# Algoritmos de Ordenação (Parte 4)

Prof. Jefferson T. Oliva

Algoritmos e Estrutura de Dados I (AE22CP) Engenharia de Computação Departamento Acadêmico de Informática (Dainf) Universidade Tecnológica Federal do Paraná (UTFPR) Campus Pato Branco





#### Sumário

- Ordenação Linear
- Ordenação em Strings
- Ordenação em TAD

Sumário

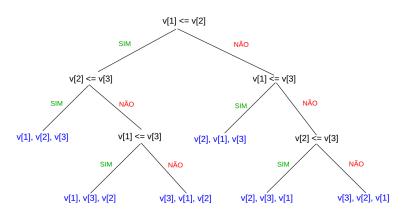
#### Ordenação Linear

- Até a aula de hoje foram apresentados diversos algoritmos de ordenação, dos quais, os mais rápidos têm a complexidade de O(n log n)
  - heapsort e mergesort atingem essa complexidade no pior caso
  - Para o *quicksort*, tal desempenho é para o caso médio
- Os algoritmos vistos possuem uma propriedade em comum: a ordenação se baseia apenas em comparações entre os elementos da entrada
- Tais algoritmos são denominados como "ordenação por comparação"
  - Atualmente não existe algoritmo de "ordenação por comparação" assintoticamente melhor que  $O(n \log n)$  (pior caso)

4

- Até a última aula foram apresentados diversos algoritmos de ordenação, dos quais, os mais rápidos têm a complexidade de O(n log n)
  - heapsort e mergesort atingem essa complexidade no pior caso
  - Para o quicksort, tal desempenho é para o caso médio
- Os algoritmos vistos possuem uma propriedade em comum: a ordenação se baseia apenas em comparações entre os elementos da entrada
- Tais algoritmos são denominados como "ordenação por comparação"
  - Atualmente não existe algoritmo de "ordenação por comparação" assintoticamente melhor do que  $O(n \log n)$

 O algoritmo baseado em comparação é uma "árvores de decisão"



• Logo, no pior caso, os algoritmos de ordenação baseados em comparação fazem  $O(n \log n)$  no pior caso

- Existem algoritmos de ordenação que possuem tempo melhor que O(n log n)
  - Desde que a entrada possua características específicas
  - Algumas restrições devem ser atendidas
  - Não são totalmente baseado em comparações
  - Ordenação em tempo linear: O(n)
- Exemplo de algoritmo de ordenação linear:
  - Ordenação por contagem (counting sort)

#### Ordenação por contagem

- Não são realizadas comparações entre os elementos
- ullet É assumido que cada elemento é um número inteiro entre 0 e k
- A entrada é um arranjo A[1..n], cujos elementos são números naturais menores iguais a k
- A saída é um arranjo ordenado: B[1..n]
- É utilizado um arranjo auxiliar C[1..k] para fazer armazenamento temporário
  - É utilizado para determinar a quantidade de elementos que são menores que um determinado valor  $x \ (x \in A)$
  - Por exemplo, se há 14 elementos menores que x, então o mesmo deve ser posicionado na posição 15 (ou 14, caso o algoritmo tenha sido implementado em C ou outra linguagem onde o primeiro elemento de arranjo fica localizado na posição 0)

#### • Implementação do algoritmo

```
void counting_sort(int *A, int *B, int n, int k) {
   int i, j, C[k + 1];
   for (i = 0; i \le k; i++)
   C[i] = 0;
   for (j = 0; j < n; j++)
    C[A[j]]++;
   for (i = 1; i \le k; i++)
    C[i] += C[i - 1];
  for (j = n - 1; j >= 0; j-) {
    B[C[A[j]] - 1] = A[j];
    C[A[j]]--;
```

#### Ordenação por contagem

- Complexidade:
  - O(n+k)

ou

O(max(n, k))

ou

O(n)

## Sumário

- Esse tipo de ordenação é em ordem alfabética
- Comparação de strings é feita caractere por caractere
- Para diferenciar dois números, basta realizar uma única comparação
- Para diferenciar duas strings, a quantidade de comparações é de acordo com o número de caracteres

- Na biblioteca string.h contém a função strcmp para a comparação de cadeias de caracteres:
  - Entrada: duas strings (str1 e str2)
  - Saída:
    - -1: conteúdo de str1 menor do que str2
    - 0: ambas strings são iguais
    - 1: conteúdo de str1 maior do que str2
  - Exemplos
    - strcmp("goku", "vegeta") = -1
    - strcmp("sheena", "sheena") = 0
    - strcmp("shaka", "aldebaran") = 1

Implementação do método de comparação de strings:

```
int comparar_char(char c1, char c2) {
  if (c1 == c2) return 0;
  else if (c1 < c2) return -1;
  else return 1;
int comparar(char s1[], char s2[]) {
  int i;
  for (i = 0; (s1[i] == s2[i]) &&
       (s1[i] != ' \setminus 0') \&\&
       (s2[i] != '\0'); i++);
  return comparar_char(s1[i], s2[i]);
```

