Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Teoria da Computação Bacharelado em Ciência da Computação

04 de junho de 2014





### Plano de Aula

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão
- 4 Complexidade de Tempo





### Sumário

- Pensamento
- Avisos
- Revisão
- 4 Complexidade de Tempo





### Pensamento







### Pensamento



#### Frase

É necessário cuidar da ética para não anestesiarmos a nossa consciência e começarmos a achar que tudo é normal.

#### Quem?

Mário Sérgio Cortella (1954 - \*\*\*) Educador e filósofo brasileiro.





### Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão
- Complexidade de Tempo





### **Avisos**

#### Teste 04

Dia 11 de junho (Próxima quarta-feira)!!!





### Notícias do Santa Cruz



10º RODADA

#### NA VOLTA AO ARRUDA, SANTA CRUZ MOSTRA EFICIÊNCIA PARA VENCER A PONTE

Tricolor mostrou determinação para bater a Macaca, por 2 a 1, mantendo a invencibilidade na Série B antes da parada para a Copa do Mundo





### Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão
- 4 Complexidade de Tempo





### Complexidade

### Por que estudar complexidade?

Um problema pode ser até decidível, mas pode levar uma quantidade de tempo ou memória bastante elevada.

#### Questões do estudo de complexidade

- Quanto tempo[espaço] leva[ocupa] um determinado algoritmo?
- O que faz um algoritmo gastar[ocupar] mais tempo[espaço] do que um outro?
- É possível classificar os algoritmos em termos de complexidade?





#### Problema

Seja a linguagem  $A = \{0^k 1^k \mid k \ge 0\}$ . Quanto tempo uma máquina de Turing simples precisa para decidir A?

### Descrição de uma possível MT simples

 $M_1$  = "Sobre a cadeia de entrada  $\omega$ :

- Faça uma varredura na fita e rejeite se um 0 for encontrado à direita de um 1
- 2 Repita se ambos 0s e 1s permanecem sobre a fita:
  - Faça uma varredura na fita, cortando um único 0 e um único 1.
- Se 0s ainda permanecerem após todos os 1s tiverem sido cortados, ou se 1s ainda permanecerem após todos os 0s tiverem sido cortados, rejeite. Caso contrário, se nem 0s nem 1s permanecerem sobre a fita, aceite.



#### Analisando a entrada

- Grafo: número de nós, número de arestas;
- Estrutura de dados: tamanho do vetor, altura da árvore;
- Cadeia: tamanho da cadeia de entrada.

### Tipos de Análise

- Análise do pior caso;
- Análise do caso médio;
- Análise do melhor caso.

### Utilizaremos aqui...

O tamanho da cadeia de entrada e a análise de pior caso.





#### Definição 7.1

Seja M uma máquina de Turing determinística que pára sobre todas as entradas. O tempo de execução ou **complexidade de tempo** de M é a função  $f: \mathbb{N} \to \mathbb{N}$ , em que f(n) é o número máximo de passos que M usa sobre qualquer entrada de comprimento n.

Se f(n) for o tempo de execução de M, dizemos que M roda em tempo f(n) e que M é uma máquina de Turing de tempo f(n). Costumeiramente usamos n para representar o comprimento da entrada.



#### Notação O-Grande

Sejam f e g funções  $f,g:\mathbb{N}\to\mathbb{R}^+$ . Vamos dizer que f(n)=O(g(n)) se inteir.

Vamos dizer que f(n) = O(g(n)) se inteiros positivos c e  $n_0$  existem tais que para todo inteiro  $n \ge n_0$  em que

$$f(n) \leq c.g(n)$$

Quando f(n) = O(g(n)), dizemos que g(n) é um limitante superior para f(n), ou mais precisamente, que g(n) é um limitante superior assintótico para f(n), para enfatizar que estamos suprimindo fatores constantes.





