## Faculdade de Ciências e Tecnologia Universidade Estadual Paulista "Júlio de Mesquita Filho"

Darlan Murilo Nakamura de Araújo

Relatório referente a implementação da Máquina de Turing - parte  $\hat{2}$ 

Prof. Dr. Celso Olivete Júnior Disciplina: Teoria da Computação

Presidente Prudente Junho - 2018

# ${\rm \acute{I}ndice}$

1		no Usar a Aplicação	3
	1.1	Menu Principal	3
	1.2	Interface Principal	3
	1.3	Testando a Aplicação	5
		1.3.1 Teste Rápido	5
	1.4	Teste Não-Determinístico	5
		1.4.1 Teste Passo a Passo	
		1.4.2 Teste Múltiplas Entradas	7
2	-	olementação Técnicas Utilizadas	7
3	Qualidade da Solução		
4	Esti	ruturação do Código	ç

# Lista de Figuras

1	Menu Principal	3
2	Interface Principal - com uma máquina de turing com duas fitas	4
3	Máquina de Turing capaz de realizar a soma unária - Resultado	
	do Teste rápido para a entrada '111011'	6
4	Máquina de Turing não-determinística	6
5	Máquina de Turing capaz de realizar a soma unária - execução	
	do teste passo a passo para a entrada '111011'	7
6	Máquina de Turing capaz de realizar a soma unária - resultado	
	do teste múltiplas entradas	8

## 1 Como Usar a Aplicação

### 1.1 Menu Principal

Através do Menu Principal, é possível:

- Abrir um Arquivo: é necessário selecionar um arquivo de seu computador que seja no formato ".jff", o formato aceito pelo JFLAP versão 7.
- Inicializar uma Máquina de Turing Multifita: é possível criar uma nova máquina de Turing, selecionando a quantidade de fita (variando de 1 a 5).

Ambas as opções irá abrir uma nova interface, na qual será responsável por interagir diretamente com a máquina de Turing aberta. A Figura 1 demonstra como é o menu principal da aplicação. No exemplo, ao selecionar a quantidade de fitas e clicar em "OK", será aberto a interface principal da aplicação, responsável por interagir e testar a máquina criada.

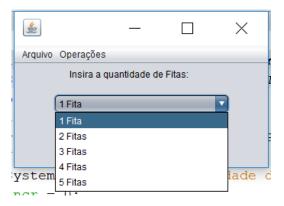


Figura 1: Menu Principal

## 1.2 Interface Principal

Através da interface principal é possível realizar as seguinte operações (da esquerda para a direita):

- Mover estados
- Adicionar novo estado
- Adicionar transição

- Apagar estado/transição
- Marcar estado como inicial
- Marcar estado como final
- Alterar estado/transição

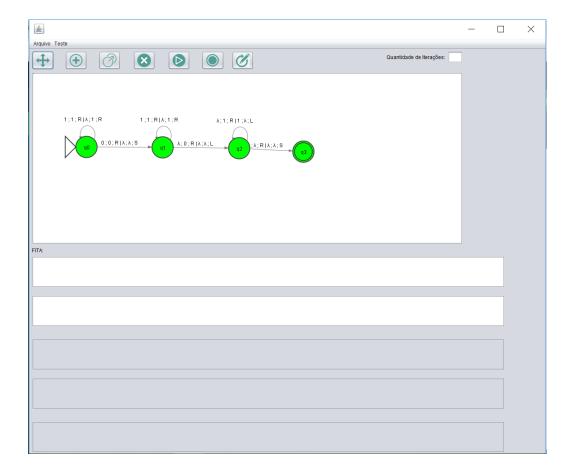


Figura 2: Interface Principal - com uma máquina de turing com duas fitas

Para cada operação, é necessário clicar sobre o botão correspondente e logo em seguida clicar no painel em branco, para que seja realizada a operação selecionada. A Figura 2 traz uma máquina de Turing carregada de um arquivo no formato ".jff".

Estas operações são as operações utilizadas para criar uma máquina de Turing. É possível, através do menu superior, abrir uma nova máquina de Turing, selecionando um arquivo ".jff", salvar a máquina construída (clicando em "Salvar Como" ou em "Salvar" caso o arquivo já tenha sido aberto previamente).

