Projeto e Implementação de uma Ferramenta de Compilação para a Linguagem TPP

Yagho Junior Petini - 2380366¹

¹Departamento Acadêmico de Computação (DACOM) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR)

Abstract

This the article template for the journal "Constructions". Its goal is to make it as easy as possible for authors to typeset their papers in LaTeX. For users with limited LaTeX experience, we recommend using Overleaf (https://www.overleaf.com). To start working on your paper in Overleaf, just make a copy of this template and replace the text of this tutorial by the text of your paper.

Resumo

This the article template for the journal "Constructions". Its goal is to make it as easy as possible for authors to typeset their papers in LaTeX. For users with limited LaTeX experience, we recommend using Overleaf (https://www.overleaf.com). To start working on your paper in Overleaf, just make a copy of this template and replace the text of this tutorial by the text of your paper.

1 Instruções

2 Introdução

Os compiladores desempenham um papel fundamental no desenvolvimento de software, são responsáveis por traduzir o código fonte que foi escrito em alguma linguagem de programação de alto nível para um formato em que o computador possa entender e gerar um executável desse código. Segundo LOUDEN (2004), o processo de compilação é dividido em partes, podendo citar como sendo essenciais as fases de Análise Léxica, Análise Sintática, Análise Semântica e Geração de Código. Cada uma desses estágios servem para certificar que o código seja corretamente traduzido e executado pelo computador.

O estudo dos compiladores tornou-se extremamente importante para que as linguagens de programação possam entregar um desempenho superior a medida que a sua evolução acontece, aumentando assim a praticidade e a versatilidade dessas linguagens. Nesse artigo mostrará como foi desenvolvido um Compilador para a linguagem TPP. O objetivo desse Compilador é proporcionar uma experiência acadêmica, sendo assim, uma aplicação sem um nível alto de complexidade buscando fins educacionais.

Portanto, o presente artigo mostrará como foi implementado o Compilador responsável por interpretar os arquivos com a extensão da linguagem **TPP**, essa extensão será a *.tpp* e somente os arquivos de código fonte com essa extensão poderão ser executados.

Palavras Reservadas	Símbolos
se	+ soma
então	- subtração
senão	* multiplicação
fim	/ divisão
repita	= igualdade
flutuante	, virgula
retorna	:= atribuição
até	< menor
leia	> maior
escreva	<= menor-igual
inteiro	>= maior-igual
	(abre-par
) fecha-par
	: dois-pontos
	[abre-col
] fecha-col
	&& e-logico
	ou-logico
	! negação

Tabela 1: Tokens da linguagem TPP.

3 Análise Léxica

A Análise Léxica é a etapa onde um código-fonte de uma linguagem será lido como um arquivo de caracteres e separado em um conjunto de marcas (tokens). Podendo, cada token ser uma palavra reservada ou uma palavra chave especifica da linguagem em questão. Dessa forma, podemos citar alguns dos tokens da linguagem TPP, sendo eles o "se", "então", "senão". Essas palavras chaves e reservadas que posteriormente serão utilizadas como referência para identificar variáveis, funções e etc.

O reconhecimento dessas marcas e a identificação de padrões podem ser realizados de duas maneiras: utilizando *expressões regulares* ou implementando o analisador com *autômatos finitos*. Para desenvolver o sistema de varredura (Análisador Léxico) da linguagem TPP, é essencial considerar as classes de tokens apresentadas na Tabela 1.

MAIS, MENOS, VEZES, DIVIDE,
DOIS_PONTOS, VIRGULA, MENOR, MAIOR,
IGUAL, DIFERENTE, MENOR_IGUAL, MAIOR_IGUAL,
E, OU, NAO, ABRE_PARENTESE, FECHA_PARENTESE,
ABRE_COLCHETE, FECHA_COLCHETE, SE,
ENTAO, SENAO, FIM, REPITA, ATE, ATRIBUICAO,
LEIA, ESCREVA, RETORNA, INTEIRO, FLUTUANTE,
NUM_INTEIRO, NUM_PONTO_FLUTUANTE,
NUM_NOTACAO_CIENTIFICA, ID

Código 1: Tokens da Linguagem TPP.

