



**ALGORITMOS E
ESTRUTURAS DE DADOS
CES-11**
Prof. Paulo André Castro
pauloac@ita.br
Sala 110 - Prédio da Computação
www.comp.ita.br/~pauloac
IECE - ITA

CAP. 5. TÉCNICAS DE ORDENAÇÃO

5.1. Introdução

5.2. Métodos simples de ordenação

5.3. O método Shell-Sort

5.4. O método Quick-Sort

2

5.1 – INTRODUÇÃO

- **Ordenação** é uma atividade importantíssima em processamento automático de informações.
 - Que tal **procurar**
 - Um nome numa lista telefônica
 - Um nome numa lista de contas bancárias
 - Uma palavra em um dicionário lingüístico
- se as **relações** não estiverem em **ordem alfabética**?

3

- O processo de ordenação se aplica a um conjunto de **objetos** em que se possa verificar entre eles a relação

\leq (**menor ou igual**), ou \geq (**maior ou igual**).

- Os conjuntos mais comuns são vetores de
 - Números
 - Nomes ou cadeias de caracteres em geral

4

- **Vetores de estruturas** também podem ser ordenados
- **Exemplo:** relação com diversas informações sobre os funcionários de uma empresa:

Nome	Data de Nascimento			Setor	Salário
	Dia	Mês	Ano		

Nome	Data de Nascimento			Setor	Salário
	Dia	Mês	Ano		

- Este vetor pode ser ordenado por **qualquer campo** dessas estruturas:
 - Ordem alfabética dos **nomes** ou dos **setores**
 - Ordem crescente ou decrescente de **salários** ou de **idade**
- O **campo** de um vetor de estruturas usado para **ordená-lo** é denominado **chave** da ordenação.

- Existem vários algoritmos para fazer ordenação de vetores:

- Alguns mais **simples**, porém **ineficientes**
- Outros mais **eficientes**, porém mais **complexos**

- Alguns **critérios** para julgar a **eficiência** dos algoritmos de ordenação:

- Número de **comparações** de chaves
- Número de **movimentações** de elementos

7

- O **tempo de comparação** depende da **chave** usada:

- Para números, basta um dos operadores \leq ou \geq ;
- Para cadeias de caracteres, usa-se funções para compará-las; exemplo: **strcmp** da linguagem C

- Há casos de **chaves múltiplas**, como a ordenação por **idade**, sendo dada a **data de nascimento**:

- Compara-se primeiramente o **ano**, depois o **mês** e finalmente o **dia**
- Nestes casos, a comparação é mais **complexa** e pode ser conveniente um **subprograma** específico

8

- O **tempo de movimentação** depende do **tipo** e **tamanho** dos elementos do vetor a ser ordenado:

- Para **números**, a movimentação é **pequena**

- Para **grandes estruturas**, há **grande** movimentação de dados

9

- No caso de **grandes estruturas**, usa-se um **vetor de ponteiros**, cada um para uma estrutura do vetor

Pont	Nome	Data de Nascimento			Setor	Salário
		Dia	Mês	Ano		
1	Gilberto	03	05	1980	Almox	850
2	Antonio	05	12	1970	Admin	2300
3	Pedro	23	07	1975	Fabric	1050
4	Augusto	05	10	1960	Diret	8000
5	Claudio	07	03	1984	Ferr.	1850
6	Marcos	17	11	1976	Recep	850
7	Nilton	20	01	1982	Proj	2300
8	Vicente	15	08	1979	Contr	2000

- Para a ordenação basta **alterar os apontamentos**, evitando-se a movimentação dessas estruturas

Pont	Nome	Data de Nascimento			Setor	Salário
		Dia	Mês	Ano		
1	Gilberto	03	05	1980	Almox	850
2	Antonio	05	12	1970	Admin	2300
3	Pedro	23	07	1975	Fabric	1050
4	Augusto	05	10	1960	Diret	8000
5	Claudio	07	03	1984	Ferram.	1850
6	Marcos	17	11	1976	Recep	850
7	Nilton	20	01	1982	Proj	2300
8	Vicente	15	08	1979	Contr	2000

- No restante deste capítulo, para maior **simplicidade**, os **algoritmos** irão atuar sobre **vetores de inteiros**.