## 1.3 Testando a Aplicação

No submenu "Testes", é possível realizar três tipos de teste da máquina de Turing construída:

- Teste Rápido
- Teste Passo a Passo
- Múltiplas Entradas

A máquina exemplificada na Figura 2 é uma máquina capaz de realizar a soma unária entre dois números, separados pelo caractere '0', podendo receber de entrada:

• Entrada: 111011

• Saída: 111011011111

Desta maneira, será apresentado abaixo, as simulações realizadas sobre esta máquina:

#### 1.3.1 Teste Rápido

A saída para o teste rápido com a entrada '111011' é apresentada na Figura 3. Pode-se observar que a interface traz a quantidade de iterações que ocorreram para a determinada entrada, traz como a fita 1 e 2 respectivamente (de cima para baixo), após a computação da entrada. A saída na fita 1 é a saída esperada, indicando que a máquina foi desenvolvida de maneira correta. O cursor azul, indica aonde a cabeça da fita correspondente parou.

#### 1.4 Teste Não-Determinístico

A Figura 4 traz um exemplo do resultado da execução da entrada 'aaab' em uma máquina de Turing não-determinística. Neste caso, só é possível atingir o estado final se for não-determinística.

#### 1.4.1 Teste Passo a Passo

O teste passo a passo pode ser realizado de forma semelhante ao teste rápido, informando a entrada (para o caso de Multifita, a entrada informada pelo usuário será carregada apenas na Fita 1 e as demais Fitas serão carregadas sem nenhum dado, apenas com vazio).

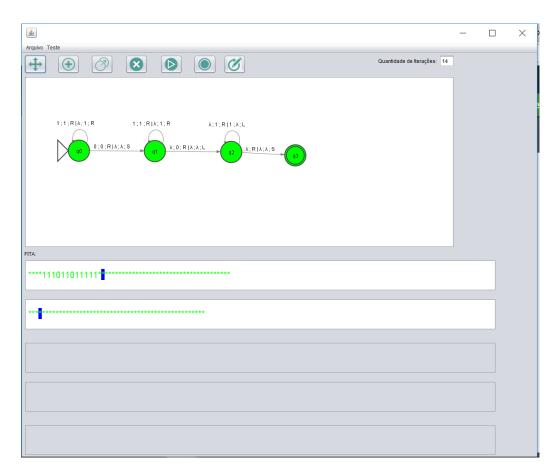


Figura 3: Máquina de Turing capaz de realizar a soma unária - Resultado do Teste rápido para a entrada '111011'

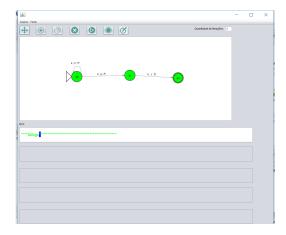


Figura 4: Máquina de Turing não-determinística

Ao informar a entrada, o usuário é orientado a pressionar o botão de próximo para avançar para as próximas iterações. O estado que está sendo executado fica em cinza, e é possível observar o cursor nas fitas se movendo.

A Figura 5 é um exemplo da execução do teste passo a passo. O teste só é apresentado para caso a entrada seja aceita pela máquina, ou seja, quando se atinge o estado final.



Figura 5: Máquina de Turing capaz de realizar a soma unária - execução do teste passo a passo para a entrada '111011'

#### 1.4.2 Teste Múltiplas Entradas

O teste múltiplas entradas é interessante para o usuário para testar de uma única vez, diversas entradas e verificar se a máquina realmente está bem construída. Ao clicar sobre a opção "Múltiplas Entradas" uma nova interface é aberta, com uma tabela, onde o usuário deve inserir, na coluna "ENTRADA", as entradas que deseja testar, e ao terminar de preencher, clicar em "Testar". Para adicionar novas linhas, é indicado pressionar o botão "TAB" do teclado.

A Figura 6 traz o resultado da execução do teste múltiplas entradas para a máquina exemplificada anteriormente. Desta maneira, pode-se perceber que para as entradas apresentadas, a máquina produziu a saída esperada.

# 2 Implementação

A implementação da aplicação foi realizada na Linguagem JAVA, utilizando a  $IDE\ NetBeans\ versão\ 8.2$ . Para a Inteface Gráfica, foi utilizado os componentes  $Swing\ e$  para a comunicação de entradas e mensagens, os componentes JOptionPane, ambos nativos do  $JDK\ 8$ .



Figura 6: Máquina de Turing capaz de realizar a soma unária - resultado do teste múltiplas entradas

A seguir será apresentado os tópicos referentes às técnicas utilizadas (quais as estruturas computacionais e de maneira teórica que fora utilizado no trabalho), qualidade da solução, na qual será discutido os problemas inerentes à aplicação desenvolvida e por fim, como está estruturado o código-fonte, assim como as classes e particularidades do código.

