# Variantes de Máquina de Turing

Esdras Lins Bispo Jr. esdraspiano@gmail.com

Teoria Computação Bacharelado em Ciência da Computação

09 de abril de 2019





## Plano de Aula

- Revisão
  - MT Multifita

Variantes da MT





## Sumário

- Revisão
  - MT Multifita

Variantes da MT





### Problema

#### Problema 3.15 (a)

Mostre que a coleção de linguagens decidíveis é fechada sob a operação de união.





#### Problema

#### Problema 3.15 (a)

Mostre que a coleção de linguagens decidíveis é fechada sob a operação de união.

3.15 (a) Para quaisquer duas linguagens decidíveis  $L_1$  e  $L_2$ , sejam  $M_1$  e  $M_2$  as MTs que as decidem. Construimos uma MT M' que decide a união de  $L_1$  e  $L_2$ :

"Sobre a entrada w:

- 1. Rode  $M_1$  sobre w. Se ela aceita, aceite.
- 2. Rode  $M_2$  sobre w. Se ela aceita, aceite. Caso contrário, rejeite."

M' aceita w se  $M_1$  ou  $M_2$  a aceita. Se ambas rejeitam, M' rejeita.





### Definição

Uma **máquina de Turing multifita** é como uma máquina de Turing comum com várias fitas:





#### Definição

Uma **máquina de Turing multifita** é como uma máquina de Turing comum com várias fitas:

• cada fita tem sua própria cabeça de leitura e escrita;





#### Definição

Uma **máquina de Turing multifita** é como uma máquina de Turing comum com várias fitas:

- cada fita tem sua própria cabeça de leitura e escrita;
- a configuração inicial consiste da cadeia de entrada aparecer sobre a fita 1, e as outras iniciar em branco;





#### Definição

Uma **máquina de Turing multifita** é como uma máquina de Turing comum com várias fitas:

- cada fita tem sua própria cabeça de leitura e escrita;
- a configuração inicial consiste da cadeia de entrada aparecer sobre a fita 1, e as outras iniciar em branco;
- a função de transição permite ler, escrever e mover as cabeças em algumas ou em todas as fitas simultaneamente

$$\delta: Q \times \Gamma^k \to Q \times \Gamma^k \times \{E, D, P\}^k$$

em que k é o número de fitas.





#### Definição

Uma **máquina de Turing multifita** é como uma máquina de Turing comum com várias fitas:

- cada fita tem sua própria cabeça de leitura e escrita;
- a configuração inicial consiste da cadeia de entrada aparecer sobre a fita 1, e as outras iniciar em branco;
- a função de transição permite ler, escrever e mover as cabeças em algumas ou em todas as fitas simultaneamente

$$\delta: Q \times \Gamma^k \to Q \times \Gamma^k \times \{E, D, P\}^k$$

em que k é o número de fitas.

#### Exemplo

$$\delta(q_i, a_1, \ldots, a_k) = (q_i, b_1, \ldots, b_k, P, D, \ldots, E)$$





#### Teorema

Toda máquina de Turing multifita tem uma máquina de Turing de uma única fita que lhe é equivalente.





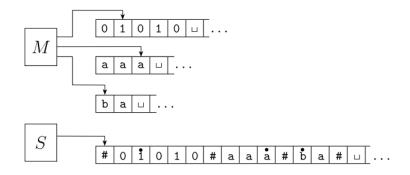
## Sumário

- Revisão
  - MT Multifita

Variantes da MT







## FIGURA 3.14

Representando três fitas com apenas uma



$$S =$$
 "Sobre a entrada  $w = w_1 \cdot \cdot \cdot \cdot w_n$ :

 Primeiro S ponha sua fita no formato que representa todas as k fitas de M. A fita formatada contém

$$\#w_1^{\bullet}w_2 \cdots w_n \# \sqcup \# \sqcup \# \cdots \#$$

2. Para simular um único movimento, S faz uma varredura na sua fita desde o primeiro #, que marca a extremidade esquerda, até o (k+1)-ésimo #, que marca a extremidade direita, de modo a determinar os símbolos sob as cabeças virtuais. Então S faz uma segunda passagem para atualizar as fitas conforme a maneira pela qual a função de transição de M estabelece.





3. Se em algum ponto S move uma das cabeças virtuais sobre um #, essa ação significa que M moveu a cabeça correspondente para a parte previamente não-lida em branco daquela fita. Portanto, S escreve um símbolo em branco nessa célula da fita e desloca o conteúdo da fita, a partir dessa célula até o # mais à direita, uma posição para a direita. Então ela continua a simulação tal qual anteriormente."





#### <u>Teorema</u>

Toda máquina de Turing multifita tem uma máquina de Turing de uma única fita que lhe é equivalente.





#### Teorema

Toda máquina de Turing multifita tem uma máquina de Turing de uma única fita que lhe é equivalente.

#### Corolário

Uma linguagem é Turing-reconhecível se e somente se alguma máquina de Turing multifita a reconhece.





PROVA Uma linguagem Turing-reconhecível é reconhecida por uma máquina de Turing comum (com uma única fita), o que é um caso especial de uma máquina de Turing multifita. Isso prova uma direção desse corolário. A outra direção segue do Teorema 3.13.





# Variantes de Máquina de Turing

Esdras Lins Bispo Jr. esdraspiano@gmail.com

Teoria Computação Bacharelado em Ciência da Computação

09 de abril de 2019