- A seguinte declaração será usada por esses algoritmos:

```
typedef int vetor [nmax]
```

(**nmax** é o número máximo de elementos dos vetores)

- Para vetores de **outros tipos**, basta alterar as **comparações** e os **movimentos** de elementos.
- São apresentados a seguir **três métodos simples** de ordenação e, depois, **quatro** outros mais **eficientes**.

12

5.2 – MÉTODOS SIMPLES DE ORDENAÇÃO

- Tais métodos são considerados lentos $O(n^2)$ no pior caso e no caso médio)
- São usados para ordenar vetores pequenos
- São apresentados aqui três desses métodos:
 - Bubble-Sort
 - Insertion-Sort
 - Selection-Sort

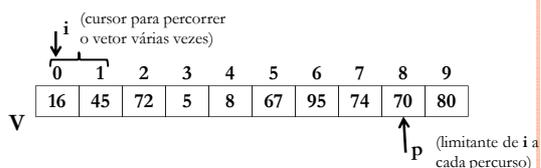
13

5.2.1 – Bubble-Sort

- O método consiste em:
 - Percorrer o vetor várias vezes
 - Durante cada percurso, efetuar troca de posição de **elementos adjacentes**, caso o elemento da esquerda seja maior que o da direita
 - Se, durante um dos percursos, não houver trocas, considera-se que o vetor está ordenado
 - Em cada percurso, um elemento atinge sua posição definitiva

14

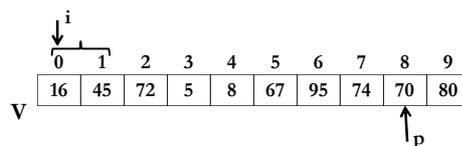
Exemplo: seja o vetor abaixo e o método em seu início



○ trocou
(semáforo que acende quando há troca)

15

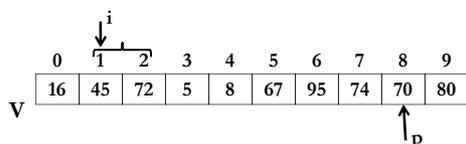
Não trocar



○ trocou

16

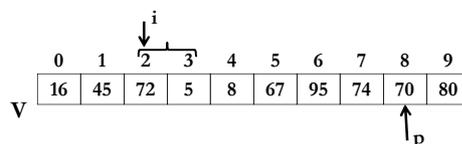
Não trocar



○ trocou

17

Trocar



○ trocou

18

Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	45	5	72	8	67	95	74	70	80

↓ i
↑ p

 trocou



Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	45	5	8	72	67	95	74	70	80

↓ i
↑ p

 trocou



Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	45	5	8	67	72	95	74	70	80

↓ i
↑ p

 trocou



Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	45	5	8	67	72	95	74	70	80

↓ i
↑ p

 trocou



Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	45	5	8	67	74	95	70	80	

↓ i
↑ p

 trocou



Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	45	5	8	67	74	70	95	80	

↓ i
↑ p

 trocou



95 em sua posição definitiva
trocou acesa: começar novo percurso
retroceder p

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	45	5	8	67	72	74	70	80	95

V

↑ p

● trocou

25

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	45	5	8	67	72	74	70	80	95

V

↑ p

○ trocou

26

Trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	45	5	8	67	72	74	70	80	95

V

↑ p

○ trocou

27

Trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	5	45	8	67	72	74	70	80	95

V

↑ p

● trocou

28

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	5	8	45	67	72	74	70	80	95

V

↑ p

● trocou

29

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	5	8	45	67	72	74	70	80	95

V

↑ p

● trocou

30

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	5	8	45	67	72	74	70	80	95

↓ i
↑ p

● trocou

31

Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	5	8	45	67	72	74	70	80	95

↓ i
↑ p

● trocou

32

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	5	8	45	67	72	70	74	80	95

↓ i
↑ p

● trocou

33

trocou acesa: iniciar novo percurso

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	5	8	45	67	72	70	74	80	95

↓ i
↑ p

● trocou

34

Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	16	5	8	45	67	72	70	74	80	95

↓ i
↑ p

○ trocou

35

Trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	16	8	45	67	72	70	74	80	95