Os tokens da linguagem TPP estão definidos abaixo no Código 1, Esses tokens serão gerados a partir da análise léxica feita pelo Compilador. Dessa forma, nesta etapa é possível identificar se os primeiro erros que o usuário pode ter cometido, como por exemplo passar um arquivo de

```
tests > 🖹 bubble_sort-2020-2.tpp
      flutuante: A[20]
      bubbleSort(inteiro: n)
          inteiro: i
          inteiro: j
          i := 0
 10
                   se A[j] > A[j+1] então
                       inteiro: aux
                       aux := A[j]
                       A[j] := A[j+1]
                       A[j+1] := aux
                   j := j + 1
              até j = (n-i-1)
              i := i + 1
          até i = n
      inteiro principal()
          i := 20
              A[i - 1] := i
          até i = 0
          bubbleSort(20)
```

Figura 2: Bubble-Sort na linguagem TPP.

código fonte para o compilador interpretar em que a sua extensão não seja .tpp, dessa forma a Análise Léxica irá interpretar essa extensão diferente como um erro e retornará para o usuário como uma mensagem de aviso.

3.1 Linguagem TPP

A ideia da Linguagem TPP é ser uma linguagem simples e de fácil entendimento, como foi mostrado anteriormente, suas palavras reservadas estão em português-br, isto para criar um aspecto intuitivo no desenvolvedor TPP. Contudo, assim como algumas linguagens de alto nível, a linguagem TPP pode ser utilizada para criar algoritmos complexos, como por exemplo na Figura 2, onde está sendo ilustrado como seria o algoritmo de ordenação *Bubble Sort* em TPP.

Uma dúvida que pode vir a surgir é como que o Compilador reconhece se uma sequência de caracteres do arquivo fonte passado pertence ou não ao conjunto de palavras reservadas da linguagem em questão. Para solucionar essa dúvida, utilizaremos as expressões regulares e autômatos finitos, estes que delimitam se uma sequência de caracteres é uma palavra chave ou reservada da linguagem especificada.

3.2 Expressões Regulares e Autômatos Finitos

Autômatos Finitos podem ser utilizados para descrever o processo de reconhecimento de padrões em cadeias de entrada, e assim podendo ser utilizados para construir um Analisador Léxico. Um autômato finito determinístico formado por entrada e estados, dessa forma, para cada entrada que ele receber, apenas uma saída será válida. Contudo, um autômato finito determinístico deve ser composto de alguns itens, sendo eles um alfabeto de entrada, um conjunto de estados possíveis, uma função de transição que informará para qual estado o autômato deve ir a partir de uma determinada entrada, um estado inicial e um estado final. Dessa maneira, após receber uma sequência de caracteres, o autômato processar individualmente cada um e verifica se para aquele estado, sendo um carácter, possui uma saída válida. Se ao final da sequência o autômato estiver em um estado final, a sequência será válida, caso contrário ela será considerada inválida.

No caso da linguagem TPP, abaixo na Figura 3 e na Figura 4 está ilustrado o funcionamento do reconhecimento dessas palavras por meio de um *autômato finito*. No primeiro autômato está mostrando o funcionamento da validação da palavra reservada "INTEIRO", podemos observar no autômato finito que se o usuário digitar um carácter errado da sequência válida, o Analisador Léxico não reconhecerá esta palavra como uma palavra reservada. Já no segundo autômato está mostrando o funcionamento da palavra reservada "retorna", e de forma semelhante ao anterior, caso a sequência de caracteres não seja idêntica a sequência da palavra chave, o Analisador Léxico não reconhecerá essa palavra.

Contudo, para expressões regulares o comportamento é semelhante ao autômato finito. Entretanto as expressões regulares combinam padrões de busca juntamente com caracteres especiais que servem para determinar um carácter pode aparecer em uma sequência, para determinar se uma sequência informada pertence ou não a linguagem em questão. Um exemplo de expressão regular para a linguagem TPP está ilustrado na Figura 5, expressão está que mostra o formato de um digito que a linguagem TPP aceita.

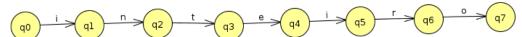


Figura 3: Autômato Finito da Palavra Reservada inteiro.

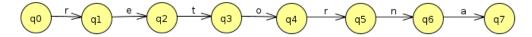


Figura 4: Autômato Finito da Palavra Reservada retorna.

```
70 digito = r"([0-9])"
```

Figura 5: Expressão Regular de um digito.

3.3 Implementação

Para a implementação do Analisador Léxico foi utilizado a linguagem de programação **Python** em conjunto com a sua biblioteca **PLY**. A escolha de Python para o desenvolvimento desse projeto foi devido a sua facilidade de uso e sua simplicidade, além de fornecer bibliotecas que facilitam o desenvolvimento de aplicações como essa de forma mais ágil. A biblioteca *PLY* que foi escolhida, particularmente é excelente para a criação de Analisadores Léxicos, dessa forma, facilitando o reconhecimento dos **tokens** na linguagem TPP. Essa implementação foi divida em partes, dessa forma individualizando cada função do Analisador Léxico.

