

#### FCT - Faculdade de Ciências e Tecnologia

### DMC – Departamento de Matemática e Computação Bacharelado em Ciência da Computação

# Simulador de Máquinas de Turing - v1

#### **RELATÓRIO**

**Disciplina:** Teoria da Computação **Docente:** Celso Olivete Júnior **Discentes:** Carolina Dias Chaves

João Vítor Antunes Ribeiro

# Sumário

1. Objetivos	3
2. Descrição	
3. Simulador de Máquinas de Turing Multifitas	
3.1. Criação/Edição/Remoção de MTMs	3
3.2. Criação/Edição/Remoção de estados ou transições	
3.3. Reconhecimento de uma ou mais entradas	6
3.4. Reconhecimento de uma entrada por meio de simulação passo a	passo7
3.5. Abrir/Salvar uma MTM no mesmo formato que o JFlap (.jff)	8
4. Conclusões.	8

### 1. Objetivos

Esse trabalho tem como objetivo desenvolver o entendimento de Linguagens Formais e seu potencial de representação através da implementação de um simulador de linguagens de autômatos formais. Durante a disciplina de Teoria da Computação, foram desenvolvidos dois simuladores. No primeiro, o principal objetivo foi a implementação de um Simulador Universal de Máquinas de Turing. Já nessa segunda parte, o primeiro simulador foi extendido, tendo sido implementado um Simulador de Máquinas de Turing Multifitas (MTMs).

## 2. Descrição

O desenvolvimento da aplicação foi feito na linguagem Java, utilizando a plataforma Eclipse. Os requisitos implementados podem ser descritos como a especificação e simulação de Máquinas de Turing Multifitas através de diagramas de transições (autômatos) que possam permitir a/o:

- 1. Criação/Edição/Remoção de MTMs;
- 2. Criação/Edição/Remoção de estados ou transições;
- 3. Reconhecimento de uma ou mais entradas;
- 4. Reconhecimento de uma entrada por meio de simulação passo a passo.
- 5. Abrir/Salvar uma MTM no mesmo formato que o JFlap (.jff).

## 3. Simulador de Máquinas de Turing Multifitas

#### 3.1. Criação/Edição/Remoção de MTMs

Na Figura 1 (em cima), podemos observar os botões para criação (verde) e remoção (vermelho) de máquinas. Ao clicar sobre o botão de criação, uma aba é criada para permitir a criação de uma nova MTM, sem antes exibir uma janela de seleção do número de fitas que deverá ser usado, como mostra a Figura 1 (embaixo).

Por definição, a Máquina de Turing Multifitas deve permitir a criação de autômatos com número de fitas variando de 1 à N,  $N \geq 2$ , mas por limitações de linguagem, o máximo número inteiro permitido em Java, para administrar o processo de simulação, é 2.147.483.647. Portanto, o simulador desenvolvido suporta MTM com fitas variando de 1 à 2.147.483.647.

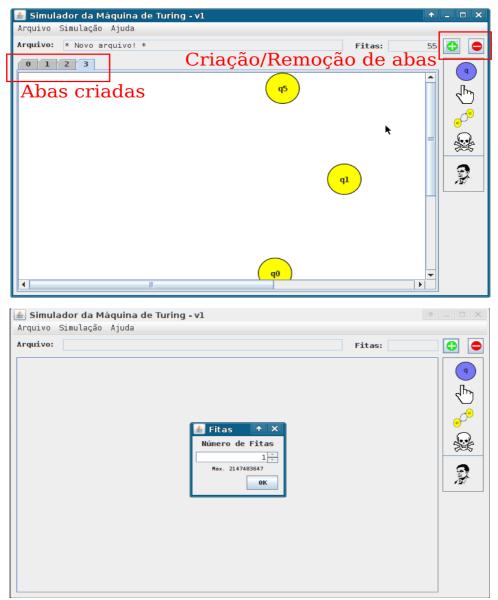


Figura 1: Criação de múltiplas MTFs: abas criadas (em cima) e definição do número de fitas (embaixo).

# 3.2. Criação/Edição/Remoção de estados ou transições

Na Figura 2, podemos observar o conjunto de botões para criação de máquinas por meio de autômatos; ao clicar sobre algum desses botões e depois sobre o painel de criação (com redimensionamento automático quando um estado é movido fora da área atualmente visível), possível criar/editar/remover/mover estados ou transições. O botão de movimento, representado por uma mão, permite que, ao selecioná-lo, seja possível arrastar os estados pelo painel (região em branco). Em seguida, o botão de transição permite que, ao selecioná-lo, seja possível cria uma transição entre dois estados, clicando com o botão esquerdo do mouse em um estado e depois sobre o outro estado que se deseja finalizar a transição; dessa forma, será criada uma transição entre esses estados. Por fim, o botão de remoção permite a remoção de tranisção ou estados.

