

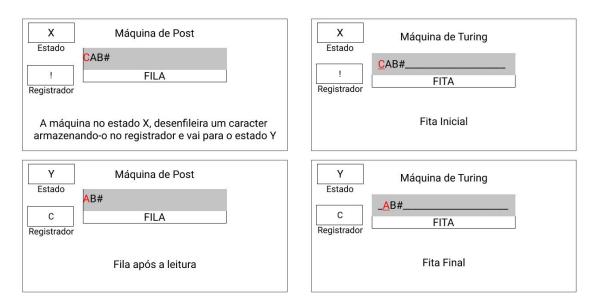
Teoria da Computação - TP1 parte 4

Simulação Máquina de Post

Professor: Walace de Almeida Rodrigues

Aluno: Lucas Gabriel de Almeida - Número: 0035333 Aluno: Lucas Mateus Fernandes - Número: 0035411 A seguir, será demonstrado que a nossa implementação da Máquina de Post (MP) pode ser Simulada em uma Máquina de Turing versão Morphett (MT), para tal fim é necessário simular todos os comandos presentes na MP em uma MT.

Simulando o movimento 'X ler Y' na Máquina de Turing



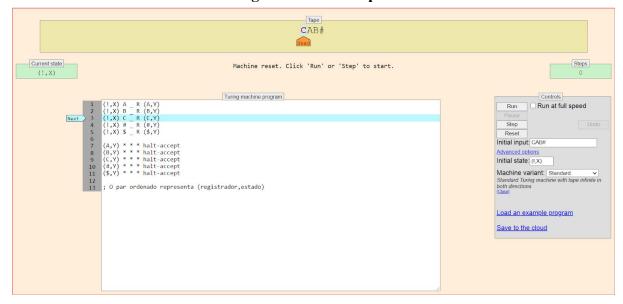
Temos a MP, com a fila "CAB#" e sua respectiva representação na MT com a fita "CAB#", ambos possuem o valor "!" em seu registrado e um estado arbitrário 'X".

Na MP ao realizar a leitura, o elemento 'C' é desenfileirado, com isso o registrador recebe o valor 'C', o estado recebe o próximo estado 'Y' e a fila fica como "AB#".

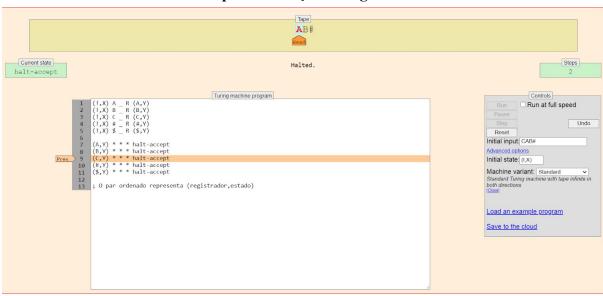
Na MT para alcançar tal configuração é necessário fazer a leitura do caractere 'C', escrita do caractere '_' e a movimentação do cabeçote para a direita, o que leva em uma fita "AB#", onde o ' representa o caractere vazio.

Prova:

Código inicial no Morphett



Fita após a execução do algoritmo:



Código transcrito:

```
(!,X) A R (A,Y)
```

$$(!,X)$$
 B $_{-}$ R (B,Y)

$$(!,X) \# R (\#,Y)$$

$$(!,X) \ R (\$,Y)$$

(A,Y) * * * halt-accept

(B,Y) * * * halt-accept

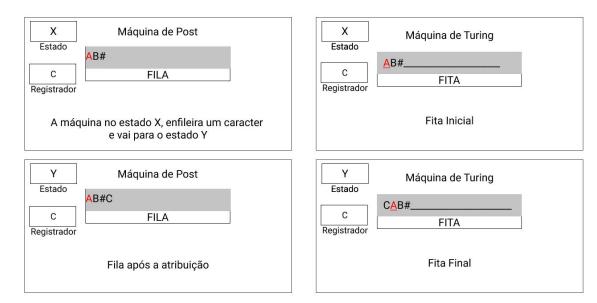
(C,Y) * * * halt-accept

(#,Y) * * * halt-accept

(\$,Y) * * * halt-accept

; O par ordenado representa (registrador, estado)

Simulando o movimento 'X atrib C Y' na Máquina de Turing



Temos a MP, com a fila "AB#" e sua respectiva representação na MT com a fita "AB#", ambos possuem o valor "C" em seu registrado e um estado arbitrário 'X".

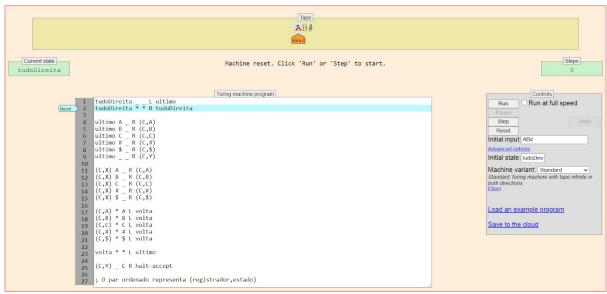
Na MP ao realizar a atribuição, o elemento 'C' é enfileirado, fazendo com que a fita tenha "AB#C", o registrador mantém seu valor e o estado recebe o próximo estado 'Y'.