A primeira parte da implementação foi definir os **tokens**, a partir do *PLY*, que seriam utilizados na linguagem TPP, como está sendo ilustrado na Figura 6, foram definidos todos os **tokens** que anteriormente foram citados.

```
tokens = [
      "NUM_NOTACAO_CIENTIFICA", # ponto flutuante em notação científica
"NUM_PONTO_FLUTUANTE", # ponto flutuate
     "NUM_INTEIRO", # inteiro
# operadores binarios
     "MAIS", # +
"MENOS", # -
"VEZES", # *
"DIVIDE", # /
"E", # &&
"OU", # ||
     "DIFERENTE", # <>
"MENOR_IGUAL", # <=
"MAIOR_IGUAL", # >=
      "MENOR", # <
      "IGUAL", # =
     "NAO", # !
# simbolos
     "ABRE PARENTESE", # (
     "FECHA_PARENTESE", # )
"ABRE_COLCHETE", # [
      "FECHA COLCHETE", # ]
     "VIRGULA", # ,
"DOIS_PONTOS", #
      "ATRIBUICAO", # :=
reserved words = {
     "então": "ENTAO",
"senão": "SENAO",
      "fim": "FIM",
      "repita": "REPITA",
      "flutuante": "FLUTUANTE",
      "retorna": "RETORNA",
      "leia": "LEIA",
"escreva": "ESCREVA",
      "inteiro": "INTEIRO",
```

Figura 6: TOKENS da linguagem TPP.

A segunda parte foi definir as expressões regulares para esses *tokens*, veja na Figura 7. Para esse passo foi utilizado o *REGEX*, na Figura 7 está mostrando a definição dos *tokens* simples, já para criar as expressões regulares dos *tokens* das palavras reservadas foi utilizado a técnica ilustrada na Figura 8.

```
digito = r"([0-9])" letra = r"([a-zA-ZáÁãĀàÁéÉíÍóÓõÕ])" sinal = r"([\-\+]?)"
      r"(" + letra + r"(" + digito + r"+|_|" + letra + r")*)"
 inteiro = r"\d+"
 flutuante = (
notacao_cientifica = (
 r"(" + sinal + r"([1-9])\." + digito + r"+[eE]" + sinal + digito + r"+)"
t_MAIS = r'\+'
t_MENOS = r'-'
t_VEZES = r'\*'
t_DIVIDE = r'/'
t_ABRE_PARENTESE = r'\('
t_FECHA_PARENTESE = r'\)'
t_ABRE_COLCHETE = r'\['
t_FECHA_COLCHETE = r'\]'
t_VIRGULA = r','
t_ATRIBUICAO = r':='
t_DOIS_PONTOS = r':'
 t_E = r'&&'
 t^{-}0U = r' \setminus | \cdot | \cdot |
 t_NA0 = r'!'
t DIFERENTE = r'<>'
t_MENOR_IGUAL = r'<='
t_MAIOR_IGUAL = r'>='
t MENOR = r'<'
 t_MAIOR = r'>'
t_IGUAL = r'='
```

Figura 7: TOKENS Simples da Expressão Regular das Palavras Reservadas.

```
@TOKEN(id)

def t_ID(token):

token.type = reserved_words.get(token.value, "ID")

# não é necessário fazer regras/regex para cada palavra reservada

# se o token não for uma palavra reservada automaticamente é um id

# As palavras reservadas têm precedências sobre os ids

return token

@TOKEN(notacao_cientifica)

def t_NUM_NOTACAO_CIENTIFICA(token):

return token

@TOKEN(flutuante)

def t_NUM_PONTO_FLUTUANTE(token):

return token

@TOKEN(inteiro)

def t_NUM_INTEIRO(token):

return token

# As palavras reservadas têm precedências sobre os ids

return token

# As palavras reservadas têm precedências sobre os ids

return token

# As palavras reservadas têm precedências sobre os ids

return token

# As palavras reservadas têm precedências sobre os ids

# As palavra reservada

# As palavra reservada

# As palavra reservada

# As palavra reservada

# Browned Palavra

# Browned Pa
```

Figura 8: TOKENS Complexos da Expressão Regular das Palavras Reservadas.