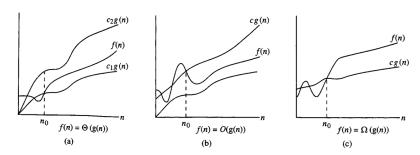


Figura: Comportamento das notações  $\Theta$ ,  $O \in \Omega$ .





$$f_1(n) = 5n^3 + 2n^2 + 22n + 6$$

$$O(f_1(n)) = O(5n^3 + 2n^2 + 22n + 6)$$
 (1)

$$= O(5n^3) (2)$$

$$= O(n^3) (3)$$

### É verdade porque...

Basta admitir c=6, e  $n_0=10$ . Logo

$$5n^3 + 2n^2 + 22n + 6 \le 6n^3$$

para todo  $n \ge 10$ .





### Sumário

- Pensamento
- 2 Avisos
- Revisão
- 4 Complexidade de Tempo





$$f_1(n) = 5n^3 + 2n^2 + 22n + 6$$

$$O(f_1(n)) = O(5n^3 + 2n^2 + 22n + 6)$$
 (4)

$$= O(5n^3) (5)$$

$$= O(n^3) (6)$$





$$f_1(n) = 5n^3 + 2n^2 + 22n + 6$$

$$O(f_1(n)) = O(5n^3 + 2n^2 + 22n + 6)$$
 (4)

$$= O(5n^3) (5)$$

$$= O(n^3) (6)$$

#### Também é verdade dizer que...

 $f_1(n) = O(n^4)$ , pois  $n^4$  é maior que  $n^3$  e portanto é ainda um limitante assintótico superior sobre  $f_1$ .





$$f_1(n) = 5n^3 + 2n^2 + 22n + 6$$

$$O(f_1(n)) = O(5n^3 + 2n^2 + 22n + 6)$$
 (4)

$$= O(5n^3) (5)$$

$$= O(n^3) (6)$$

### Também é verdade dizer que...

 $f_1(n) = O(n^4)$ , pois  $n^4$  é maior que  $n^3$  e portanto é ainda um limitante assintótico superior sobre  $f_1$ .

#### Mas...

$$f_1(n) \neq O(n^2)$$



$$f_2(n) = \log_{13} n + 5$$





$$f_2(n) = \log_{13} n + 5$$

$$O(f_2(n)) = O(\log_{13} n + 5)$$
 (7)

$$= O(\log_{13} n) \tag{8}$$

$$= O(\log n) \tag{9}$$





$$f_2(n) = \log_{13} n + 5$$

$$O(f_2(n)) = O(\log_{13} n + 5)$$
 (7)  
=  $O(\log_{13} n)$  (8)

$$= O(\log n) \tag{9}$$

#### Porque...

$$\log n = \log_{10} n = \frac{\log_{13} n}{\log_{13} 10}$$





$$f_3(n) = 3n\log_2 n + 5n\log_2\log_2 n + 2$$





$$f_3(n) = 3n\log_2 n + 5n\log_2\log_2 n + 2$$

$$O(f_3(n)) = O(3n\log_2 n + 5n\log_2 \log_2 n + 2)$$
 (10)

$$= O(3n\log_2 n) \tag{11}$$

$$= O(n\log n) \tag{12}$$





$$f_3(n) = 3n\log_2 n + 5n\log_2 \log_2 n + 2$$

$$O(f_3(n)) = O(3n\log_2 n + 5n\log_2\log_2 n + 2)$$
 (10)

$$= O(3n\log_2 n) \tag{11}$$

$$= O(n\log n) \tag{12}$$

#### Porque...

nlogn domina sobre loglogn.





### Lista de Exercícios 05

#### Livro

SIPSER, M. Introdução à Teoria da Computação, 2a Edição, Editora Thomson Learning, 2011. Código Bib.: [004 SIP/int].

#### Exercícios

- 7.1;
- 7.2;
- 7.6.





Esdras Lins Bispo Jr. bispojr@ufg.br

Teoria da Computação Bacharelado em Ciência da Computação

04 de junho de 2014



