FCT/Unesp – Presidente Prudente Departamento de Matemática e Computação

Análise de Algoritmos de Ordenação Parte 1

Prof. Danilo Medeiros Eler danilo.eler@unesp.br

Apresentação adaptada (ver referências)





- Ordenação (ou classificação) é <u>largamente utilizada</u>
 - Listas telefônicas e dicionários
 - Grandes sistemas de BD e processamento de dados
 - Algoritmos de ordenação são ilustrativos
 - Como resolver problemas computacionais
 - Como desenvolver algoritmos elegantes e como analisar e comparar seus desempenhos





- Ordenar (ou classificar)
 - Definição: organizar uma seqüência de elementos de modo que os mesmos estabeleçam alguma relação de ordem
 - Diz-se que os elementos $k_1,...,k_n$ estarão dispostos de modo que $k_1 \le k_2 \le ... \le k_n$
 - Facilita a busca/localização/recuperação de um elemento dentro do conjunto a que pertence
 - Será?





- Existem vários meios de implementar ordenação
- Dependendo do problema, um algoritmo apresenta vantagens e desvantagens sobre outro

Como comparar?





 Devemos comparar as complexidades dos algoritmos

- Qual a operação dominante?
 - Número de comparações entre elementos, na maioria dos casos





Algoritmos de Ordenação Baseados em Troca

Algoritmos de Ordenação Baseados em Troca

 Mais conhecidos algoritmos baseados em troca

 Bubble-sort, também chamado método da bolha

 Quick-sort, ou ordenação rápida ou, ainda, ordenação por troca de partição





 É um dos métodos mais conhecidos e intuitivos

Idéia básica

- Percorrer o vetor várias vezes
- A cada iteração, comparar cada elemento com seu sucessor (vetor[i] com vetor[i+1]) e trocá-los de lugar caso estejam na ordem incorreta





- X = (25, 57, 48, 37, 12, 92, 86, 33)
 - X[0] com X[1] (25 com 57) não ocorre permutação
 - X[1] com X[2] (57 com 48) ocorre permutação
 - X[2] com X[3] (57 com 37) ocorre permutação
 - X[3] com X[4] (57 com 12) ocorre permutação
 - X[4] com X[5] (57 com 92) não ocorre permutação
 - X[5] com X[6] (92 com 86) ocorre permutação
 - X[6] com X[7] (92 com 33) ocorre permutação
 - (25, 48, 37, 12, 57, 86, 33, 92)





- Depois do primeiro passo
 - vetor = (24, 48, 37, 12, 57, 86, 33, 92)
 - O maior elemento (92) está na posição correta
- Para um vetor de n elementos, são necessárias n-1 iterações
- A cada iteração, os elementos vão assumindo suas posições corretas





```
for (j = 0; j < n-1; j++) {
  for(i = 0; i < n-j-1; i++){
      if (x[i] > x[i+1]){
             aux = x[i];
             x[i] = x[i+1];
             x[i+1] = aux;
```





- Complexidade O(n²)
- É possível melhorar o Bubble-sort?

```
for (j = 0; j < n-1; j++) {
    for(i= 0; i < n-j-1; i++){
        if (x[i] > x[i+1]){
            aux = x[i];
            x[i] = x[i+1];
            x[i+1] = aux;
        }
    }
}
```





• Que melhorias podem ser feitas?

p	asso 0 (vetor original)	25	57	48	37	12	92	86	33
p	asso 1	25	48	37	12	57	86	33	92
p	asso 2	25	37	12	48	57	33	86	92
p	asso 3	25	12	37	48	33	57	86	92
p	asso 4	12	25	37	33	48	57	86	92
p	asso 5	12	25	33	37	48	57	86	92
p	asso 6	12	25	33	37	48	57	86	92
p	asso 7	12	25	33	37	48	57	86	92





• Que melhorias podem ser feitas?