A terceira parte foi definir um *token* para caso de erros encontrados pelo Analisador Léxico. Para isso foi utilizado a técnica demonstrada na Figura 9. Este que tem como objetivo incluir na saída deste programa uma sequência de carácter que indique que algum carácter passado pelo arquivo do código fonte não é reconhecido pela linguagem TPP.

```
def t_error(token):

def t_error(token):

# file = token.lexer.filename
line = token.lineno
column = define_column(token.lexer.lexdata, token.lexpos)
message = le.newError(check_key, 'ERR-LEX-INV-CHAR', token.lineno, column, valor=token.value[0])
# print(f"[{file}]:[{line},{column}]: {message}.")
print(message)

token.lexer.skip(1)

# token.lexer.has error = True
```

Figura 9: TOKEN de caso de erro.

A quarta parte é onde se encontra nossa função *main*, ela que é responsável por capturar os argumentos passados pela linha de comando e definir qual será a ação do Analisador Léxico. Dessa forma, algumas validações de erros estão sendo feitas na *main*, como por exemplo se o código fonte passado não for *.tpp*, ou até mesmo se o arquivo do código fonte realmente existe. Contudo, se o arquivo passar nessas validações ele será submetido ao Analisador Léxico, este que após cada *token* encontrado gerará uma saída. Seguindo as definições já mencionadas de que será aceito somente sequências de caracteres que foram definidas na linguagem. A seguir está a Figura 10 onde ilustra a implementação dessa função.

```
def main():
     global check_tpp
global check_key
     check_tpp = False
check_key = False
     for idx, arg in enumerate(sys.argv):
          # print("Argument #{} is {}".format(idx, arg))
aux = arg.split('.')
          if aux[-1] == 'tpp':
    check_tpp = True
               idx_tpp = idx
          if(arg == "-k"):
               check_key = True
     if(len(sys.argv) <= 2):
    raise TypeError(le.newError(check_key, 'ERR-LEX-USE'))</pre>
     raise IOError(le.newError(check key, 'ERR-LEX-NOT-TPP'))
elif not os.path.exists(argv[idx_tpp]):
          raise IOError(le.newError(check_key, 'ERR-LEX-FILE-NOT-EXISTS'))
          data = open(argv[idx tpp])
          source file = data.read()
          lexer.input(source_file)
           while True:
tok = lexer.token()
                                    # No more input
               print(tok.type)
```

Figura 10: Função Main.

3.4 Resultado

Para conseguir efetuar os testes e concretizar que o Analisador Léxico desenvolvido neste projeto está funcionando corretamente foi utilizado uma extensão da linguagem de programação *PYTHON* chamada *PYTEST*, a partir dessa extensão foi possível utilizar de uma maneira simplificada um arquivo composto por diversos algoritmo afim de testar a corretude atual do Compilador. Os algoritmos que foram testados foram semelhantes ao que foi mostrado anteriormente na Figura 2.

O resultado era obter todos os *tokens* dos algoritmos que serão passados para teste, dessa forma, pode ser validado que o Analisador Léxico desenvolvido até o momento está funcionando como deveria. A seguir está as Figuras 11, 12, 13 e 14 que ilustram como código fonte de testes foi feito. Primeiramente, na Figura 11 está mostrando como foi definido a função que irá de fato executar os testes, já na Figura 12, 13 e 14 está ilustrando os 37 casos de testes e quais entradas e algoritmos foram utilizados para os testes.

```
pt typlex_test.py > ⊕ test_001

import typlex
import subprocess
import subprocess

import os, fnmatch

def execute test(input_file, args):
    if(input_file != "):
        path_file = 'tests/' + input_file
    else:
        path_file = ""

# Por algum motivo quando passava input_file = "" o pytest passava um nome de arquivo e dava o erro:

# b'ERR-LEX-NOT-TPP\n'

# Expected output:

# ERR-LEX-NUSE

# process = subprocess.Popen(['python', 'tpplex.py', args, path_file], stdout=subprocess.PIPE, stderr=subprocess.PIPE)

cad = "python typlex.py (0) {1]" format(args, path_file]

process = subprocess.Popen(shlex.split(cmd), stdout=subprocess.PIPE, stderr=subprocess.PIPE)

stdout, stderr = process.communicate()

stdout, stderr

path_file = 'tests/' + input_file
    output_file = open(path_file + ".out", "r")

#read whole file to a string
expected_output = output_file.read()

output_file.close()

print('Squertad output:")
print(stdout)
print('Squertad output:")
print(stdout)
print('spected output)

return stdout.decode('utf-8") == expected_output
```