↓ i
↑ p

● trocou

36

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	72	70	74	80	95

V

↓ i

↑ p

● trocou

37

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	72	70	74	80	95

V

↓ i

↑ p

● trocou

38

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	72	70	74	80	95

V

↓ i

↑ p

● trocou

39

Trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	72	70	74	80	95

V

↓ i

↑ p

● trocou

40

Não trocar

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

V

↓ i

↑ p

● trocou

41

trocou acesa: novo percurso

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

V

↑ p

● trocou

42

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

i (at index 0)
 p (at index 5)

○ trocou

43

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

i (at index 1)
 p (at index 5)

○ trocou

44

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

i (at index 2)
 p (at index 5)

○ trocou

45

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

i (at index 3)
 p (at index 5)

○ trocou

46

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

i (at index 4)
 p (at index 5)

○ trocou

47

Não trocar

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
V	5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

i (at index 5)
 p (at index 5)

○ trocou

48

trocou apagada: vetor ordenado

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	45	67	70	72	74	80	95

V

49

A função BubbleSort:

```

void BubbleSort (int n, vetor V) {
    int i, p;
    logic trocou;
    for (p = n-2, trocou = TRUE; p >= 0 && trocou; p--)
        for (trocou = FALSE, i = 0; i <= p; i++)
            if (V[i] > V[i+1]) {
                Trocar (&V[i], &V[i+1]);
                trocou = TRUE;
            }
}

void Trocar (int *x, int *y) {
    int temp;
    temp = *x; *x = *y; *y = temp;
}
    
```

A cada vez que a condição do if se verificar, haverá movimentação de 3 elementos

50

5.2.2 - Insertion-Sort

- O método considera o vetor sempre **dividido** em duas partes: a parte **ordenada**, do lado esquerdo, e a parte **desordenada**, do lado direito.
- Inicialmente, a parte **ordenada** contém apenas **V[0]**; depois, cada elemento da parte desordenada é inserido na parte ordenada, mantendo a ordenação
- A cada elemento a ser inserido, percorre-se a parte ordenada até encontrar a **posição correta** para inserção.

51

Exemplo: seja o vetor abaixo e o método no início da inserção de um elemento genérico

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	16	45	72	8	67	95	74	70	80

V

52

aux < V[j]: V[j+1] recebe V[j]; retroceder j

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	16	45	72	8	67	95	74	70	80

V

53

aux < V[j]: V[j+1] recebe V[j]; retroceder j

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	16	45	72	72	67	95	74	70	80

V

54

aux < V[j]: V[j+1] recebe V[j]; retroceder j

Parte ordenada Parte desordenada

aux 8

aux = V[j]

55

aux >= V[j]: V[j+1] recebe aux; avançar a parte ordenada

Parte ordenada Parte desordenada

aux 8

aux = V[j]

56

Parte ordenada Parte desordenada

aux 8

aux = V[j]

O mesmo se repete até que tudo fique ordenado

57

A função InsertionSort:

```

void InsertionSort (int n, vetor V) {
    int i, j, aux;
    int achou;
    for (i = 1; i < n; i++) {
        aux = V[i];
        achou = FALSE; j = i-1;
        while (j >= 0 && !achou)
            if (aux < V[j]) {
                V[j+1] = V[j];
                j--;
            }
        else achou = TRUE;
        if (j+1 != i)
            V[j+1] = aux;
    }
}
    
```

A cada vez que a condição do if se verificar, haverá movimentação de 1 elemento

Antes e depois do while, mais uma

58

5.2.3 – Selection-Sort

- O método consiste em **percorrer o vetor** várias vezes
- Durante cada percurso, **seleciona o menor elemento**, colocando-o em sua **posição definitiva**.

59

Exemplo: seja o vetor abaixo e o método em seu início

(cursor na posição de colocação do menor elemento do percurso)

(cursor para percorrer o vetor várias vezes, para encontrar o menor elemento do percurso)

indmin

(destinado a guardar o índice do menor elemento de um percurso)

60

Após o 1º percurso:

indmin ≠ i: trocar V[i] com V[indmin]

	↓ ⁱ								
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
16	45	72	5	8	67	95	74	70	80

indmin 3

Avançar i

61

Após o 2º percurso:

indmin ≠ i: trocar V[i] com V[indmin]

	↓ ⁱ								
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	45	72	16	8	67	95	74	70	80

indmin 4

Avançar i

62

Após o 3º percurso:

indmin ≠ i: trocar V[i] com V[indmin]

