="f":
       p.parser.compiled+= "pushf 0.0\n"
    elif p.parser.current_type=="s":
       p.parser.compiled+= "pushs \"\"\n"
    p.parser.current_type=None
def p_Declaracao_var_complex(p):
    "Declaracao : Type ID '=' Expr ';'"
    varName = p[2].strip()
    addVar(p,varName,1)
    p.parser.compiled+=p[4]
    p.parser.current_type=None
def p_Declaracao_array(p):
    "Declaracao : Type Array ID ';'"
    varName = p[3].strip()
   array=p[2].strip().split(":")
    lines = int(array[0])
   columns = int(array[1])
    s = p.parser.func_array_info.get(p.parser.current_func)
    if s is None:
       p.parser.func_array_info.update({p.parser.current_func : {}})
   p.parser.func_array_info[p.parser.current_func][varName]=[lines,columns]
    addVar(p.varName.lines*columns)
```

Figura B.3: Parte 3

```
p.parser.current_type=None
def p_Type(p):
    if p[1]=="int" :
        p.parser.current_type=""
    elif p[1]=="float" :
        p.parser.current_type="f"
    elif p[1]=="string" :
        p.parser.current_type="s"
    else :
        error("ERROR: Tipo Desconhecido \""+p[1]+"\"",p)
def p_Array(p):
    "Array : '[' INT ']' ContArray"
    amount = int(p[2]) * int(p[4])
    p[0] = p[2] + ":" + p[4]
    if p.parser.current_type=="":
        string = "pushi 0\n"
    elif p.parser.current_type=="f":
    string = "pushf 0.0\n"
elif p.parser.current_type=="s":
        string="pushs \"\"\n"
    while amount>0:
        p.parser.compiled+=string
        amount-=1
def p_ContArray(p):
    p[0] = p[2]
def p_ContArray_paragem(p) :
    p[0] = "1"
def p_Expr_add(p):
    "Expr : Expr '+' Term"
p[0] = p[3] + p[1]
    if p.parser.current_type=="s":
        p[0]+= "concat\n"
    else:
        p[0]+= p.parser.current_type + "add\n"
def p_Expr_sub(p):
     "Expr : Expr '-' Term"
    if p.parser.current_type=="s":
        error("ERRO: A operação '-' não pode ser utilizada para strings",p)
        p[0] = p[1] + p[3] + p.parser.current_type + "sub\n"
def p_Expr_paragem(p):
    "Expr : Term"
    p[0] = p[1]
def p_Term_mul(p):
```

Figura B.4: Parte 4

```
lerm : lerm '*' Factor
    if p.parser.current_type=="s":
        error("ERRO: A operação '/' não pode ser utilizada para strings",p)
   else:
        p[0] = p[1] + p[3] + p.parser.current_type + "mul\n"
def p_Term_div(p):
    'Term : Term '/' Factor"
    if p.parser.current_type=="s":
       error("ERRO: A operação '/' não pode ser utilizada para strings",p)
   else:
        p[0] = p[1] + p[3] + p.parser.current_type + "div\n"
def p_Term_mod(p):
    if p.parser.current_type=="f":
        error("ERRO: A operação % não pode ser utilizada para floats", p)
   elif p.parser.current_type=="s":
       error("ERRO: A operação % não pode ser utilizada para strings", p)
   else:
        p[0] = p[1] + p[3] + "mod n"
def p_Term_paragem(p):
   p[0] = p[1]
def convertType(p,s):
    if s=="f":
        if p.parser.current_type is None :
            p.parser.current_type="f"
        elif p.parser.current_type=="":
        elif p.parser.current_type=="s":
            r = "strf \n"
   elif s=="":
        if p.parser.current_type is None:
            p.parser.current_type=""
        elif p.parser.current_type=="f" :
            r = "itof \n"
        elif p.parser.current_type=="s":
   elif s=="s":
        if p.parser.current_type is None:
            p.parser.current_type="s"
        elif p.parser.current_type=="":
        elif p.parser.current_type=="f":
            r = \text{"atof} n"
def p_Factor(p):
    "Factor : INT"
    p[0] = "pushi " + p[1] + "\n" + convertType(p,"")
def p_Factor_neg(p):
```

Figura B.5: Parte 5