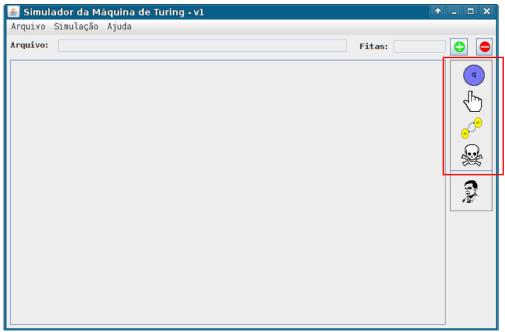


Figura 2: Funcionalidades do autômato.

Para criar uma transição, deve-se clicar em dois estados, de onde deve sair a transição e onde a mesma deve entrar. Após clicar no segundo estado (que pode ser o mesmo), uma janela (ilustrada na Figura 3) será aberta para que o usuário posso introduzir os dados da transição, isto é, os símbolos que serão lidos, os que serão escritos e para quais lados as fitas vão se locomover quando finalizar a transição (ou direita — D ou esquerda — E ou parado — P). Para editar uma transição é necessario dar dois cliques (botão esquerdo) sobre o símbolo da transição, estando a funcionalidade de movimento ativada. Os caracteres aceitos são todos os 10 dígitos, todas as 26 letras maiúsculas e minúsculas (26, sem acento ou ç),  $\Box$  e espaço (ambos representando o vazio), ressaltando que apenas um único símbolo é aceito em cada campo de leitura ou escrita.

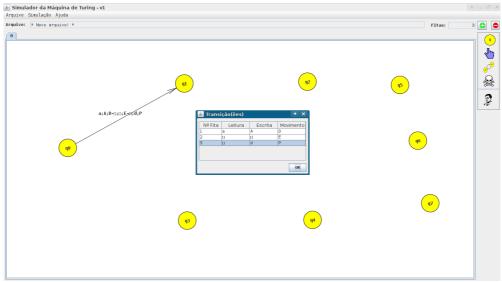


Figura 3: Transição entre estados.

A troca de estados (inicial/final/normal) pode ser realizada ao clicar com o botão direito do mouse sobre o estado que se deseja alterar, com a funcionalidade de movimento ativa, e em seguida escolher o tipo de estado para

o qual deseja-se transformá-lo e clicar em OK, conforme ilustrado na Figura 4.

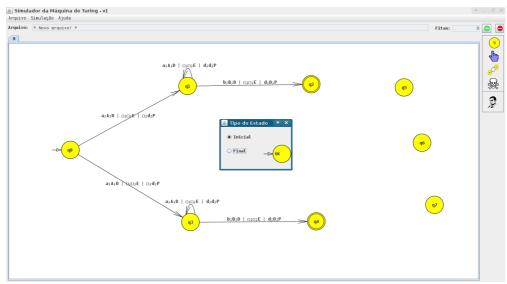


Figura 4: Mudança de estados.

#### 3.3. Reconhecimento de uma ou mais entradas

O simulador tem a capacidade de realizar o reconhecimento de múpliplas entradas, conforme ilustrado na Figura 5. Para isso, deve-se selecionar a opção de múltiplas entradas no menu Simulação->Múltiplas entradas. Na janela que se abrir, digitam-se as entradas desejadas na coluna Entrada e clica-se no botão "Simular". Os resultados são exibidos na forma de realce colorido da entrada, da seguinte forma: verde (aceita), vermelho (rejeita) e amarelo (não foi possível simular (*loop* infinito)).

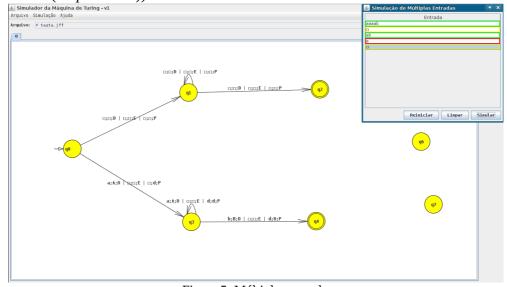


Figura 5: Múltiplas entradas.