		↓ ⁱ							
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	72	16	45	67	95	74	70	80

indmin 3

Avançar i

63

			↓ ⁱ						
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
5	8	16	72	45	67	95	74	70	80

indmin

E assim por diante,
até que o vetor fique
ordenado

64

A função SelectionSort:

```
void SelectionSort (int n, vetor V) {
    int i, j, indmin;
    for (i = 0; i < n-1; i++) {
        indmin = i;
        for (j = i+1; j <= n-1; j++)
            if (V[j] < V[indmin])
                indmin = j;
        if (indmin != i)
            Trocar (&V[i], &V[indmin]);
    }
}
```

Só ocorre movimentação de
elementos quando o índice do
menor for encontrado

65

5.3 – O MÉTODO SHELL-SORT

- O método Shell-Sort é uma **generalização** do **Insertion-Sort**.
- No Insertion-Sort, a maioria dos **deslocamentos** de elementos é de apenas **uma casa**.
- Se o **menor** elemento estiver no **final** do vetor, são necessários **n deslocamentos** para colocá-lo ordenadamente.
- **Shell-Sort** faz movimentos de **passos maiores**

66

○ O vetor **V** pode ser assim visualizado:

○ O valor de **h < n** é empírico

67

○ Pode-se dividir **V** em **h** sub-vetores intercalados:

68

○ O valor de **h** é inicialmente grande, mas vai caindo até 1

○ Para cada valor de **h**, ordena-se cada um desses sub-vetores pelo Insertion-Sort

69

○ Quando **h = 1**, tem-se o **Insertion-Sort original**:

– Então **boa porção** do vetor já estará **ordenada** pelos passos anteriores (maiores valores de **h**)

70

○ O valor inicial de **h** e a razão de seu **decréscimo** é escolhida **empiricamente**; para cada escolha, um **comportamento** diferente.

71

○ O algoritmo a seguir escolhe a seguinte seqüência de valores de **h**, que tem dado bons valores de desempenho:

..., 1093, 364, 121, 40, 13, 4, 1

O valor inicial é obtido pela fórmula

$$h(\text{novo}) = 3 * h(\text{antigo}) + 1$$

Os valores seguintes de **h** são obtidos pela fórmula

$$h(\text{novo}) = h(\text{antigo}) / 3$$

até encontrar o maior valor de **h < n**

72

```
void ShellSort (int n, vetor V) {
  int i, j, h, aux; int achou;

  h = 1;
  do h = 3*h + 1; while (h < n);
  do {
    h = h/3;
    for (i = h; i <= n-1; i++) {
      aux = V[i]; j = i; achou = FALSE;
      while (!achou && j >= h)
        if (aux < V[j-h]) {
          V[j] = V[j-h]; j = j - h;
        }
      else achou = TRUE;
      if (j != i) V[j] = aux;
    }
  } while (h > 1);
}
```

Insertion-Sort de passo h, intercalado

73

Comparação entre o número de movimentos de elementos no Insertion-Sort e Shell-Sort, usando vetor de caracteres:

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	S	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

nº movtos: 1 nº acumulado movtos: 1

Sempre há um movimento para aux
S -> aux

74

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	S	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

O -> aux;
S -> 2
aux -> 1

nº movtos: 3 nº acumulado movtos: 4

75

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	O	S	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

R -> aux;
S -> 3
aux -> 2

nº movtos: 3 nº acumulado movtos: 7

76

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	O	R	S	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

T -> aux;

nº movtos: 1 nº acumulado movtos: 8

77

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	O	R	S	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

nº movtos: 6 nº acumulado movtos: 14

78

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	I	O	R	S	T	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

79

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	I	N	O	R	S	T	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

80

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	G	I	N	O	R	S	T	E	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

81

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	G	I	N	O	R	S	T	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

82

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	G	I	N	O	R	S	T	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

83

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	G	I	N	O	R	S	T	X	M	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

84

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	G	I	M	N	O	R	S	T	X	P	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

85

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	G	I	M	N	O	P	R	S	T	X	L	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