```
"Factor : '-' INT"
    p[0] = "pushi " + p[2] + "\n" + "pushi -1\n" + "mul\n" + convertType(p,"")
def p_FactorF(p):
    p[0] = "pushf " + p[1] + "\n" + convertType(p,"f")
def p_FactorF_neg(p):
    'Factor : '-' FLOAT"
    p[0] = "pushf " + p[2] + "\n" + "pushf -1.0\n" + "fmul\n" + convertType(p, "f")
def p_FactorS(p):
    "Factor : STRING"
    p[0] = "pushs " + p[1] + "\n" + convertType(p, "s")
def p_Factor_func(p):
    if p.parser.current_type=="" :
        p[0]="pushi 0\n
    elif p.parser.current_type=="f":
        p[0]="pushf 0.0\n"
    elif p.parser.current_type=="s":
        p[0]="pushs \"\"\n"
    p[0]+="pusha "+p[2].strip()+"\ncall\n"
def p_Factor_var_simple(p):
    varName=p[1].strip()
    k = p.parser.func_vars.get(p.parser.current_func).get(varName)
    t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(varName)
    if k is None or p.parser.current_func == "0":
        k = p.parser.func_vars.get("0").get(varName)
        t = p.parser.func_var_types.get("0").get(varName)
            error("Variavel "+varName+" não declarada",p)
            p[0] = "pushg " + str(k) + "\n" + convertType(p,t)
        p[0] = "pushl " + str(k) + "\n" + convertType(p,t)
def p_Factor_var_array(p):
    varName=p[1].strip()
    line = int(p[3])
    column = int(p[5])
    k = p.parser.func_array_info.get(p.parser.current_func).get(varName)
    if k is None or p.parser.current_func == "0":
        k = p.parser.func_array_info.get("0").get(varName)
    if k is None:
        error("Array"+p[1]+"não declarado",p)
        error("Linha acedida no array tem indice negativo",p)
    if column<0:
        error("Coluna acedida no array tem indice negativo",p)
```

Figura B.6: Parte 6

```
error("Array"+p[1]+"tem"+k[0]+"linhas e foi acedida a linha número "+line-1,p)
    elif k[1]<=column:</pre>
        error("Array"+p[1]+"tem"+k[1]+"colunas e foi acedida a coluna número "+column-1,p)
    else:
        pos = p.parser.func_vars.get(p.parser.current_func).get(varName)
        t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(varName)
        if pos is None or p.parser.current_func == "0":
            pos = p.parser.func_vars.get("0").get(varName)
            t = p.parser.func_var_types.get("0").get(varName)
            place=pos+line*k[1]+column
            p[0] = "pushg " + str(place) + "\n" + convertType(p,t)
        else:
            place=pos+line*k[1]+column
            p[0] = "pushl " + str(place) + "\n" + convertType(p,t)
def p_ArrayCol_cols(p):
     ArrayCol : '[' INT ']'"
    p[0]=p[2]
def p_ArrayCol_no_cols(p):
    'ArrayCol : '
    p[0]="0"
def p_Codigo_decFunc(p):
    "Codigo : Codigo Funcao"
def p_Codigo_Instrucao(p):
    "Codigo : Codigo Instrucao"
def p_Codigo_paragem(p):
    "Codigo : "
def p_Funcao(p):
    "Funcao : DecFunc '{' Variaveis ListInstrucao EndFunc"
    p.parser.current_func = "0"
def p_DecFunc(p):
    p.parser.stack.append(p.parser.label)
    p.parser.label+=1
    p.parser.compiled+= "jump af" + str(p.parser.stack[-1]) + "\n" + p[2].strip() + " : \n"
    p.parser.current_func = p[2].strip()
    p.parser.func_var_counter[p.parser.current_func] = 0
    p.parser.func_vars[p.parser.current_func]={}
    p.parser.func_var_types[p.parser.current_func]={}
def p_EndFunc(p):
    "EndFunc : '}'"
    p.parser.compiled+="af" + str(p.parser.stack.pop()) + " :\n"
    p.parser.current_type=None
def p_Ret(p):
    "Ret : RET Expr ';'"
    if p.parser.current_func=="0":
```

Figura B.7: Parte 7