passo 0 (vetor original)	25	57	48	37	12	92	86	33
passo 1	25	48	37	12	57	86	33	92
passo 2	25	37	12	48	57	33	86	92
passo 3	25	12	37	48	33	57	86	92
passo 4	12	25	37	33	48	57	86	92
passo 5	12	25	33	37	48	57	86	92
passo 6	12	25	33	37	48	57	86	92
passo 7	12	25	33	37	48	57	86	92

Detectar se o vetor já está ordenado





```
troca = 1;
for (j = 0; (j < n-1) && troca; j++) {
  troca = 0;
  for(i = 0; i < n-j-1; i++){
       if (x[i] > x[i+1]){
              troca = 1;
              aux = x[i];
              x[i] = x[i+1];
              x[i+1] = aux;
```





```
troca = 1;
for (j = 0; (j < n-1) && troca; j++) {
  troca = 0;
  for(i = 0; i < n-j-1; i++){
                                               Melhor Caso
       if (x[i] > x[i+1]){
                                                    \Theta(n)
               troca = 1;
               aux = x[i];
                                                 Pior caso
               x[i] = x[i+1];
                                                   \Theta(n^2)
               x[i+1] = aux;
```





- Melhoramento do bubble-sort
 - Troca de elementos distantes são mais efetivas

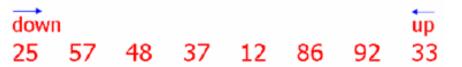
- Idéia básica: dividir para conquistar
 - Dividir o vetor em dois vetores menores que serão ordenados independentemente e combinados para produzir o resultado final





Primeiro passo

- Elemento pivô: v
 - Colocar v em sua posição correta
 - Ordenar de forma que os elementos à esquerda do pivô são menores que o mesmo e os elementos à direita são maiores
 - Percorrer o vetor X da esquerda para a direita até X[i] > v; e da direita para a esquerda até X[j] < v
 - Troca X[i] com X[j]
 - Quando i e j cruzarem, a iteração finaliza e v troca de lugar com i



Segundo passo

Ordenar sub-vetores abaixo e acima do elemento pivô





Pivô = 25

down

25 57 48 37 12 86 92 33 ponteiros inicializados





dow	m						Pivô = 25
25		48	37	12	86	92	33 ponteiros inicializados
	down						up
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se down > que pivô





<u></u>							Fivô = 25
dow	m						up
25	57	48	37	12	86	92	33 ponteiros inicializados
	down						up
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se down > que pivô
	down			up			
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se up < que pivô





dow	m						Pivô = 25
25	 57	48	37	12	86	92	33 ponteiros inicializados
	down						up
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se down > que pivô
	down			up			
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se up < que pivô
	down			up			
25	12	48	37	57	86	92	33 *troca*





dow	'n						Pivô = 25
25	57 down	48	37	12	86	92	33 ponteiros inicializados up
25	57 down	48	37	12 up	86	92	33 procura-se down > que pivô
25	57 down	48	37		86	92	33 procura-se up < que pivô
25	12	48 down	37	57 up	86	92	33 *troca*
25	12	48	37	5 7	86	92	33 procura-se down > que pivô





dow	m.						Fivö = 25
uow	Ш						up
25	57	48	37	12	86	92	33 ponteiros inicializados
	down						up
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se down > que pivô
	down			up			
25	57	48	37	12	86	92	33 procura-se up < que pivô
	down			up			
25	12	48	37	57	86	92	33 *troca*
		down		up			
25	12	48	37	57	86	92	33 procura-se down > que pivô
	up	down					
25	12	48	37	57	86	92	33 procura-se up < que pivô
			_ ,	_ ,			procura se ap « que piro





							Pivô = 25
dow	m						up
25	57 down	48	37	12	86	92	33 ponteiros inicializados up
25	57 down	48	37	12 up	86	92	33 procura-se down > que pivô
25	57 down	48	37	12 up	86	92	33 procura-se up < que pivô
25	12	48 down	37	57 up	86	92	33 *troca*
25	12 up	48 down	37	57	86	92	33 procura-se down > que pivô
25	12 up	48 down	37	57	86	92	33 procura-se up < que pivô
12	25	48	37	57	86	92	33 Down e Up cruzaramTroca com pivo (posição ideal)



