COMPLEXIDADE DE ALGORITMOS E CLASSES DE COMPLEXIDADE

DCE529 - Algoritmos e Estruturas de Dados III

Atualizado em: 28 de março de 2023

Iago Carvalho

Departamento de Ciência da Computação

ALGORITMOS

Um algoritmo é uma sequência finita e bem definida de instruções ou passos lógicos que, quando seguidos corretamente, realizam uma tarefa específica ou resolvem um problema

- É uma abordagem sistemática e precisa para resolver um problema, que pode ser implementada por um computador, mas também pode ser executada manualmente

Os algoritmos são usados em muitos campos, incluindo

- Ciência da Computação
- Física
- Matemática
- ...
- Estatística
- Engenharias
- Biologia

ALGORITMOS

Existem diversos algoritmos diferentes para resolver um mesmo problema

- Existem diversas maneiras para se percorrer o caminho entre a cantina e a sala de aula
- Existem múltiplos meios para se desmontar uma caixa de papelão
- ...

Como podemos comparar (e avaliar) qual é a qualidade destes algoritmos?

- Tempo de processamento
- Espaço de memória

TEMPO DE PROCESSAMENTO

É a medida que costuma ser mais importante

Existem três tipos de tempo de processamento que valema pena serem estudados

- Melhor caso
- Caso médio
- Pior caso

Estes três tipos valem a pena serem estudados para alguns algoritmos

- Por exemplo, algoritmos de ordenação

Em projeto e análise de algoritmos, no geral, vamos analisar somente o **pior caso**

NOTAÇÃO $\mathcal{O}$

A notação $\mathcal{O}$ é utilizada para estudarmos o comportamento assintótico de funções

- Utilizada para estudar a taxa de crescimento de funções
- Também conhecido como a ordem de uma função

Esta notação estabelece um limite superior para o crescimento de uma função

- Utilizada para demonstrar o maior valor que uma função pode atingir para determinado valor de entrada
- Assim, utilizada para estudar o comportamento no pior caso de um algoritmo

FORMALIZANDO A NOTAÇÃO $\mathcal{O}$

Sejam f e g duas funções definidas no mesmo subconjunto dos números reais pode-se dizer que

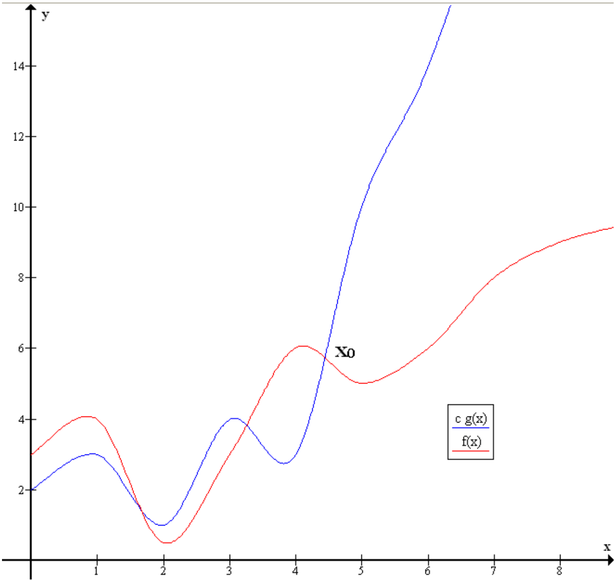
$$f(x) = \mathcal{O}\big(g(x)\big), x \to \infty$$

se e somente se existe uma constante positiva M tal que para todo valor suficientemente grande de x, o valor absoluto de $f(x)$ é no máximo c multiplicado pelo valor absoluto de $g(x)$

Ou seja, $f(x) = \mathcal{O}\big(g(x)\big)$ se e somente se existe um número real positivo c e um número real x_0 tal que

$$|f(x)| \leq c|g(x)| \quad \forall x \geq x_0$$

NOTAÇÃO $\mathcal{O}$



NOTAÇÃO $\mathcal{O}$ - EXEMPLO

1. Se $f(x)$ é a soma de vários termos, o que possuir maior taxa de crescimento é mantido, e todos os outros são omitidos
2. Se $f(x)$ é um produto de diversos fatores, quaisquer constantes (termos do produto que não depente de x) são omitidos

$$f(x) = 3x^4 - 40x^3 + 52$$

Queremos utilizar a notação $\mathcal{O}$ para representar a taxa de crescimento desta função.

Como podemos proceder?

NOTAÇÃO $\mathcal{O}$ - EXEMPLO

Esta função tem três termos

- $3x^4$
- $-40x^3$
- 52

O termo que tem a maior taxa de crescimento é o que tem o maior expoente. Neste caso, é $3x^4$.

Neste termo, o 3 é uma constante. Assim, podemos ignora-lo. Então temos que

$$3x^4 - 40x^3 + 52 = \mathcal{O}(x^4)$$

NOTAÇÃO $\mathcal{O}$ - EXEMPLO

$$3x^4 - 40x^3 + 52 = \mathcal{O}(x^4)$$

Seja $f(x) = 3x^4 - 40x^3 + 52$ e $g(x) = x^4$.