```
error("Linha de retorno de valor colocada globalmente",p)
    p.parser.compiled+= p[2] + "storel -1\nreturn\n"
def p_ListInstrucao(p):
    'ListInstrucao : ListInstrucao Instrucao"
def p_ListInstrucao_paragem(p):
    "ListInstrucao :
def p_Instrucao_atribuicao(p):
   p.parser.compiled+=p[1]
def p_Instrucao_reading(p):
    'Instrucao : Leitura"
def p_Instrucao_writing(p):
    "Instrucao : Escrita"
def p_Instrucao_condicao(p):
    "Instrucao : Condicao"
def p_Instrucao_ciclo(p):
def p_Instrucao_return(p):
    'Instrucao : Ret"
def atribuiValor(p,array):
    stringResultante = '
    k = p.parser.func_vars.get(p.parser.current_func).get(array[0].strip())
    v=p.parser.current_func
    if k is None or p.parser.current_func == "0":
        v="0"
        k = p.parser.func_vars.get("0").get(array[0].strip())
        if k is None:
            error("Variável"+ array[0]+"não declarada",p)
        stringResultante+= "storeg
        stringResultante+= "storel "
    if len(array)==1:
        stringResultante+= str(k) + "\n"
        info = p.parser.func_array_info.get(v).get(array[0].strip())
        if int(info[0])<=int(array[1]):</pre>
            error("Array"+array[0]+"tem"+info[0]+"linhas e foi acedida a linha número
"+str(int(array[1])-1),p)
        elif int(info[1])<=int(array[2]):</pre>
            error("Array"+array[0]+"tem"+info[1]+"colunas e foi acedida a coluna número
"+str(int(array[2])-1),p)
        else:
            stringResultante+=str(k+int(array[1])*int(info[1])+int(array[2])) +"\n"
    return stringResultante
```

Figura B.8: Parte 8

```
def p_Atribuicao(p):
    "Atribuicao : Var '=' Expr ';'"
    p[0] = p[3]
    array=p[1].strip().split(":")
    p[0]+=atribuiValor(p,array)
    p.parser.current_type=None
def p_Var(p):
    "Var : ID ContinuacaoVar"
    t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(p[1].strip())
        t = p.parser.func_var_types.get("0").get(p[1].strip())
        error("Variável "+p[1]+" não declarada",p)
    p.parser.current_type=t
    p[0]=p[1]+p[2]
def p_ContinuacaoVar_array(p):
    "ContinuacaoVar : '[' INT ']' ContContinuacaoVar"
    p[0]=":"+p[2]+p[4]
def p_ContinuacaoVar_simples(p):
    "ContinuacaoVar : "
    p[0]=""
def p_ContContinuacaoVar_array_duplo(p):
    p[0]=":" + p[2]
def p_ContContinuacaoVar_array_simples(p):
    p[0]=":0"
def p_Leitura(p):
    array = p[2].strip().split(":")
    t = p.parser.func_var_types.get(p.parser.current_func).get(array[0])
    if t is None or p.parser.current_func == "0":
        t = p.parser.func_var_types.get("0").get(array[0])
    p.parser.compiled+="read\n"
    p.parser.compiled+="dup 1\n"
    if t=="":
        p.parser.compiled+="atoi\n"
    elif t=="f":
        p.parser.compiled+="atof\n"
    p.parser.compiled+= atribuiValor(p,array) + "free\n"
    p.parser.current_type=None
def p_Escrita(p):
    "Escrita : WRITE Expr ';'"
    p.parser.compiled+=p[2]
    if p.parser.current_type=="" :
         .narser.compiled+="writei\n"
```

Figura B.9: Parte 9

```
elif p.parser.current_type=="f" :
        p.parser.compiled+="writef\n"
    elif p.parser.current_type=="s":
        p.parser.compiled+="writes\n"
    p.parser.current_type=None
def p_Condicao_if(p):
    "Condicao : IF ExprCond Do '{' ListInstrucao '}' ';'"
    p.parser.compiled+="e"+str(p.parser.stack.pop()) + " :\n"
def p_Condicao_if_else(p):
    "Condicao : IF ExprCond Do '{' ListInstrucao '}' Else '{' ListInstrucao '}' ';'"
    p.parser.compiled+="t"+str(p.parser.stack.pop())+" :\n"
def p_Do(p):
    p.parser.stack.append(p.parser.label)
    p.parser.compiled+="jz e" + str(p.parser.stack[-1]) + "\n"
    p.parser.label+=1
    p.parser.current_type=None
def p_Else(p):
    "Else : ELSE"
    p.parser.compiled+="jump t" + str(p.parser.stack[-1]) +"\n"+"e"+str(p.parser.stack[-1]) + " :\n"
def p_ExprCond_and(p):
    "ExprCond : ExprCond '&' Cond"
    p.parser.compiled+="mul\n"
def p_ExprCond_or(p):
    "ExprCond : ExprCond '|' Cond"
    p.parser.compiled+="add\n"
def p_ExprCond_paragem(p):
    "ExprCond : Cond"
def p_Cond_equals(p):
    "Cond : Expr EQUAL Expr"
    p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "equal\n"
def p_Cond_not_equals(p):
    "Cond : Expr NOTEQUAL Expr"
    p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "equal\nnot\n"
def p_Cond_bigger(p):
    p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "sup\n"
def p_Cond_smaller(p):
    "Cond : Expr SMALLER Expr"
    p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "inf\n"
def p_Cond_biggerequal(p):
    "Cond : Expr BIGGEREQUAL Expr"
    p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "supeq\n"
```

Figura B.10: Parte 10