#### Vetor de strings

```
char vstr[n][m];
```

```
o char *vstr[m];
```

• char \*\*vstr;

#### Exemplo para vetor de string

```
char vstr[5][10];
strcpy(vstr[0], "a");
strcpy(vstr[1], "bb");
strcpy(vstr[2], "ccc");
strcpy(vstr[3], "ddd");
strcpy(vstr[4], "eeee");
printf("%s\n", vstr[0]);
printf("%s\n", vstr[1]);
printf("%s\n", vstr[2]);
printf("%s\n", vstr[3]);
printf("%s\n", vstr[4]);
```

Troca de posição entre duas strings (linhas 0 e 4):

```
strcpy(str, vstr[0]);
strcpy(vstr[0], vstr[4]);
strcpy(vstr[4], str);
```

- A ordenação de strings é custosa
  - Além da quantidade de comparações entre um par de strings, na abordagem apresentada acima ainda teremos que lidar com 3 cópias
  - Assim, serão realizadas 4 \* / operações em cada movimentação entre strings, onde / é o tamanho de uma string
  - Teria como amenizar esse problema?

 O problema apresentado no slide anterior pode ser amenizado por meio do uso de ponteiros:

```
void troca(char **vstr, int p1, int p2) {
   char *str;

   str = vstr[p1];
   vstr[p1] = vstr[p2];
   vstr[p2] = str;
}
```

 Para o uso dessa função (ou aplicação de ponteiros), o vetor de strings deve estar alocado dinamicamente

```
char **vstr = (char**) malloc(sizeof(char*) * 5);
char str[20];

for (i = 0; i < 5; i++)
    vstr[i] = (char*) malloc(sizeof(char) * 10);</pre>
```

- Com o uso de ponteiros, a quantidade de operações para uma troca de posição entre strings passa a ser I+3
  - Por mais que ainda seja necessária a comparação entre strings (complexidade na ordem de / caracteres), a movimentação para a troca de posições de strings passa a ser similar em relação aos dados do tipo numérico
  - É muito menos custoso realizar I + 3 operações em comparação com 4I

 Ordenação por bolha (bubblesort) adaptada para vetores de strings

```
void bubblesort(char **vstr, int n) {
  int i, j, x, t = 1;
  for (i = 0; (i < n - 1) \&\& t; i++) {
    t = 0:
    for (j = 0; j < n - i - 1; j++)
      if (comparar(vstr[j], vstr[j + 1]) > 0) {
       troca(vstr, j, j + 1);
       t = 1;
```

• Complexidade:  $O(1 * n^2)$ 

Algoritmo quicksort adaptado para vetores de strings

```
void quicksort (char **vstr, int n_cima, int n_baixo) {
   int i = n_cima, j = n_baixo, aux;
   char *pivo = vstr[(i + j) / 2];
   do {
     while ((comparar(vstr[i], pivo) < 0) && (i <= n baixo))
        i++;
     while ((comparar(vstr[j], pivo) > 0) \&& (j >= n cima))
        j--;
     if (i <= j) {
        troca(vstr, i, j);
        i++;
        i--;
   }while (i <= j);</pre>
   if (j > n cima)
     quicksort (vstr, n cima, j);
   if (i < dir)
     quicksort(vstr, i, n_baixo);
```

• Complexidade:  $O(I * n * \log(n))$ 

- A ordenação de strings pode ser feita utilizando qualquer um dos métodos que vimos até a aula anterior
- Entretanto, a ordenação é mais custosa

# Sumário

- A ordenação pode ser aplicada em structs também
- Assim, podemos aplicar tanto algoritmos de ordenação de números quanto de strings
- As structs podem ter chaves de primárias (e.g. registro acadêmico)
- Uma struct pode ter chave secundária (e.g. código do curso de graduação)

- Assim, há diversas formas diferentes de ordenação que podem ser aplicadas em structs
  - Listar nome de alunos ordenados por nome
  - Listar nome de alunos ordenados por registro acadêmico
  - Etc
- Assim como para números, não há algoritmo de ordenação que se destaca em relação aos outros para a ordenação de strings e structs

- Existem inúmeros algoritmos de ordenação que não foram apresentados em sala de aula
  - Radix sort
  - Cocktail sort
  - Twistsort
  - Shake sort
  - etc

#### Referências I

Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., Stein, C. Introduction to Algorithms. Third edition, The MIT Press, 2009.

Horowitz, E., Sahni, S. Rajasekaran, S. Computer Algorithms. Computer Science Press, 1998.

Ziviani, N.

Projeto de Algoritmos - com implementações em Java e C++.

Thomson, 2007.