

# Complexidade de Algoritmos

Paulino Ng

2020-03-20

# Plano da aula

Esta aula apresenta as funções típicas de complexidade de algoritmos. Para tanto começamos com uma rápida revisão matemática.

1. Revisão Matemática: Séries
2. Conjuntos
3. Funções

# Revisão matemática: Séries

Somatória de séries finitas. Seja a sequência:  $a_0, a_1, \dots, a_{n-1}$ :

- ▶ Série aritmética:

$$a_i = a_0 + i.d \longrightarrow \sum_{i=0}^{n-1} a_i = \frac{1}{2}n(a_0 + a_{n-1}) = \frac{1}{2}(2a_0 + (n-1)d)$$

- ▶ Exemplos:

- ▶  $1 + 1 + \dots + 1 = n$

- ▶  $1 + 2 + \dots + n = \frac{1}{2}n(n+1)$

- ▶  $1 + 3 + \dots + (2n-1) = n^2$

- ▶ Série geométrica:  $a_i = a_0 r^i \longrightarrow \sum_{i=0}^{n-1} a_i = \frac{a_0(1-r^n)}{1-r} = \frac{a_0 - r a_{n-1}}{1-r}$

- ▶  $a_0 + a_0.r + a_0.r^2 + \dots = \frac{a}{1-r}$  para  $-1 \leq r \leq 1$

- ▶ Exemplos:

- ▶  $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{2^7} = \frac{1(1-\frac{1}{2^8})}{1-\frac{1}{2}} = 1,9921875$

- ▶  $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \dots = 2$

## Séries importantes

$$\blacktriangleright 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{3} - \frac{1}{5} + \dots = \sum_{i=1}^{\infty} \frac{(-1)^{i-1}}{i} = \ln 2$$

$$\blacktriangleright 1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \sum_{i=1}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\blacktriangleright 1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{5} - \frac{1}{7} + \dots = \sum_{i=1}^{\infty} \frac{(-1)^{i-1}}{2i-1} = \frac{\pi}{4}$$

$$\blacktriangleright e^n = 1 + n + \frac{n^2}{2!} + \frac{n^3}{3!} + \dots = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{n^i}{i!}$$

$$\blacktriangleright a^n = e^{n \ln a} = 1 + n \ln a + \frac{(n \ln a)^2}{2!} + \frac{(n \ln a)^3}{3!} + \dots$$

# Conjuntos

- ▶ Um **conjunto** é uma coleção de objetos distinguíveis que são chamados de **membros**, ou **elementos** do conjunto.
- ▶ Se  $x$  é um objeto membro de um conjunto  $S$ , podemos escrever:  $x \in S$ .
- ▶ Se  $x$  não é um objeto membro de um conjunto  $S$ , podemos escrever:  $x \notin S$ .
- ▶ Dois conjuntos são iguais se ambos têm os mesmos elementos:  
 $\{1, 2, 3, 1\} = \{2, 1, 3\} = \{1, 2, 3\}$
- ▶ Algumas notações de conjuntos:
  - ▶  $\emptyset$  : **conjunto vazio**, conjunto sem nenhum membro
  - ▶  $\mathbb{Z}$  : conjunto dos **números inteiros**,  $\{\dots, -1, 0, 1, \dots\}$
  - ▶  $\mathbb{N}$ : conjunto dos **números naturais**,  $\{0, 1, 2, \dots\}$ <sup>1</sup>
  - ▶  $\mathbb{R}$ : conjunto dos **números reais**.
  - ▶  $\mathbb{C}$ : conjunto dos **números complexos**.

---

<sup>1</sup>Autores mais antigos não consideram 0 como parte dos naturais.