```
def p_Cond_smallerequal(p):
    "Cond : Expr SMALLEREQUAL Expr"
    p.parser.compiled+= p[1] + p[3] + "infeq\n"
def p_Ciclo_while(p):
    "Ciclo : CicloWhile"
def p_Ciclo_repeat(p):
    "Ciclo : CicloRepeat"
def p_Ciclo_for(p):
    "Ciclo : CicloFor"
def p_CicloWhile(p):
    "CicloWhile : While ExprCond Do '{' ListInstrucao '}'"
    pop1 = p.parser.stack.pop()
    pop2 = p.parser.stack.pop()
    p.parser.compiled+="jump c" + str(pop2) + "\n" + "e"+str(pop1) + " :\n"
def p_While(p):
    "While : WHILE"
    p.parser.stack.append(p.parser.label)
    p.parser.compiled+="c"+str(p.parser.stack[-1]) +" :\n"
    p.parser.label+=1
def p_CicloRepeat(p):
    "CicloRepeat : Repeat ListInstrucao Until ExprCond"
    p.parser.compiled+="jz c" + str(p[3]) + "\n"
def p_Repeat(p):
    "Repeat : REPEAT"
    p.parser.stack.append(p.parser.label)
    p.parser.compiled+="jump u" + str(p.parser.stack[-1]) +"\n" + "c" + str(p.parser.stack[-1]) + ": \n"
    p.parser.label+=1
    p.parser.current_type = None
def p_Until(p):
    "Until : UNTIL"
    p[0] = p.parser.stack.pop()
    p.parser.compiled+= "u"+str(p[0]) + " :\n"
def p_CicloFor(p):
    "CicloFor : FOR '(' AtribuicaoInicial ExprCond EndCond Atribuicao ')' '{' ListInstrucao '}'"
    pop1 = p.parser.stack.pop()
    pop2 = p.parser.stack.pop()
    p.parser.compiled+=p[6]+"jump f" + str(pop2) + "\nff"+str(pop1) +" :\n"
def p_AtribuicaoInicial(p):
    "AtribuicaoInicial : Atribuicao"
    p.parser.stack.append(p.parser.label)
    p.parser.compiled+=p[1]+"f"+ str(p.parser.stack[-1]) +" :\n"
    p.parser.label+=1
def p_EndCond(p):
    "EndCond:
```

Figura B.11: Parte 11

```
p.parser.stack.append(p.parser.label)
    p.parser.compiled+="jz ff"+str(p.parser.stack[-1]) + "\n"
    p.parser.label+=1
def p_error(p):
    print("Erro sintático: ", p) #Imprime erros de gramática
    parser.success = False
def error(arg0, p): #Imprime erros de compilação
    print(arg0)
    p.parser.success=False
    p[0]="0"
# Build the parser
parser = yacc.yacc()
import sys
if len(sys.argv)==1: #Verifica se foi fornecido um ficheiro para compilar
    print("Nenhum ficheiro escolhido para compilar")
    print("Compiling: ",sys.argv[1]) # Imprime ficheiro de onde está a ler
read = open(sys.argv[1], "r")
if len(sys.argv)==2 : #Verifica se foi fornecido um ficheiro destino para o código pseudo-máquina
    filename = "a.vm"
else :
    filename = sys.argv[2]
parser.success=True #Determina se a compilação foi bem sucedida
parser.compiled = "" #Texto compilado guarda-se na string para escrever no fim da compilação caso tenha
parser.current_type=None #Determina o tipo da operação atual, pode ser ""(Inteiro) "f"(Float) "s"(String)
                         #None(Não definido)
parser.current_func="0" #Determina a função onde se encontra atualmente de modo a poder produzir melhores
                        #mensagens de erro e controlar as declarações locais ("0" significa global)
parser.func_var_counter={} #Guarda o contador de variáveis de cada função
parser.func_var_counter.update({"0" : 0})
parser.func_vars={} #Guarda todas as variáveis das funções declaradas
parser.func_vars.update({"0" : {}})
parser.func_var_types={} #Guarda todos os tipos das variáveis de funções declaradas
parser.func_var_types.update({"0" : {}})
parser.func_array_info={} #Guarda um map para cada função com um tuplo de linhas e colunas que os arrays ne
```

Figura B.12: Parte 12

#função declarados têm

Figura B.13: Parte 13

# Apêndice C

# Exemplo de ficheiros de código Joma

## C.1 Programa para o simples de cálculo de uma potência

### C.1.1 Ficheiro .jm

Listing C.1: Programa em código Joma para calcular uma potência e indicar o tamanho do valor comparando-o com 50 e 100