86

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	G	I	L	M	N	O	P	R	S	T	X	E

aux

n° movtos n° acumulado movtos

87

a) Insertion-Sort:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	E	G	I	L	M	N	O	P	R	S	T	X

aux

n° movtos n° acumulado movtos

88

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 13

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	S	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos

n° acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
1			1

89

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 13

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	S	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	E

aux

n° movtos

n° acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4			4

90

b) Shell-Sort:

Fim da ordenação para h = 13

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	S

aux

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4			4

nº movtos

91

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	S

aux

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	1		5

nº movtos

92

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	S

aux

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	2		6

nº movtos

93

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	O	R	T	I	N	G	E	X	A	M	P	L	S

aux

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	5		9

nº movtos

94

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	N	R	T	I	O	G	E	X	A	M	P	L	S

aux

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	8		12

nº movtos

95

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	N	G	T	I	O	R	E	X	A	M	P	L	S

aux

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	11		15

nº movtos

96

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
A E N G E I O R T X A M P L S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	12		16

97

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
A E N G E I O R T X A M P L S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	16		20

98

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
A E A G E I N R T X O M P L S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	19		23

99

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
A E A G E I N M T X O R P L S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	22		26

100

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
A E A G E I N M P X O R T L S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	25		29

101

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 4

0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14
A E A G E I N M P L O R T X S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26		30

102

b) Shell-Sort:

Fim da ordenação para h = 4

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	A	G	E	I	N	M	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26		30

103

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 1 (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	A	G	E	I	N	M	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	1	31

104

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 1 (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	E	A	G	E	I	N	M	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	4	34

105

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 1 (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	G	E	I	N	M	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	5	35

106

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 1 (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	G	E	I	N	M	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	8	38

107

b) Shell-Sort:

Ordenação para h = 1 (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	E	G	I	N	M	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	13	43

108

b) Shell-Sort:

Ordenação para $h = 1$ (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	E	G	I	M	N	P	L	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	19	49

109

b) Shell-Sort:

Ordenação para $h = 1$ (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	E	G	I	L	M	N	P	O	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	22	52

110

b) Shell-Sort:

Ordenação para $h = 1$ (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	E	G	I	L	M	N	O	P	R	T	X	S

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	29	59

111

b) Shell-Sort:

Fim da ordenação para $h = 1$ (Insertion-Sort)

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
A	A	E	E	G	I	L	M	N	O	P	R	S	T	X

aux

nº movtos

nº acumulado de movtos			
h = 13	h = 4	h = 1	total
4	26	29	59

112

Insertion-Sort:	Shell-Sort:												
nº acumulado de movtos <input type="text" value="86"/>	<table border="1" style="margin-left: auto; margin-right: auto;"> <thead> <tr> <th colspan="4">nº acumulado de movtos</th> </tr> <tr> <th>h = 13</th> <th>h = 4</th> <th>h = 1</th> <th>total</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>4</td> <td>26</td> <td>29</td> <td>59</td> </tr> </tbody> </table>	nº acumulado de movtos				h = 13	h = 4	h = 1	total	4	26	29	59
nº acumulado de movtos													
h = 13	h = 4	h = 1	total										
4	26	29	59										

- No Shell-Sort, o número de movimentos para $h = 1$ é 29
- $(86-29=57)$ 57 movimentos do Insertion-Sort foram compensados com $(59-29=30)$ 30 movimentos do Shell-Sort com $h > 1$.

113

Observações:

- Para vetor inicialmente **já ordenado**, Shell-Sort é pior que Insertion-Sort, devido ao número de **comparações**
- **Outros métodos** simples de ordenação poderiam ser usados para cada valor de h , mas o mais usado é o **Insertion-Sort**.
- Há quem use um método para $h > 1$ e outro para $h = 1$

114

Observações:

- Referências bibliográficas indicam que o algoritmo anterior é $O(n \log n)$ e também $O(n^{1.5})$.

- Donald Knuth prova que, mesmo usando apenas **2 valores de h**, a saber,

$$(16n/n)^{1/3} \text{ e } 1$$

O método resultante é $O(n^{5/3})$, o que é melhor que o pior caso do Insertion-Sort, que é $O(n^2)$.

- O tempo de execução do algoritmo apresentado **não** é muito **sensível** ao **estado inicial** do vetor, ao contrário do **Insertion-Sort** que é $O(n)$ para vetor já ordenado e $O(n^2)$ para vetor ordenado inversamente.