Máquina de Turing

Esdras Lins Bispo Jr. esdraspiano@gmail.com

Teoria Computação Bacharelado em Ciência da Computação

20 de março de 2019





Plano de Aula

- Revisão
 - Introdução
 - O que é Teoria da Computação?
 - Comparação de modelos
- 2 Máquina de Turing





Sumário

- Revisão
 - Introdução
 - O que é Teoria da Computação?
 - Comparação de modelos
- Máquina de Turing





O que é Teoria da Computação?

Pode ser dividida em três grandes áreas:

- Teoria dos Autômatos;
- Teoria da Computabilidade;
- Teoria da Complexidade.

São interligadas pela pergunta:

Quais são as capacidades e limitações fundamentais dos computadores?





O que é Teoria da Computação?

Teoria dos Autômatos

Quais são as definições e propriedades dos modelos matemáticos de computação?

Teoria da Computabilidade

O que faz alguns problemas serem solúveis e outros não?

Teoria da Complexidade

O que faz alguns problemas serem computacionalmente difíceis e outros fáceis?





Modelos Básicos Computacionais

AFDs, AFNs, e Expressões Regulares

- Potencialidades: reconhecem linguagens como $(10 \cup 1)^*$;
- Fragilidades: não reconhecem linguagens como $A = \{0^n 1^n \mid n \ge 0 \text{ e } n \in \mathbb{N}\}.$

GLCs e Autômatos com Pilha

- Potencialidades: reconhecem linguagens como $A = \{0^n 1^n \mid n \ge 0 \text{ e } n \in \mathbb{N}\};$
- Fragilidades: não reconhecem linguagens como $A = \{a^n b^n c^n \mid n > 0 \text{ e } n \in \mathbb{N}\}.$

Portanto são bem restritos para servir de modelo de computadores de propósito geral.



- Modelo mais poderoso que GLCs e AFDs;
- Turing, 1936;
- Características importantes:
 - faz tudo o que um computador real pode fazer;
 - existem certos problemas que uma MT não pode resolver.



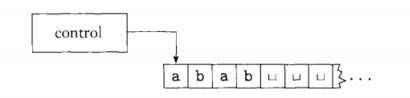


Sumário

- Revisão
 - Introdução
 - O que é Teoria da Computação?
 - Comparação de modelos
- 2 Máquina de Turing











Diferenças entre MT e AFDs

 Uma MT pode tanto escrever sobre a fita quanto ler a partir dela;





Diferenças entre MT e AFDs

- Uma MT pode tanto escrever sobre a fita quanto ler a partir dela;
- A cabeça de leitura-escrita pode mover-se tanto para a esquerda quanto para a direita;





Diferenças entre MT e AFDs

- Uma MT pode tanto escrever sobre a fita quanto ler a partir dela;
- A cabeça de leitura-escrita pode mover-se tanto para a esquerda quanto para a direita;
- A fita é infinita;





Diferenças entre MT e AFDs

- Uma MT pode tanto escrever sobre a fita quanto ler a partir dela;
- A cabeça de leitura-escrita pode mover-se tanto para a esquerda quanto para a direita;
- A fita é infinita;
- Os estados especiais para rejeitar e aceitar fazem efeito imediatamente.





Construindo uma MT

Construir M_1 que reconheça a linguagem

$$B = \{\omega\#\omega \mid \omega \in \{0,1\}^*\}.$$





Descrição de M_1

 $M_1 =$ "Sobre a cadeia de entrada ω :

- Faça um zigue-zague ao longo da fita checando posições correspondentes de ambos os lados do símbolo # para verificar se elas contêm o mesmo símbolo. Se elas não contêm, ou se nenhum # for encontrado, rejeite. Marque os símbolos à medida que eles são verificados para manter registro de quais símbolos têm correspondência.
- Quando todos os símbolos à esquerda do # tiverem sido marcados, verifique a existência de algum símbolo remanecente à direta do #. Se resta algum símbolo, rejeite; caso contrário, aceite.





```
° 1 1 0 0 0 # 0 1 1 0 0 0 u ...
х 1 1 0 0 0 # 0 1 1 0 0 0 u ...
x 1 1 0 0 0 # x 1 1 0 0 0 \( \dots \)...
  1 1 0 0 0 # x 1 1 0 0 0 u ...
х × 1 0 0 0 # x 1 1 0 0 0 u ...
x x x x x x # x x x x x
                          accept
```





Uma **máquina de Turing** é uma 7-upla $(Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, q_{aceita}, q_{rejeita})$, de forma que Q, Σ, Γ são todos conjuntos finitos e

- Q é o conjunto de estados,
- ② Σ é o alfabeto de entrada sem o **símbolo branco** \sqcup ,
- ullet Γ é o alfabeto da fita, em que $\sqcup \in \Gamma$ e $\Sigma \subseteq \Gamma$,
- $oldsymbol{\delta}: Q imes \Gamma o Q imes \Gamma imes \{E,D\}$ é a função de transição,
- $oldsymbol{0} q_0 \in Q$ é o estado inicial,
- $oldsymbol{0}$ $q_{aceita} \in Q$ é o estado de aceitação, e
- $m{0}$ $q_{rejeita} \in Q$ é o estado de rejeição, em que $q_{rejeita}
 eq q_{aceita}$





Máquina de Turing

Esdras Lins Bispo Jr. esdraspiano@gmail.com

Teoria Computação Bacharelado em Ciência da Computação

20 de março de 2019