```
1 {
2 string ret;
3 }
5 <func> potencia {
            float base;
            float res=1;
            float expoente;
10
       <write> "Insira_a_base:_";
11
       <read> base;
12
       <write> "Insira _o_expoente: _";
       <read> expoente;
14
       <if> expoente>=0 <do> {
15
           <while> expoente>0 <do> {
16
                 res = res * base ;
17
                expoente=expoente -1;
18
19
20
       <else> {
           <while> expoente<0 <do> {
22
                res = res / base ;
23
                expoente=expoente+1;
24
       }
26
27
       <ret> "O_resultado_proveniente_da_potencia o_ :_" + res;
28
29 }
30
32 \text{ ret} = \langle \text{call} \rangle \text{ potencia};
```

```
33 <write> ret;
```

#### C.1.2 Ficheiro .vm

Listing C.2: Resultado da compilação do programa em código Joma para calcular uma potência e indicar o tamanho do valor comparando-o com 50 e 100

```
1 pushs ""
2 start
з jump af0
4 potencia:
5 pushf 0.0
6 pushi 1
7 itof
s pushf 0.0
9 pushs "Insira_a_base:_"
10 writes
_{11} read
12 dup 1
13 atof
14 storel 0
15 free
16 pushs "Insira_o_expoente:_"
17 writes
18 read
19 dup 1
20 at of
21 storel 2
22 free
23 pushl 2
24 pushi 0
25 it of
26 supeq
27 jz e1
^{28} ^{\mathrm{c}2} :
29 pushl 2
зо pushi 0
31 it of
32 sup
зз jz e3
34 pushl 1
35 pushl 0
з6 fmul
37 storel 1
зя pushl 2
39 pushi 1
40 it of
41 fsub
42 storel 2
43 jump c2
44 e3 :
45 jump t1
```

```
46 e1 :
47 \text{ c4} :
48 pushl 2
49 pushi 0
50 itof
51 inf
52 jz e5
53 pushl 1
54 pushl 0
55 fdiv
56 storel 1
57 pushi 1
58 itof
59 pushl 2
60 fadd
_{61} storel _{2}
62 jump c4
63 e5 :
64 t1 :
65 pushl 1
66 strf
67 pushs "O_resultado_proveniente_da_potencia o_ :_"
69 storel -1
70 return
af0:
72 pushs ""
73 pusha potencia
74 call
75 \ storeg \ 0
76 pushg 0
77 writes
```

C.2 Ficheiro escrito em Joma com menu de utilização apresentando vários programas que o Utilizador pode testar como pedidos no enunciado

## C.2.1 Ficheiro .jm

Listing C.3: Programa em código Joma

```
}
12
13
       <write> "Insira_o_comprimento_de_um_lado:";
14
       <read> lado1;
15
16
       <write> "Insira_o_comprimento_de_um_lado:";
17
       <read> lado2;
18
19
       <write> "Insira_o_comprimento_de_um_lado:";
20
       <read> lado3;
21
22
       <write> "Insira_o_comprimento_de_um_lado:";
23
       <read> lado4;
24
25
       <if> lado1==lado2 & lado2==lado3 & lado3==lado4 <do> {
26
           <ret> "Podem_ser_lados_de_um_quadrado\n";
27
       }
28
       \langle else \rangle {
29
           <ret> "No podem ser lados de um quadrado n";
30
31
32
       ;
33
34
  <func> readminimum {
35
36
           int quantos_ler;
37
           int i;
38
           float atual;
39
           float menor;
40
41
       <write> "Quantos_n meros_deseja_ler?";
42
       <read> quantos_ler;
43
       <for>(i = 0; i < quantos_ler; i = i + 1;) {
44
           <write> "Insira_um_n mero:";
           <read> atual;
46
           <if> atual<menor | i==0 <do> {
47
                menor=atual;
48
49
50
51
       <ret> "O_menor_valor_lido_ :_" + menor + "\n";
52
53
54
  <func> calcprodutorio {
55
56
           int how_many_to_read;
57
           float produtorio=1;
58
           float atual;
59
           int i;
60
61
      <write> "Quantos_n meros_deseja_ler?";
62
       <read> how_many_to_read;
63
64
       <for>(i = 0; i <how_many_to_read; i = i + 1;){
           <read>atual;
65
```

