

Universidade do Estado do Amazonas Escola Superior de Tecnologia - EST Núcleo de Computação



Algoritmos e Estruturas de Dados II

Ordenação simples

Prof. Flávio José M. Coelho fcoelho@uea.edu.br

Objetivos

- 1. Entender o Problema da Ordenação
- 2. Conhecer e entender três algoritmos simples de ordenação.

Ordenação

Problema da Ordenação

Entrada: lista de inteiros $\langle a_1, a_2, \dots, a_n \rangle$.

Saída: Uma permutação (reordenada) $\langle a_1', a_2', \ldots, a_n' \rangle$ da entrada tal que $a_1' \leq a_2' \leq \ldots \leq a_n'$.

Ordenação interna

Lista cabe na memória principal.



Ordenação externa

Lista <u>não</u> cabe na memória principal; usa memória secundária.

Com comparação de chaves

Chaves são comparadas para processar a ordenação.



Sem comparação de chaves

Ordenação digital, radixsort, bucketsort.

Ordenação in situ ("in place")

Ordenação ocorre na própria lista.



Ordenação com espaço extra

Cópias extras de partes da lista precisam ser

criadas.

Ordenação estável (estabilidade)

Ordem relativa dos itens com chaves iguais não se altera durante a ordenação.



Ordenação não-estável

Itens ordenados e com chaves iguais podem mudar de posição durante a ordenação.

Estabilidade

sorted	by time	sorted by loca	ation (not stable)	sorted by lo	ocation (stable)
Chicago	09:00:00	Chicago	09:25:52	Chicago	09:00:00
Phoenix	09:00:03	Chicago	09:03:13	Chicago	09:00:59
Houston	09:00:13	Chicago	09:21:05	Chicago	09:03:13
Chicago	09:00:59	Chicago	09:19:46	Chicago	09:19:32
Houston	09:01:10	Chicago	09:19:32	Chicago	09:19:46
Chicago	09:03:13	Chicago	09:00:00	Chicago	09:21:05
Seattle	09:10:11	Chicago	09:35:21	Chicago	09:25:52
Seattle	09:10:25	Chicago	09:00:59	Chicago	09:35:21
Phoenix	09:14:25	Houston	09:01:10	no Houston	09:00:13 still
Chicago	09:19:32	Houston			09:01:10 sorted
Chicago	09:19:46		09:37:44	rted Phoenix	09:00:03 /by time
Chicago	09:21:05	Phoenix	09:00:03 / / 6	Phoenix	09:14:25
Seattle	09:22:43	Phoenix	09:14:25 /	Phoenix	09:37:44 /
Seattle	09:22:54	Seattle	09:10:25	Seattle	09:10:11 /
Chicago	09:25:52	Seattle	09:36:14	Seattle	09:10:25
Chicago	09:35:21	Seattle	09:22:43	Seattle	09:22:43
Seattle	09:36:14	Seattle	09:10:11	Seattle	09:22:54
Phoenix	09:37:44	Seattle	09:22:54	Seattle	09:36:14

Métodos simples

Métodos com eficiência O (N^2) (caso médio).



Métodos eficientes

Métodos com eficiência $O(N \log N)$ (caso médio).







 Algoritmos usam uma lista de itens com chaves (possivelmente, não únicas).

- Algoritmos usam uma lista de itens com chaves (possivelmente, não únicas).
- Chaves são comparáveis entre si ("redutíveis" a inteiros).

- Algoritmos usam uma lista de itens com chaves (possivelmente, não únicas).
- Chaves são comparáveis entre si ("redutíveis" a inteiros).
- ▶ Para simplificar, usaremos listas de inteiros com implementação estática.

Ordenação simples

- 1. Bubblesort (ordenação bolha).
- 2. Selection sort (ordenação por seleção).
- 3. Insertion sort (ordenação por inserção).

Bubblesort ("bolha")

Algoritmo

- 1. Compare chaves adjacentes e permute-as se estiverem fora de ordem.
- Repita o passo anterior da penúltima posição até a primeira posição da lista.

ORDENA

O R D E N A
1 O R D E N A

O R D E N A 1 O R D E N A

2 O R D E N A

- O R D E N A

 1 O R D E N A

 2 O R D E N A
- 3 O D R E N A

O R D E N A

1 O R D E N A

2 O R D E N A

3 O D R E N A

4 O D E R N A

O R D E N A

1 O R D E N A

2 O R D E N A

3 O D R E N A

4 O D E R N A

5 O D E N R A

DENA DEN R DENA ORREN DERNA D F NODENA

```
D \in N
   DEN
   D E N
 R
   REN
 DERNA
   E
     Ν
 DENA
O D E N A
```

```
D \in N
   Е
  D
  DEN
  RE
 E R N A
 F N
DEN
DEN
 E N
```