Caso o '#' Não seja o último elemento da Fila o primeiro elemento após o "#" determina o início da Fita e se não houver nenhum elemento após o "#" a fila e a fita são iguais (o primeiro elemento da fita representa o primeiro elemento da fila).

A atribuição na MP adiciona ao Final da Fila o que equivale na MT adicionar o elemento antes do cabeçote de leitura.

Prova:

Código inicial do Morphett:



Fita após a execução do algoritmo:



Código transcrito:

```
tudoDireita _ _ L ultimo
tudoDireita * * R tudoDireita
```

ultimo A R (C,A)

ultimo B _ R (C,B)

ultimo C R (C,C)

ultimo # R (C,#)

ultimo \$ _ R (C,\$)

ultimo _ _ R (C,Y)

(C,X) A R (C,A)

(C,X) B R (C,B)

(C,X) C R (C,C)

 $(C,X) # _R (C,#)$

 $(C,X) \ R(C,\$)$

(C,A) * A L volta

(C,B) * B L volta

(C,C) * C L volta

(C,#) * # L volta

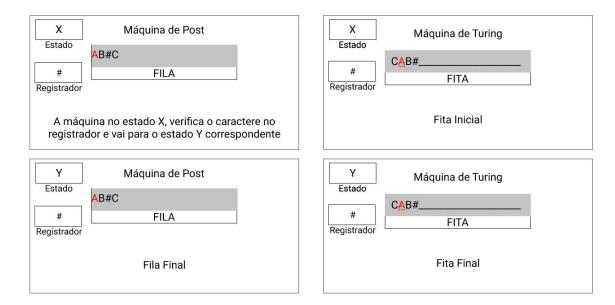
(C,\$) * \$ L volta

volta * * L ultimo

(C,Y) _ C R halt-accept

; O par ordenado representa (registrador, estado)

Simulando o movimento 'X if # Y' na Máquina de Turing



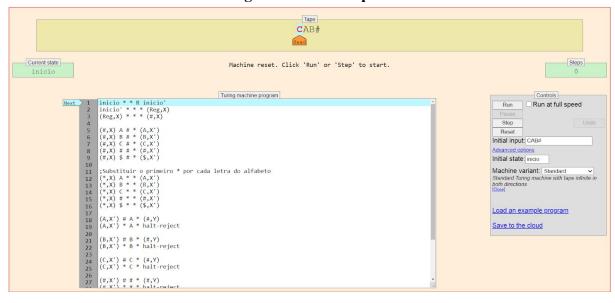
Temos a MP, com a fila "AB#C" e sua respectiva representação na MT com a fita "CAB#", ambos possuem o valor "#" em seu registrado e um estado arbitrário 'X".

Na MP ao realizar a condicional, o estado é alterado caso o argumento seja igual ao valor do registrador .

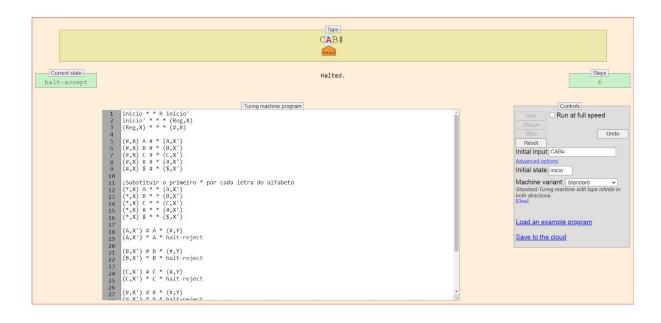
A MT deve verificar o registrador e trocar apenas o estado sem alterar o conteúdo da fita e seu registrador, porém é permitido que passe por estados intermediários que sirvam de controle que irão definir se a troca de estado X->Y ocorrerá ou não.

Prova

Código inicial do Morphett:



Fita após a execução do algoritmo:



Código transcrito:

```
inicio * * R inicio'
inicio' * * * (Reg,X)
(Reg,X) * * * (#,X)
```

$$(\#,X) A \# * (A,X')$$

$$(\#,X) B \# * (B,X')$$

$$(\#,X) C \# * (C,X')$$

$$(\#,X) \# \# * (\#,X')$$

$$(\#,X)$$
 \$ # * (\$,X')

;Substituir o primeiro * por cada letra do alfabeto

$$(*,X) A * * (A,X')$$

$$(*,X) B * * (B,X')$$

$$(*,X) C * * (C,X')$$

$$(*,X) # * * (#,X')$$

$$(*,X)$$
 \$ * * (\$,X')

$$(A,X') # A * (\#,Y)$$

$$(A,X') * A * halt-reject$$

$$(B,X') # B * (\#,Y)$$

$$(B,X') * B * halt-reject$$

$$(C,X') \# C * (\#,Y)$$

$$(C,X') * C * halt-reject$$

$$(\#,X')$$
 # # * $(\#,Y)$

(#,X') * # * halt-reject

(\$,X') # \$ * (#,Y)

(\$,X') * \$ * halt-reject

(#,Y) * * * halt-accept

; O par ordenado representa (registrador,estado)