```
produtorio=produtorio*atual;
66
67
        <ret> "O_produt rio_dos_valores_inseridos_ :_" + produtorio;
68
69
70
71 <func> readodd {
72
        {
             int quantos_ler;
73
             int i;
74
            int quantos;
75
             string res;
76
77
        }
78
       <write> "Quantos_n meros_deseja_ler?";
79
        <read> quantos_ler;
80
81
        <for>(i = 1; i < = quantos_ler; i = i + 1;){
82
            <if> i%2==1 <do> {
                 quantos = quantos + 1;
84
                 res = "O_valor_" + i + 1;
<write> res + "_ _impar_!\n";
85
86
            }
87
88
89
        res = "O_n mero_de_valores_impares_encontrados_ :_" + quantos;
90
       < ret > res + "\n";
91
92 }
93
94 #Funcionalidade que poderia ser melhorada com a adi a
                                                                        de acesso atrav s de
       variveis
95
96 <func> readarray {
        {
97
             float [5] lidos;
98
99
       <read> lidos [0];
100
       <read> lidos[1];
101
       <read> lidos [2];
102
       \langle \text{read} \rangle \text{ lidos } [3];
103
       <read> lidos [4];
104
       <write> lidos [4];
105
        <write> lidos[3];
106
       <write> lidos[2];
107
       <write> lidos[1];
108
       <write> lidos[0];
109
        <ret> "Fun o concluida";
110
111 }
112
113 <func> potencia {
114
        {
             float base;
115
             float res=1;
116
117
             float expoente;
118
        }
```

```
<write> "Insira_a_base:_";
119
        <read> base;
120
        <write> "Insira_o_expoente:_";
121
        <read> expoente;
122
        <if> expoente>=0 <do> {
123
             <while> expoente>0 <do> {
124
                   res = res * base ;
                   expoente=expoente -1;
126
              }
127
        }
128
        \langle else \rangle {
129
             <while> expoente<0 <do> {
130
                   res = res / base ;
131
                   expoente=expoente+1;
132
              }
133
        }
134
135
        <ret> "O_resultado_proveniente_da_potencia o_ :_" + res;
136
137
138
   <while> read>0 <do> {
139
        <write>"0\_-\_Sair\setminusn";
140
        <write>"1_-_Ler_4_n meros_e_testar_se_podem_pertencer_a_um_quadrado\n";
141
        <write>"2_-_Ler_N_n meros_e_determinar_o_menor_deles \n";
142
        <\!\!\mathrm{write}\!\!>\!"3\_-\_\mathrm{Ler}\_\mathrm{N}\_\mathrm{n}\ \mathrm{meros}\_\mathrm{e}\_\mathrm{determinar}\_\mathrm{o}\_\mathrm{seu}\_\mathrm{produt}\ \mathrm{rio}\,\backslash\mathrm{n}";
143
        <write>"5_-_Ler_5_n meros_para_um_array_e_imprimir_o_inverso_dos_mesmos\n";
145
        <write>"6_-_Calcular_potencia o _com_base_N_e_expoente_E\n";
146
        <write>"Insira_a_op o_da_fun o_que_deseja_testar:_";
147
        <read> read;
148
        \langle \mathbf{if} \rangle \text{ read} = 1 \langle \mathbf{do} \rangle 
149
              output = <call> readsquare;
150
151
        <else> {
152
             \langle if \rangle read==2 \langle do \rangle {
153
                   output = <call> readminimum;
154
155
              <else> {
156
                   \langle if \rangle read==3 \langle do \rangle {
157
                        output = <call> calcprodutorio;
158
159
160
                   \langle {f else} \rangle {
                        <if> read==4 <do> {
161
                             output = <call> readodd;
162
163
                        <else> {
164
                             \langle \mathbf{if} \rangle read==5 \langle do \rangle {
165
                                   output = <call> readarray;
166
167
                             <else> {
168
                                   <if> read==6 <do> {
169
                                        output = <call> potencia;
170
171
172
                                   <else> {
```

```
output="Obrigado_por_usar_o_nosso_programa!\n";
173
                                  }
174
175
                             }
176
177
                       }
178
                  }
180
181
             }
182
184
185
        <write> output;
186
```

#### C.2.2 Ficheiro .vm

Listing C.4: Resultado da compilação do programa em código Joma