- Todo elemento à esquerda de 25 é ≤ 25
- Todo elemento à direita de 25 é ≥ 25
- Ordenar os dois subvetores (12) e (48 37 57 86 92 33)





(12) 25 (48 37 57 86 92 33)

12 25 (48 37 57 86 92 33)





(12) 25 (48 37 57 86 92 33)

12 25 (48 37 57 86 92 33)

Down

Up

Procura Down > Pivo

12 25 (48 37 57 86 92 33)





```
(12) 25 (48 37 57 86 92 33)
```

12 25 (48 37 57 86 92 33)

Down

Up

Procura Down > Pivo

12 25 (48 37 57 86 92 33)

Down

Up

Procura Up < Pivo

12 25 (48 37 57 86 92 33)





```
(12) 25 (48 37 57 86 92 33)
```

12 25 (48 37 57 86 92 33)

Down

Up

Procura Down > Pivo

12 25 (48 37 57 86 92 33)

Down

Up

Procura Up < Pivo

12 25 (48 37 57 86 92 33)

Down

Up

Troca Down com UP





```
(12) 25 (48 37 57 86 92 33)
12 25 (48 37 57 86 92 33)
                             Procura Down > Pivo
          Down
12 25 (48 37 57 86 92 33)
                             Procura Up < Pivo
              Down
12 25 (48 37 57 86 92 33)
                              Troca Down com UP
              Down
                          Up
12 25 (48 37 33 86 92 57)
```

Down Up

12 25 (48 37 33 86 92 57)





Procura Down > Pivo

Down Up

Procura Up < Pivo





Down Up

Procura Up < Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Procura Up < Pivo





Down Up

Procura Down > Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Procura Up < Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Não troca, pois cruzaram





Down Up

Procura Down > Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Procura Up < Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Não troca, pois cruzaram

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Pivo troca com Up

12 25 (33 37 48 86 92 57)





Down Up

Procura Down > Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Procura Up < Pivo

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Não troca, pois cruzaram

12 25 (48 37 33 86 92 57)

Up Down

Pivo troca com Up

12 25 (33 37 48 86 92 57)

Up Down

Novas Partições





Down UP

Procura Down maior que Pivo





Down UP

Procura Down maior que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Procura UP menor que Pivo





Down Up

Procura Down maior que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Procura UP menor que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Não troca, pois cruzaram





Down UP

Procura Down maior que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Procura UP menor que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Não troca, pois cruzaram

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Pivo troca com Up





Down UP

Procura Down maior que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Procura UP menor que Pivo

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Não troca, pois cruzaram

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

UP Down

Pivo troca com Up

12 25 (33 37) 48 (86 92 57)

Nova Partição com único elemento





Nova Partição com único elemento





Nova Partição com único elemento

12 25 33 (37) 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Down > Pivo





Nova Partição com único elemento

12 25 33 (37) 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Down > Pivo

12 25 33 37 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Up <Pivo





Nova Partição com único elemento

12 25 33 (37) 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Down > Pivo

12 25 33 37 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Up <Pivo

12 25 33 37 48 (86 92 57)

Down Up

Troca Down com Up

12 25 33 37 48 (86 57 92)





Nova Partição com único elemento

12 25 33 (37) 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Down > Pivo

12 25 33 37 48 (86 92 57)

Down Up

Procura Up <Pivo

12 25 33 37 48 (86 92 57)

Down Up

Troca Down com Up

12 25 33 37 48 (86 57 92)

Up Down

Não troca, pois cruzaram

12 25 33 37 48 (86 57 92)





Up Down Não troca, pois cruzaram

12 25 33 37 48 (86 57 92)





Up Down Não troca, pois cruzaram

12 25 33 37 48 (86 57 92)

Up Down Pivo troca com Up

12 25 33 37 48 (57 86 92)





Up Down Não troca, pois cruzaram

12 25 33 37 48 (86 57 92)

Up Down Pivo troca com Up

12 25 33 37 48 (57 86 92)

Novas Partições com um elemento

12 25 33 37 48 (57) 86 (92)