# 3.4. Reconhecimento de uma entrada por meio de simulação passo a passo

O reconhecimento de entradas por meio de simulação passo a passo é possível através da opção do menu Simulação->Passo a passo. Na janela que se abrir, deve-se inserir uma entrada e, para realizar a simulação é necessario clicar no botão Play. Para pausar a simulação deve-se clicar no botão Pause, os demais botões servem para avançar ou retroceder o passo da simulação. A Figura 6 (em cima) ilustra esse processamento; quando um passo aceita ou rejeita a entrada, o *log* mostra o símbolo que foi aceito ou rejeitado na transição, que pode ser conferido na transição posicionando-se o cursor sobre. Já a Figura 6 (embaixo) ilustra o caso em que um *loop* infinito é "identificado" (não existe um algoritmo genérico que identifique um *loop* infinito em uma Máquina de Turing).

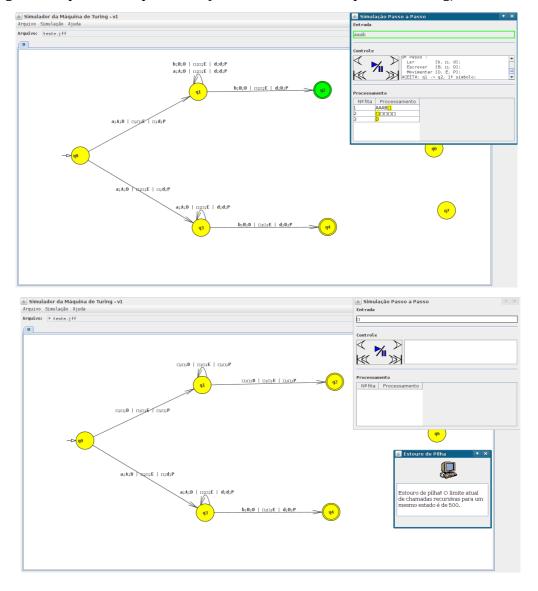


Figura 6: Simulação passo a passo: função computada aceita (em cima) e *loop* infinito (embaixo).

A condição de *loop* infinito ocorre em casos em que a fita atual de processamento é aceita infinitamente pra mesma transição ou conjunto de

transições. No caso da Figura 6 (embaixo) a entrada vazia entra em *loop* infinito no estado *q1* pois, por mais que o estado *q2* aceite a entrada, a transição de *q1* para *q1* vai "infinitamente" ler o símbolo de vazio e escrever o símbolo de vazio, já que as fitas de processamento são "infinitas" pra esquerda e pra direita. Essa identificação de *loop*, entretanto, pode ser errônea, visto que uma estrada pode ter caracteres que fazem com que a máquina percorra muitas vezes a mesma transição, e consigam terminar a simulação. Para resolver esse impasse, uma variável de limite de pilha foi criada, e pode ser configurada em Ajuda->Limite de pilha. Esse valor representa a quantidade máxima de vezes que um estado pode ser chamado recursivamente no mesmo *loop* de execução.

# 3.4. Abrir/Salvar uma MTM no mesmo formato que o JFlap (.*jff*)

Para permitir que as máquinas criadas sejam exportadas para serem abertas pelo JFlap ou por esse mesmo Simulador, foram desenvolvidas funcionalidades de abrir e salvar máquinas em formato JFlap Fyle (.*jff*), que podem ser acessadas através do menu Arquivo, como ilustra a Figura 7.

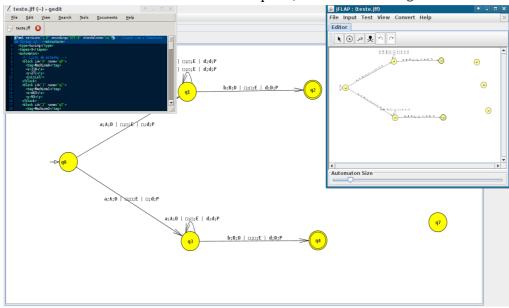


Figura 7: Abrir/Salvar máquinas: arquivo .jff (superior esquerdo), máquina aberta no JFlap (superior direito) e máquina aberta no Simulado de Máquinas de Turing - v1.

#### 4. Conclusões

Concluímos, assim, que o trabalho foi desenvolvido com sucesso e seguindo as descrições e etapas que deviam ser implementadas. O projeto possui as funcionalidades de criação/edição/remoção de máquinas multifitas, criação/edição/remoção de estados e transições, reconhecimento de uma ou mais entradas e simulação de palavras passo a passo. A implementação e a estruturação do código foram inteiramente desenvolvidas com base no paradigma de Programação Orientada a Objeto, possibilitando um melhor desempenho, modularização e entendimento do código fonte.