```
1 pushi 1
2 pushs ""
зstart
4 jump af0
5 readsquare :
6 pushf 0.0
7 pushf 0.0
s pushf 0.0
9 pushf 0.0
10 pushs "Insira_o_comprimento_de_um_lado:"
11 writes
12 read
13 dup 1
14 atof
15 storel 0
17 pushs "Insira_o_comprimento_de_um_lado:"
18 writes
19 read
20 dup 1
21 atof
22 storel 1
23 frее
24 pushs "Insira_o_comprimento_de_um_lado:"
25 writes
26 read
27 dup 1
28 atof
29 storel 2
30 frее
31 pushs "Insira_o_comprimento_de_um_lado:"
32 writes
зз read
```

```
34 dup 1
35 atof
36 storel 3
37 free
зя pushl 0
зэ pushl 1
40 equal
41 pushl 1
42 pushl 2
43 equal
44 mul
45 pushl 2
46 pushl 3
47 equal
48 mul
49 jz e1
50 pushs "Podem\_ser\_lados\_de\_um\_quadrado \n"
storel-1
52 return
53 jump t1
54 e1 :
55 pushs "Nopodem_ser_lados_de_um_quadrado\n"
storel-1
57 return
58 t1:
59 af0 :
60 jump af 2
61 readminimum :
62 pushi 0
63 pushi 0
64 pushf 0.0
65 pushf 0.0
66 pushs "Quantos_n meros_deseja_ler?"
67 writes
68 read
69 dup 1
70 atoi
_{71} storel 0
72 free
73 pushi 0
74 storel 1
75 f3 :
76 pushl 1
77 pushl 0
18 inf
79 jz ff4
80 pushs "Insira_um_n mero:"
81 writes
82 read
83 dup 1
84 atof
storel 2
86 free
87 pushl 2
```

```
88 pushl 3
89 inf
90 pushl 1
91 it of
92 pushi 0
93 itof
94 equal
95 add
96 jz e5
97 pushl 2
98 storel 3
99 e5 :
100 pushi 1
101 pushl 1
102 add
103 storel 1
104 jump f3
_{105} ff4 :
106 pushs "\n"
107 pushl 3
108 strf
109 pushs "O_menor_valor_lido_ :_"
110 concat
111 concat
storel -1
113 return
114 af2 :
_{115} jump af6
116 calcprodutorio :
117 pushi 0
118 pushi 1
119 it of
120 pushf 0.0
121 pushi 0
122 pushs "Quantos_n meros_deseja_ler?"
123 writes
_{124} read
125 dup 1
126 atoi
127 storel 0
128 free
129 pushi 0
130 storel 3
131 f7 :
132 pushl 3
133 pushl 0
134 inf
_{135} jz _{\mathrm{ff8}}
_{136} read
137 dup 1
138 atof
storel\ 2
140 free
141 pushl 1
```

```
142 pushl 2
143 fmul
144 storel 1
145 pushi 1
146 pushl 3
147 add
_{148} storel _{3}
149 jump f7
150 ff8 :
151 pushl 1
_{152}\ strf
153 pushs "O_produt rio_dos_valores_inseridos_ :_"
154 concat
storel -1
156 return
157 \text{ af} 6:
158 jump af 9
159 readodd :
160 pushi 0
161 pushi 0
162 pushi 0
163 pushs ""
164 pushs "Quantos_n meros_deseja_ler?"
165 writes
166 read
167 dup 1
168 atoi
169 storel 0
170 free
171 pushi 1
172 storel 1
173 f10 :
174 pushl 1
pushl 0
176 infeq
177 jz ff11
178 pushl 1
179 pushi 2
180 mod
181 pushi 1
182 equal
183 jz e12
184 pushi 1
185 pushl 2
186 add
187 storel 2
188 pushi 1
189 stri
190 pushl 1
191 stri
192 pushs "O_valor_"
193 concat
194 concat
195 storel 3
```

```
196 pushs "_ _impar_!\n"
197 pushl 3
198 concat
199 writes
200 e12:
201 pushi 1
202 pushl 1
203 add
204 storel 1
205 jump f10
206 ff11 :
207 pushl 2
208 stri
209 pushs "O_n mero_de_valores_impares_encontrados_ :_"
210 concat
211 storel 3
212 pushs "\n"
pushl 3
214 concat
storel -1
216 return
217 af9:
218 jump af 13
219 readarray:
220 pushf 0.0
221 pushf 0.0
222 pushf 0.0
223 pushf 0.0
224 pushf 0.0
_{225} read
226 dup 1
227 atof
228 storel 0
229 free
230 read
231 dup 1
232 atof
233 storel 1
234 free
235 read
236 dup 1
237 atof
238 storel 2
239 free
240 read
241 dup 1
242 atof
243 storel 3
244 free
245 read
246 dup 1
^{247}\ atof
248 storel 4
249 free
```