Temos que mostrar que $|f(x)| \leq c|g(x)|$ para um valor c real e para todo valor de $x \geq x_0$.

$$|3x^4 - 40x^3 + 52| \leq 3x^4 + |40x^3| + 52$$

$$|3x^4 - 40x^3 + 52| \leq 3x^4 + 40x^4 + 52x^4$$

$$|3x^4 - 40x^3 + 52| \leq 95x^4$$

O termo de maior crescimento é quem determina a ordem de $f(x)$

$$f(x) = 3x - 5\,log(x) + 20x + x^2 = \mathcal{O}(x^2)$$

PROPRIEDADES - PRODUTO

Seja $f_1(x) = \mathcal{O}\big(g_1(x)\big)$ e $f_2(x) = \mathcal{O}\big(g_2(x)\big)$

Podemos estabelecer duas regras de produtos

1. $f_1 f_2 = \mathcal{O}(g_1 g_2)$
2. $f\mathcal{O}(g) = \mathcal{O}(fg)$

PROPRIEDADES - SOMA

Seja $f_1(x) = \mathcal{O}\big(g_1(x)\big)$ e $f_2(x) = \mathcal{O}\big(g_2(x)\big)$. Além disso, seja $f_3(x) = \mathcal{O}\big(g_1(x)\big)$

Podemos estabelecer três regras de soma

1. $f_1 + f_2 = \mathcal{O}(|g_1| + |g_2|)$
2. $f_1 + f_3 = \mathcal{O}(g_1)$
3. Se f e g forem positivas, então $f + \mathcal{O}(g) = \mathcal{O}(f + g)$

PROPRIEDADES - MULTIPLICAÇÃO POR UMA CONSTANTE

Seja $f(x) = \mathcal{O}\big(g(x)\big)$. Além disso, seja k uma constante diferente de zero.

Aqui, podemos estabelecer duas regras

1. $\mathcal{O}(kg) = \mathcal{O}(g)$
2. $f = \mathcal{O}(g) \rightarrow k = \mathcal{O}(g)$

OUTRAS PROPRIEDADES

Igualdades de caminho único

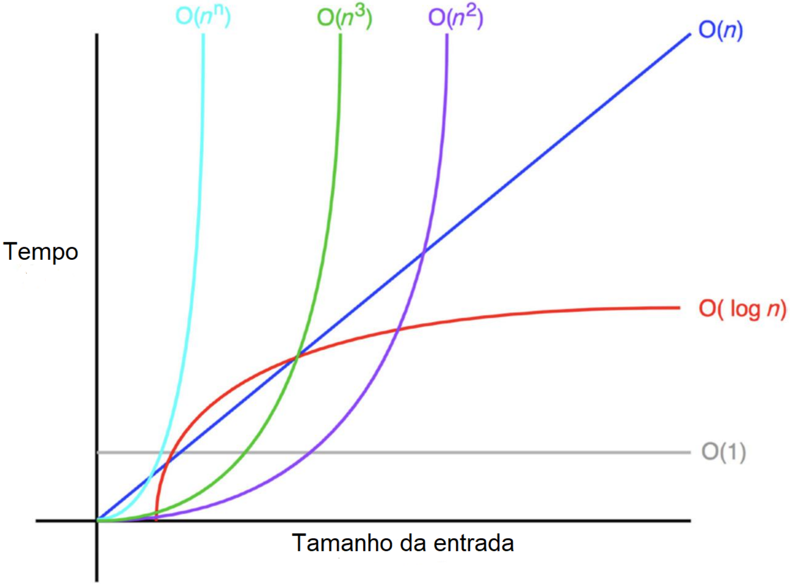
$$f(x) = \mathcal{O}\big(g(x)\big) \text{ não implica que } g(x) = \mathcal{O}\big(f(x)\big)$$

Outras operações aritméticas

$$f(x) = h(x) + \mathcal{O}\big(g(x)\big) \rightarrow f(x) - h(x) = \mathcal{O}\big(g(x)\big)$$

$$(n+3)^2 = n^2 + \mathcal{O}(n)$$

COMPORTAMENTO ASSINTÓTICO DE DIFERENTES FUNÇÕES



NOTAÇÃO o

A notação o é uma notação $\mathcal{O}$ *afrouxada*

$$f(x) = o\big(g(x) \leftarrow |f(x)| \leq \epsilon|g(x)| \ \forall x \geq x_0, \ \forall \epsilon \in \mathbb{R}_+$$

Assim, temos que

$$2x = o(x^2)$$
$$\frac{1}{x} = o(x)$$
$$x \neq o(x)$$

NOTAÇÕES Ω E ω

Estabelece um limite inferior para o tempo de crescimento de uma função, sendo o inverso da notação $\mathcal{O}$. Isto é

$$\text{se } f(x) = \mathcal{O}\big(g(x),$$
$$\text{então } g(x) = \Omega\big(f(x)$$

De forma similar, temos a notação ω:

$$\text{se } f(x) = o\big(g(x),$$
$$\text{então } g(x) = \omega\big(f(x)$$

NOTAÇÃO Θ

A notação Θ estabelece um limite assintótico firme para uma função $f(x)$. Isto é, se

$$f(x) = \Theta\big(g(x)\big)$$

então dizemos que existem constantes c_1 e c_2 reais e positivas tais que

$$c_1 g(x) \leq f(x) \leq c_2 g(x)$$

para todo valor $x \geq x_0$

NOTAÇÃO Θ - EXEMPLO

Seja $f(n) = 3n^3 + 6n + 7 = \Theta(n^3)$. Temos que

$$3n^3 \leq 3n^3 + 6n + 7 \leq 3n^3 + 6n^2 + 7n^3$$
$$3n^3 \leq f(n) \leq 16n^3$$

Assim, temos que $c_1 = 3, c_2 = 16$ e $n = 1$