9 D E O N A R

9 D E O N A R 10 D E N O A R

9 D E O N A R 10 D E N O A R 11 D E N A O R

9	D	Е	0	N	A	R
10	D	Е	N	0	A	R
11	D	Е	Ν	Α	0	R
12	D	Ε	Ν	Α	0	R

9	D	Ε	0	N	Α	R
10	D	Е	O N	0	A	R
11	D	Е	N N N	Α	0	R
12	D	Ε	Ν	Α	0	R
13	D	Ε	N	Α	0	R

9	D	Е	0	N	A	R
10	D	Е	Ν	0	A	R
11 12 13 14	D	Е	Ν	Α	0	R
12	D	Ε	Ν	Α	0	R
13	D	Ε	N	Α	0	R
14	D	Ε	N	A	0	R

9	D	Ε	0	N	Α	R
10	D	Е	O N	0	A	R
11	D	Е	N N N	Α	0	R
12	D	Ε	Ν	Α	0	R
13	D	Ε	N	Α	0	R
14	D	Е	N	A	0	R
15	D	Ε	Α	N	0	R

9	D	Ε	0	N	Α	R
10	D	Ε	Ν	0	A	R
11	D	Е	Ν	Α	0	R
12	D	Ε	Ν	Α	0	R
13	D	Ε	N N	Α	0	R
14	D	Е	N	A	0	R
15	D	Е	A A	N	0	R
16	D	Ε	Α	N	Ο	R

9	D	Е	O N N N N	N	Α	R
10	D	Е	Ν	0	A	R
11	D	Е	Ν	Α	0	R
12	D	Ε	Ν	Α	0	R
13	D	Ε	N	Α	0	R
14	D	Е	N	A	0	R
15	D	Е	A A	N	0	R
16	D	Ε	Α	N	0	R
17	D	Ε	A	N	0	R

18 **D A** E N O R

Bubblesort

18 **D A** E N O R 19 A D E N O R

Bubblesort

18 **D A** E N O R 19 A D E N O R A D E N O R

BUBBLESORT(A)

```
egin{aligned} 1 & \mathsf{para} \ i = A.tam - 1 \ \mathsf{at\'e} \ 1 \ \mathsf{passo} \ -1 \ 2 & \mathsf{para} \ j = 1 \ \mathsf{at\'e} \ i \ 3 & \mathsf{se} \ A[j] > A[j+1] \end{aligned}
```

troque A[j] com A[j+1]

Ordenação por seleção

- 1. Ache a chave mínima na lista de 1..n e troque-a com a 1° chave.
- 2. Ache a chave mínima na lista de 2..n e troque-a com a 2° chave.
- 3. Etc, até a lista de n-1..n.

ORDENA

ORDENA 1 ORDENA

O R D E N A
1 O R D E N A
2 A R D E N O

O R D E N A
1 O R D E N A
2 A R D E N O
3 A R D E N O

O R D E N A

1 O R D E N A

2 A R D E N O

3 A R D E N O

4 A D R E N O

```
O R D E N A

1 O R D E N A

2 A R D E N O

3 A R D E N O

4 A D R E N O

5 A D R E N O
```

```
DENA
ORDENA
ARDEN
A \mid R D E N
 DREN
A D R E N
A D E R N
```

```
RDENA
  ORDENA
  ARDEN
  A \mid R \mid D \mid E \mid N
  ADRENO
    D \mid R \mid E \mid N
  A D E R N O
7 A D E R N O
```

```
D \in N
     DE
     D E
A \mid R D \in N
  DREN
  D \mid R \mid E \mid N
A D E R N
  D F R N
A D E
```

9 A D E N R O

9 A D E N R O 10 A D E N O R

9 A D E N R O
10 A D E N O R
11 A D E N O R

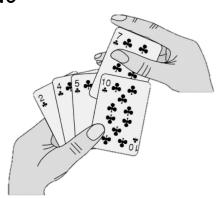
9 A D E N R O
10 A D E N O R
11 A D E N O R
A D E N O R

SELECTION-SORT(A)

- 1 para i=1 até A.tam-1
- 2 min = i
- 3 para j = i+1 até A.tam
- 4 se A[j] < A[min]
 - min = j
 - troque A[i] com A[min]

Ordenação por inserção

Cartas na mesa estão desordenadas. Cada carta da mesa é colocada na mão de forma ordenada.



Ordenação por inserção

i-ésimo elemento no bloco não-ordenado é movido para a posição correta no bloco orde-

$$A[1] \le \dots \le A[j] < A[j+1] \le \dots \le A[i-1] \quad A[i] \dots A[n]$$
 Ordenado Não-ordenado

ORDENA

O R D E N A
1 O R D E N A

O R D E N A
1 O R D E N A
2 O R D E N A

O R D E N A
1 O R D E N A
2 O R D E N A
3 D O R E N A

O R D E N A

1 O R D E N A

2 O R D E N A

3 D O R E N A

4 D E O R N A

```
O R D E N A

1 O R D E N A

2 O R D E N A

3 D O R E N A

4 D E O R N A

5 D E N O R A
```

RDENA 1 O R D E N A 2 O R D E N A 3 D O R E N A 4 D E O R N A 5 D E N O R ADENO

INSERTION-SORT(A)

$$1$$
 para $i=2$ até $A.tam$

$$2 x = A[i]$$

$$3 j = i - 1$$

5

$$A[0] = x // sentinela$$

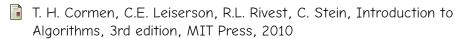
enquanto
$$x < A[j]$$

$$A[j+1] = A[j]$$

$$j = j - 1$$

$$A[j+1] = x$$

Referências



A. Levitin. Introduction to the Design and Analysis of Algorithms. 3rd edition. Addison-Wesley,2007

R. Sedgewick, K. Wayne. Algorithms. 4th edition, Addison-Wesley Professional, 2011

N. Ziviani. Projeto de Algoritmos com Implementação em Pascal C. Cengage Learning, 2012

Onde obter este material:

est.uea.edu.br/fcoelho