```
250 pushl 4
251 writef
252 pushl 3
253 writef
254 pushl 2
255 writef
256 pushl 1
257 writef
258 pushl 0
259 writef
260 pushs "Fun o concluida"
storel -1
262 return
263 af 13 :
264 jump af 14
265 potencia:
266 pushf 0.0
267 pushi 1
268 it of
269 pushf 0.0
270 pushs "Insira_a_base:_"
271 writes
_{272} read
273 dup 1
274 atof
275 storel 0
276 free
277 pushs "Insira_o_expoente:_"
278 writes
279 read
280 dup 1
281 atof
282 storel 2
283 free
_{284} pushl _{2}
285 pushi 0
286 it of
287 supeq
288 jz e15
^{289} c16 :
290 pushl 2
291 pushi 0
292 it of
293 sup
294 jz e17
295 pushl 1
296 pushl 0
297 fmul
298 storel 1
299 pushl 2
300 pushi 1
301 it of
302 fsub
303 storel 2
```

```
304 jump c16
зо5 e17 :
306 jump t15
307 e15 :
зов с18 :
309 pushl 2
з10 pushi 0
зы itof
312 inf
зіз јх е19
314 pushl 1
315 pushl 0
зı6 fdiv
317 storel 1
318 pushi 1
319 it of
320 pushl 2
_{321} fadd
storel 2
323 jump c18
324 e19 :
325 t15:
326 pushl 1
327 strf
328 pushs "O_resultado_proveniente_da_potencia o_ :_"
329 concat
330 \text{ storel } -1
331 return
332 \text{ af } 14 :
ззз c20 :
334 pushg 0
335 pushi 0
336 sup
ззт јх е21
338 pushs "0 ∟− L Sair \n"
339 writes
340 pushs "1\_-\_Ler\_4-_n meros\_e\_testar\_se\_podem\_pertencer\_a\_um\_quadrado\\n"
342 pushs "2_-_Ler_N_n meros_e_determinar_o_menor_deles\n"
343 writes
344 pushs "3_-_Ler_N_n meros_e_determinar_o_seu_produt rio\n"
345 writes
346 pushs "4\__Contar\_e\_imprimir\_os\_N\_primeiros\_impares\setminusn"
347 writes
348 pushs "5_-_Ler_5_n meros_para_um_array_e_imprimir_o_inverso_dos_mesmos\n"
350 pushs "6---Calcular-potencia o-com-base-N-e-expoente-E\n"
351 writes
352 pushs "Insira_a_op o_da_fun o_que_deseja_testar:_"
353 writes
354 read
355 dup 1
356 atoi
357 storeg 0
```

```
358 free
359 pushg 0
з60 pushi 1
361 equal
362 jz e22
з63 pushs ""
364 pusha readsquare
з65 саll
з66 storeg 1
367 jump t22
368 e22 :
з69 pushg 0
370 pushi 2
371 equal
372 jz e23
373 pushs ""
374 pusha readminimum
375 call
376 storeg 1
_{377} jump \ t23
з78 е23 :
99 pushg 0
380 pushi 3
381 equal
382 jz e24
383 pushs ""
384 pusha calcprodutorio
385 call
зве storeg 1
387 jump t24
888 e24 :
389 pushg 0
390 pushi 4
391 equal
392 jz e25
393 pushs ""
394 pusha readodd
з95 саll
зя storeg 1
397 jump t25
398 e25 :
399 pushg 0
400 pushi 5
401 equal
_{402}\ jz\ e26
403 pushs ""
404 pusha readarray
405 call
406 storeg 1
407 jump t26
408 e26:
409 pushg 0
410 pushi 6
```

411 equal

```
_{412} jz _{\mathrm{e}27}
413 pushs ""
414 pusha potencia
415 call
_{	t 416} storeg 1
_{417} jump t27
418 e27 :
419 pushs "Obrigado por usar o nosso programa! \n"
420 \ storeg \ 1
421 t27 :
422 \ t26 :
423 \ t25 :
424 t24 :
425 t23 :
426 \ t22 :
427 pushg 1
428 writes
429 jump c20
430 e21 :
```

# Bibliografia

- [1] Re library documentation. https://docs.python.org/3/library/re.html. Consultado: 2021-05-24.
- [2] Pedro Rangel Henriques. Documentação da unidade curricular de pl. https://docs.google.com/document/d/1rvaZ2400C60EnWTJo3L7Lex80NTxFW5Nh7WcGgiyORw/. Consultado: 2021-05-21.