# Relações entre Conjuntos

- ▶ Se todos os elementos de um conjunto  $A$  também fazem parte de um conjunto  $B$ ,  $A$  é dito ser um **subconjunto** de  $B$ .  
Denotado por:  $A \subseteq B$  ou  $B \supseteq A$ .
- ▶ Se além de  $A$  ser um subconjunto de  $B$ ,  $A \neq B$ ,  $A$  é um **subconjunto próprio** de  $B$ :  $A \subset B$  ( $A$  está contido em  $B$ ), ou  $B \supset A$  ( $B$  contem  $A$ ).
  - ▶ Propriedades:
    1.  $A \subset B$  e  $B \subset C \Rightarrow A \subset C$
    2.  $\emptyset$  é subconjunto de qualquer conjunto  $A$ :  $\emptyset \subseteq A$
  - ▶  $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C}$

# Operações com Conjuntos

- ▶ **Intersecção:**  $A \cap B = \{x | x \in A \text{ e } x \in B\}$
- ▶ **União:**  $A \cup B = \{x | x \in A \text{ ou } x \in B\}$
- ▶ **Diferença:**  $A - B = \{x | x \in A \text{ e } x \notin B\}$

## Propriedades

- ▶  $A \cap \emptyset = \emptyset$
- ▶  $A \cup \emptyset = A$
- ▶  $A \cap A = A$
- ▶  $A \cup A = A$

# Mais Propriedades

- ▶ Comutativa

- ▶  $A \cap B = B \cap A$

- ▶  $A \cup B = B \cup A$

- ▶ Associativa

- ▶  $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C = A \cap B \cap C$

- ▶  $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C = A \cup B \cup C$

- ▶ Distributiva

- ▶  $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$

- ▶  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$

- ▶ Absorção

- ▶  $A \cap (A \cup B) = A$

- ▶  $A \cup (A \cap B) = A$

- ▶ Leis de De Morgan

- ▶  $A - (B \cap C) = (A - B) \cup (A - C)$

- ▶  $A - (B \cup C) = (A - B) \cap (A - C)$



## Complemento e Partições

- ▶ Seja um conjunto que contém todos os outros (ou pelo menos os de interesse),  $U$ , chamado de **conjunto universo**, o **complemento de um conjunto** é definido como:

$$\overline{A} = U - A = \{x | x \in U \text{ e } x \notin A\}.$$

- ▶  $\overline{\overline{A}} = A$ ;  $A \cap \overline{A} = \emptyset$ ;  $A \cup \overline{A} = U$
- ▶ Leis de De Morgan:  $\overline{B \cap C} = \overline{B} \cup \overline{C}$ ;  $\overline{B \cup C} = \overline{B} \cap \overline{C}$
- ▶ Exemplo: Se  $\mathbb{N}$  é o conjunto universo e  $A = \{x | x \text{ é par}\}$ , então  $B = \{x | x \text{ é ímpar}\}$  é o complemento de  $A$
- ▶ Dois conjuntos  $A$  e  $B$  são **disjuntos** se  $A \cap B = \emptyset$ .
- ▶ Uma coleção  $\mathcal{S} = S_i$  de conjuntos não vazios forma uma partição de  $S$  se:
  - ▶ os conjuntos são disjuntos dois-a-dois, isto é,  $S_i, S_j \in \mathcal{S}$  e  $i \neq j \Rightarrow S_i \cap S_j = \emptyset$  e
  - ▶ a união deles é  $S$ , isto é,  $S = \bigcup_{S_i \in \mathcal{S}} S_i$ .
- ▶ Exemplo: Seja  $A = \{a, b, c, d\}$ , uma partição de  $A$  é  $P = \{\{a\}, \{b, d\}, \{c\}\}$