Figura 11: Função de execução dos testes.

```
assert execute_test("", "-k") == True
     ssert execute_test("teste.c", "-k") == True
    assert execute_test("notexist.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("teste-001.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("teste-002.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("teste-003.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("teste-004.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("teste-005.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("bubble_sort_2.tpp", "-k") == True
    assert execute test("bubble sort.tpp", "-k") == True
    assert execute test("Busca Linear 1061992.tpp", "-k") == True
    assert execute test("buscaLinear-2020-2.tpp", "-k") == True
def test 013():
    assert execute test("comp.tpp", "-k") == True
def test 014():
     assert execute test("fatorial-2020-2.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("fatorial.tpp", "-k") == True
```

Figura 12: Entradas utilizadas para o teste do Analisador Léxico.

```
def test_016():
    assert execute_test("fat.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("fibonacci-2020-2.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("fibonacci.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("hanoi-2020-2.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("insertionSort-2020-2.tpp", "-k") == True
def test_021():
    assert execute_test("insertSort-2020-2.tpp", "-k") == True
def test 022():
    assert execute_test("maiorDoVetor.tpp", "-k") == True
     ssert execute_test("operacao_vetor-2020-2.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("paraBinario-2020-2.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("primo.tpp", "-k") == True
def test 027():
     assert execute_test("produtoEscalar.tpp", "-k") == True
def test 028():
    assert execute_test("prog_test.tpp", "-k") == True
         t execute_test("sample.tpp", "-k") == True
         t execute_test("selectionSort-2020-2.tpp", "-k") == True
```

Figura 13: Entradas utilizadas para o teste do Analisador Léxico.

```
assert execute test("operacao vetor-2020-2.tpp", "-k") == True
        ert execute_test("paraBinario-2020-2.tpp", "-k") == True
def test 026():
     assert execute test("primo.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("produtoEscalar.tpp", "-k") == True
def test 028():
    assert execute_test("prog_test.tpp", "-k") == True
    assert execute test("sample.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("selectionSort-2020-2.tpp", "-k") == True
    assert execute test("selectionsort.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("soma_maior_que 3.tpp", "-k") == True
def test 033():
    assert execute_test("somavet.tpp", "-k") == True
    assert execute_test("subtraiVetores.tpp", "-k") == True
     ssert execute test("verifica valor 10.tpp", "-k") == True
def test 036():
    assert execute_test("verif_num_negativo.tpp", "-k") == True
     assert execute_test("bubble_sort-2020-2.tpp", "-k") == True
```

Figura 14: Entradas utilizadas para o teste do Analisador Léxico.

A partir dessa função de teste, o resultado obtido após os 37 casos de teste mostraram está ilustrado na Figura 15.

Figura 15: Saídas do teste do Analisador Léxico.

Portanto, após a execução desses testes, podemos concluir que o Analisador Léxico está funci-

onando como deveria. A seguir está um exemplo dos *tokens* que foram obtidos na saida de um dos testes. A Figura 16 ilustra o algoritmo para o teste e a Figura 17 a saida dos *tokens*.

Figura 16: Algoritmo utilizado para o teste.

```
tests > 🖹 verifica_valor_10.tpp.out
      INTEIRO
      ID
      ABRE PARENTESE
      FECHA PARENTESE
      INTEIRO
      DOIS PONTOS
      ID
      ID
      ATRIBUICAO
      NUM INTEIRO
      REPITA
      SE
      ID
      IGUAL
      NUM INTEIRO
      ESCREVA
      ABRE PARENTESE
      ERR-LEX-INV-CHAR
      ID
      NUM INTEIRO
      ERR-LEX-INV-CHAR
      FECHA PARENTESE
      FIM
      ID
      MAIS
      MAIS
      ATE
      ID
      IGUAL
      NUM INTEIRO
      RETORNA
      ABRE PARENTESE
      NUM INTEIRO
      FECHA PARENTESE
      FIM
```

Figura 17: Saídas do teste do Analisador Léxico.

Portanto, pode-se concluir que a etapa da Análise Léxica está concluída e correta, pois passou em todos os testes feitos e gerou todos os *tokens* que deveria ser gerado.

- 4 Análise Sintática
- 5 Análise Semântica
- 6 Geração de Código

Referências

LOUDEN, Kenneth C. 2004. Compiladores: Princípios e práticas. São Paulo, SP: Thomson 1st edn.