# Máquinas de Turing Ábacos

**Prof. Edson Alves** 

Faculdade UnB Gama

## Sumário

- 1. Ábacos
- 2. Exemplos
- 3. Computabilidade por ábacos

#### Contexto histórico

- As máquinas de Turing tem muitas limitações: uma delas é trabalhar exclusivamente com inteiros positivos, o que exclui o zero
- ▶ Além disso, elas foram propostas antes do surgimento dos computadores digitais
- De fato, as máquinas de Turing contribuíram significativamente no desenvolvimento destes computadores
- Uma importante característica presente nos computadores digitais e ausentes nas máquinas de Turing é o acesso aleatório à memória
- Além disso, o sistema numérico subjacente é o sistema binário, e não o monádico
- O acréscimo destas duas características às máquinas de Turing levam aos ábacos

#### Ábaco

### Definição

Uma **máquina de Lambek** ou uma **máquina de ábaco** é uma versão idealizada de computador, com as seguintes características:

- (a) acesso ao um número **ilimitado** de registradores  $R_0,R_1,R_2,\dots$
- (b) cada registrador pode armazenar um número natural (positivos e o zero) de tamanho **arbitrário**
- (c) cada registrador tem seu próprio **endereço**, de modo que é possível se mover do registrador  $R_i$  para o registrador  $R_j$  diretamente, sem precisar passar, passo a passo, pelos registradores intermediários  $R_{i+1}, R_{i+2}, \ldots, R_{j-1}$

### Notação

- lackbox Os registradores são representados pela letra maiúscula R e pelo subscrito i, indicando o número do registrador
- lacktriangle A notação [m] indica o número que está armazenado no registrador  $R_m$
- Um registrador pode estar vazio, isto é, armazenar o valor zero
- A instrução "Coloque a soma dos números armazenados em  $R_m$  e em  $R_p$ " pode ser escrita como

$$[m] + [n] \to p$$

O número à direita da seta indica o registrador que armazenará o resultado da instrução

## Programas em ábaco

Um **programa** em um ábaco consiste em uma lista de instruções numeradas. Cada uma destas instruções é de uma das duas formas abaixo:

 $\left(q
ight)$  acrescente um à caixa m e vá para a instrução r

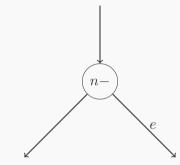
ou

 $\left\{ \begin{array}{l} \text{se a caixa } m \text{ n\~ao est\'a vazia}, & \text{ent\~ao subtraia um da caixa } m \text{ e v\'a para } r \\ \text{se a caixa } m \text{ est\'a vazia}, & \text{ent\~ao v\'a para } s \end{array} \right.$ 

## Diagramas correspondentes às duas instruções dos ábacos



Instrução: Acrescente um ao número armazenado no registrador  ${\cal R}_n$ 

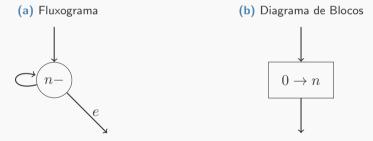


**Instrução:** Se  $R_n$  estiver vazio, saia pela seta e; caso contrário, subtraia um e saia pela outra seta

## Exemplo: Esvaziar o registrador $R_n$

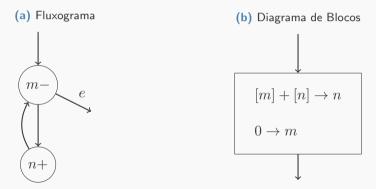
O programa a seguir, que consiste em uma única instrução, esvazia o conteúdo do registrador  $R_n$ :

 $\begin{array}{ll} (1) & \left\{ \begin{array}{ll} \mbox{se } [n] \mbox{ \'e diferente de zero,} & \mbox{ent\~ao} \mbox{ subtraia um e permaneça em } 1 \\ \mbox{se } [n] \mbox{ \'e igual a zero,} & \mbox{ent\~ao} \mbox{ pare} \end{array} \right. \end{array}$ 



## Exemplo: Esvaziar o registrador $R_m$ no registrador $R_n$

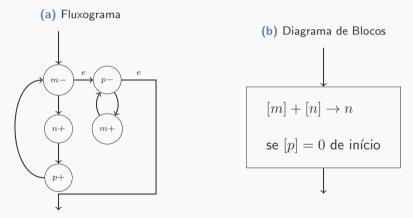
O programa abaixo esvazia o conteúdo do registrador  $R_m$  no registrador  $R_n$ , assumindo que ambos registradores são distintos.



**Exemplo:** Esvaziar  $R_m$  em  $R_n$ 

# Exemplo: Adicionar $R_m$ a $R_n$ , sem perda de $R_m$

Para adicionar o conteúdo de  $R_m$  em  $R_n$ , sem perda de  $R_m$ , é preciso um registrador auxiliar  $R_p$ , inicialmente vazio.

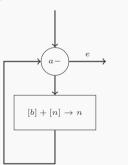


**Exemplo:** Adicionar  $R_m$  a  $R_n$ , sem perda de  $R_m$ 

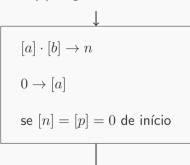
### Exemplo: Multiplicação

O ábaco abaixo computa o produto dos números armazenados em  $R_a$  e  $R_b$ . O resultado ficará armazenado em  $R_n$  e, inicialmente, tanto  $R_n$  quanto  $R_p$  devem estar vazios.





#### (b) Diagrama de Blocos



**Exemplo:** Multiplicar  $R_a$  e  $R_b$ 

## Exemplo: Multiplicação

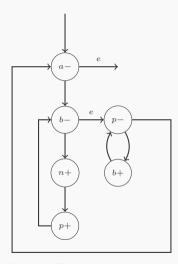


Figura: Fluxograma completo

## Equivalência entre ábacos e máquinas de Turing

#### **Teorema**

Toda função computável por ábaco é Turing computável.

### Referências

1. BOOLOS, George S.; BURGESS, John P.; JEFFREY, Richard C. Computabilidade e Lógica, Editora Unesp, 2012.