# Cardinalidade

- ▶ O número de elementos de um conjunto é a **cardinalidade** dele, denotada por:  $|S|$ .
  - ▶ Exemplo:  $|\{a, \{a\}, \{\{a\}\}\}| = 3$
  - ▶ Exemplo:  $|\emptyset| = 0$
  - ▶ Exemplo:  $|\mathbb{N}| = \infty$
- ▶ Georg Cantor foi um dos primeiros matemáticos a “contar” conjuntos infinitos, o conjunto dos naturais,  $\mathbb{N}$ , tem cardinalidade  $\aleph_0$  (alef-0), a mesma dos inteiros(!?).  $\mathbb{R}$  têm cardinalidade  $\aleph_1$  (alef-1). Quando um conjunto infinito pode ter todos os seus elementos mapeados um-a-um em  $\mathbb{N}$ , o conjunto é contável.  $\mathbb{R}$  é incontável.
- ▶ Propriedades
  - ▶ Para  $A$  e  $B$  finitos:
$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B| \Rightarrow |A \cup B| \leq |A| + |B|$$
  - ▶  $A \subseteq B \Rightarrow |A| \leq |B|$
  - ▶  $|A \cup B| = |A| + |B| \Leftrightarrow A$  e  $B$  são disjuntos.

# Produto Cartesiano (JOIN em SQL)

- ▶ O **produto cartesiano** do conjunto  $A$  com o conjunto  $B$  é o conjunto formado pelos pares ordenados de cada elemento do conjunto  $A$  com cada elemento do conjunto  $B$ :

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \text{ e } b \in B\}$$

- ▶ Exemplo:

$$\{a, b\} \times \{a, b, c\} = \{(a, a), (a, b), (a, c), (b, a), (b, b), (b, c)\}$$

- ▶  $|A \times B| = |A| \cdot |B|$
- ▶ Espaço bidimensional, plano:  $\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$
- ▶ Espaço tridimensional, 3-D:  $\mathbb{R}^3 = \mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}$

# Funções

- ▶ A seguir vamos listar algumas funções que aparecem na análise de complexidade de algoritmos:
  - ▶  $f(n) = c$ , onde  $c$  é uma constante.
  - ▶  $f(n) = n$ , função identidade; função linear:  $f(n) = an + b$ , onde  $a$  e  $b$  são constantes.
  - ▶  $f(n) = n^2$ , função quadrado; função quadrática:  
 $f(n) = a_2 n^2 + a_1 n + a_0$ , onde  $a_2, a_1$  e  $a_0$  são constantes.
  - ▶  $f(n) = a_m n^m + a_{m-1} n^{m-1} + \dots + a_1 n + a_0$ , função polinomial.
  - ▶  $f(n) = \sqrt{n}$ , função raiz quadrada.
  - ▶  $f(n) = \log n$ , função logarítmica na base 10;  $\log_e n = \ln n$ , logaritmo natural;  $\log_2 n = \lg n$ , logaritmo na base 2.
  - ▶  $f(n) = a^n = \underbrace{a.a.\dots a}_n$ , função exponencial.
  - ▶  $f(n) = n! = 1.2.\dots n = \prod_{i=1}^n i$ , função fatorial
- ▶ Exercício: plote o gráfico destas funções para  $n \in [1, 10]$

# Análise das Funções

- ▶ Estas funções crescem de maneiras diferentes. Na análise de algoritmos, estas funções aparecem como funções de complexidade do algoritmo.
- ▶ Uma função de complexidade, em geral, é uma aproximação do comportamento de gastos de um, ou mais, recurso computacional (normalmente o tempo).
- ▶ O maior interesse neste tipo de análise é para o que acontece quando o  $n$  (tamanho da entrada) aumenta.
- ▶ Estamos preocupados em saber se conseguiremos resolver um problema de grande tamanho com o algoritmo.
- ▶ De maneira geral, a nossa análise não se preocupa com problemas pequenos. Observe que o melhor algoritmo para problemas grandes pode não ser o melhor algoritmo para pequenos problemas. Mas, na solução de um problema grande, podem aparecer pequenos problemas que devem ser resolvidos muitas vezes e em alguns casos pode ser melhor usar o algoritmo *menos bom* para grandes problemas.
- ▶ As funções listadas estão em ordem de aumento para grandes