Up Down Não troca, pois cruzaram

12 25 33 37 48 (86 57 92)

Up Down Pivo troca com Up

12 25 33 37 48 (57 86 92)

Novas Partições com um elemento

12 25 33 37 48 (57) 86 (92)

Fim do algoritmo: vetor está ordenado

12 25 33 37 48 57 86 92





25	57	48	37	12	86	92	33
(12)	25	(48	37	57	86	92	33)
12	25	(48	37	57	86	92	33)
12	25	(33	37)	48	(86	92	57)
12	25	33	(37)	48	(86	92	57)
12	25	33	37	48	(86	92	57)
12	25	33	37	48	(57)	86	(92)
12	25	33	37	48	57	86	(92)
12	25	33	37	48	57	86	92



```
1 void Quicksort (int X[], int p, int r)
                                          1 int Partição (int X[], int p, int r) {
                                              x = X[p]; up = r; down = p;
2 {
                                              while (down < up) {
3
     if (p < r) {
                                                 while (X[down] <= x) {
4
         q = Partição(X, p, r);
                                          5
                                                      down = down+1;
5
         Quicksort(X, p, q-1);
                                          6
6
         Quicksort(X, q+1, r);
                                                 while(X[up] > x)  {
                                          8
                                                      up = up - 1;
     }
                                          9
8 }
                                        10
                                                 if (down < up)
                                                     troca(X[down], X[up]);
                                        11
                                        12
                                              X[p] = X[up];
                                        13
                                              X[up] = x;
                                        14
                                              return(up);
                                        15
```

16 }





- Se o particionamento gerar dois subconjuntos de tamanho n/2 temos a recorrência T(n) = 2T(n/2) + n
- Caso 2 do teorema mestre

$$\neg f(n) = \Theta(n)$$

$$T(n) = \Theta(n \log n)$$





```
(1 2 3 4 5 6 7 8 9)
(1 2 3 4 5 6 7 8 9)
```





```
(1 2 3 4 5 6 7 8 9)
(1 2 3 4 5 6 7 8 9)
(1 2 3 4 5 6 7 8 9)
(1 2 3 4 5 6 7 8 9)
```





```
(123456789)
(123456789)
(123456789)
1 (2 3 4 5 6 7 8 9)
1 (2 3 4 5 6 7 8 9)
```





)

1 (2 3 4 5 6 7 8 9)





D

- 1 (2 3 4 5 6 7 8 9)
- 1 (2 3 4 5 6 7 8 9)
- 1 2 (3 4 5 6 7 8 9)





1 (2 3 4 5 6 7 8 9)

1 (2 3 4 5 6 7 8 9)

1 2 (3 4 5 6 7 8 9)

1 2 (3 4 5 6 7 8 9)





D

1 2 (3 4 5 6 7 8 9)





```
1 2 (3 4 5 6 7 8 9)

1 2 (3 4 5 6 7 8 9)

1 2 (3 4 5 6 7 8 9)

1 2 3 (4 5 6 7 8 9)
```





```
(123456789)
```





- O pior caso do quick-sort é quando o particionamento criar uma partição com 1 elemento e outra com n-1
 - Caso em que o vetor está ordenado
- Se isso se repetir, temos a recorrência
 - \neg T(n) = T(n-1) + n
 - Resultando em uma complexidade

$$T(n) = \Theta(n^2)$$





Adaptado de



Métodos de Ordenação

SCC-201 Introdução à Ciência da Computação II

Rosane Minghim 2010/2011

Baseado no material dos Professores Rudinei Goularte e Thiago Pardo





Referências Bibliográficas

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.; (2002).
 Algoritmos Teoria e Prática. Tradução da 2ª edição americana.
 Rio de Janeiro. Editora Campus
- TAMASSIA, ROBERTO; GOODRICH, MICHAEL T. (2004).
 Projeto de Algoritmos -Fundamentos, Análise e Exemplos da Internet
- ZIVIANI, N. (2007). Projeto e Algoritmos com implementações em Java e C++. São Paulo. Editora Thomson