### 2.1 Técnicas Utilizadas

Neste tópico, será abordado especificamente do algoritmo utilizado para computar a entrada e gerar a saída (não será abordado questões de interface e outras questões).

A base para o algoritmo para computar a saída e portanto, verificar se uma entrada é válida para uma determinada máquina, é basicamente a **busca em largura**. Como é necessário a execução não-determinística, é adotada a execução da **busca em largura recursiva**, para atender a característica não-determística.

Segue abaixo, o pseudocódigo para a verificação da máquina:

boolean buscaLargura (estado, fita):

```
se o estado e final:
retorna VERDADEIRO;
para cada aresta do estado:
```

se para cada posicao da cabeca de cada fita e

```
correspondente ao valor de leitura da aresta:
    escreve na fita o valor de aux.write;
    anda na fita para a posicao aux.move;

//vamos disparar uma busca em largura recursiva
//para o estado de destino desta aresta:
    resposta = buscaLargura(aux.destino, fita);
    se resposta for verdadeira:
        retorna VERDADEIRO;
```

//se nenhuma das buscas retornar o valor verdadeiro.retorna FALSO

OBS: Uma outra maneira para se implementar a solução da máquina de Turing, porém sem o reconhecimento de máquinas não-determínisticas é utilizar a estrutura base da busca em largura, ou seja, o uso de uma fila, para verificar os estados.

## 3 Qualidade da Solução

Referente a qualidade da solução, a execução da máquina de turing (tanto determinística como não-determística), e as multifitas, está funcionando perfeitamente. Há alguns problemas referentes a questão da interface, como para alterar a transição, é um pouco complicado detectar a transição selecionada quando existem 2 ou mais transições perto, pois a verificação pelo raio não funciona.

Acredita-se que o objetivo do trabalho tenha sido atingido, que é aprender o funcionamento da Máquina de Turing e implementá-la de maneira que o usuário consiga criar uma máquina de Turing e realizar testes para determinadas entradas, verificando se a máquina é capaz de atingir e produzir o resultado esperado.

## 4 Estruturação do Código

O código foi desenvolvido utilizando duas estruturas principais:

- Uma estrutura visual
- Uma estrutura lógica

A estrutura visual, é a estrutura utilizada pela interface para imprimir os elementos na tela. As classes pertencentes a esta estrutura são: Vertex (representa os estados), Edge (representa as arestas). A classe Graph funciona como um controlador e possui tanto a estrutura visual como a lógica. Quando o usuário solicita realizar um teste, é utilizado a conversão da estrutura visual para a estrutura lógica, através do método "transformaNaNovaEstrutura".

A estrutura lógica é representada pelas classes: Aresta (que representa uma transição de um estado para outro), Estado (representando um estado). O método chamado "buscaLarguraRecursiva" é responsável por realizar a verificação da máquina, para a entrada dada. Desta maneira, este método se utiliza exclusivamente da estrutura lógica.

Ambas as estruturas possuem classes, auxiliares, como TransicaoPorFita, Transicao, etc.

A seguir será apresentado todas as classes auxiliares e suas funções:

- FilaIndices: a execução passo a passo, é armazenado um snapshot (uma foto) de cada iteração da fita, armazenando o conteúdo da fita e onde a cabeça da fita está posicionado. Portanto a estrutura FilaIndices, é uma estrutura do tipo Fila, na qual armazena estas "fotos" da fila.
- Elemento: o elemento é a classe que representa a "foto" da fita, como explicitado anteriormente.
- Transicao: classe utilizada na estrutura visual. É utilizada pois contém o posicionamento da transição (para verificar caso o usuário selecione uma transição), possui o agrupamento das transições por fita (valor de leitura, valor de escrita, e movimentação da fita) para cada fita, e o label, que será impresso esta determinada transição.
- TransicaoPorFita: classe intermediária, utilizada tanto na estrutura visual como na estrutura lógica. Esta classe representa uma transição para uma determinada fita. Por exemplo, uma transição para uma máquina de duas fitas, é composta por duas transições por fita (valor de leitura da primeira fita, valor de escrita para a primeira fita, movimentação da primeira fita, valor de leitura para a segunda fita, valor de escrita para a segunda fita, valor de escrita para a segunda fita).
- Controlador: classe responsável por tratar da abertura e criação dos arquivos ".jflap".
- Validator: responsável por tratar as entradas nas transições da fita.