

BubbleSort vs InsertionSort

Igor Machado Coelho

Prova Didática para o Concurso de Prof. Substituto
Instituto de Computação – Universidade Federal Fluminense (UFF)

22 de Janeiro de 2015

Conteúdo da Aula

Introdução

Ordenação por Inserção

Ordenação Bolha

Dados Complexos

Extensões

Estabilidade

Por que ordenar?

- ▶ A ordenação é uma operação natural do cotidiano

Por que ordenar?

- ▶ A ordenação é uma operação natural do cotidiano
- ▶ Ordenar para encontrar mais facilmente (busca)

Por que ordenar?

- ▶ A ordenação é uma operação natural do cotidiano
- ▶ Ordenar para encontrar mais facilmente (busca)
- ▶ Ordenar para facilitar tarefa futura (intercalação)

Por que ordenar?

- ▶ A ordenação é uma operação natural do cotidiano
- ▶ Ordenar para encontrar mais facilmente (busca)
- ▶ Ordenar para facilitar tarefa futura (intercalação)
- ▶ Ordenar para exibição e interpretação de dados mais fácil.

Ordenação

- Ordenação de vetores (possível também em listas, etc)

Ordenação

- ▶ Ordenação de vetores (possível também em listas, etc)
- ▶ Operação de comparação bem definida

Ordenação

- ▶ Ordenação de vetores (possível também em listas, etc)
- ▶ Operação de comparação bem definida
- ▶ Entrada: vetor com n elementos a serem ordenados

Ordenação

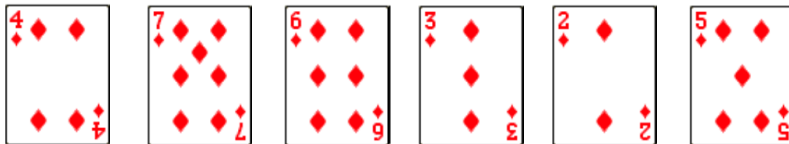
- ▶ Ordenação de vetores (possível também em listas, etc)
- ▶ Operação de comparação bem definida
- ▶ Entrada: vetor com n elementos a serem ordenados
- ▶ Saída: vetor com os elementos ordenados

Ordenação

- ▶ Ordenação de vetores (possível também em listas, etc)
- ▶ Operação de comparação bem definida
- ▶ Entrada: vetor com n elementos a serem ordenados
- ▶ Saída: vetor com os elementos ordenados
- ▶ Ordem crescente ou decrescente

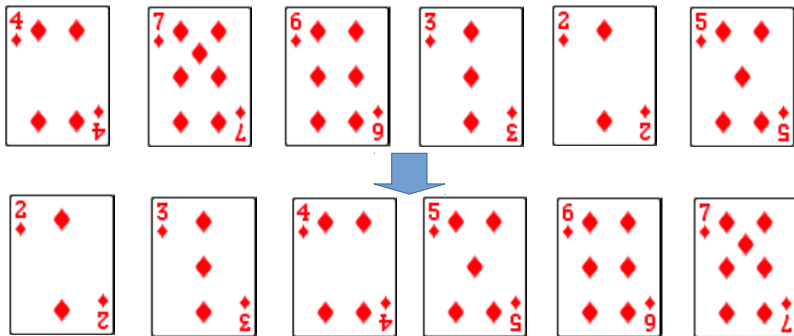
Objetivo

Introdução



Objetivo

Introdução



Ordenação

- ▶ Algoritmos simples de implementar (maior número de comparações):
bolha, inserção, seleção, ...

Ordenação

- ▶ Algoritmos simples de implementar (maior número de comparações): bolha, inserção, seleção, ...
- ▶ Algoritmos mais eficientes (baixo número de comparações aprox. $n \log n$): *mergesort*, *quicksort*, ...

Ordenação

- ▶ Algoritmos simples de implementar (maior número de comparações): bolha, inserção, seleção, ...
- ▶ Algoritmos mais eficientes (baixo número de comparações aprox. $n \log n$): *mergesort*, *quicksort*, ...
- ▶ Extensões dos algoritmos básicos podem ser muito boas na prática!

Inserção e Bolha

- Ordenação Bolha e por Inserção são técnicas clássicas

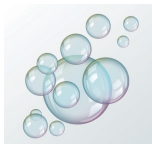
Inserção e Bolha

- ▶ Ordenação Bolha e por Inserção são técnicas clássicas
- ▶ Bolha: elementos “caminham” como uma bolha até o topo



Inserção e Bolha

- ▶ Ordenação Bolha e por Inserção são técnicas clássicas
- ▶ Bolha: elementos “caminham” como uma bolha até o topo



- ▶ Inserção: forma comum de se ordenar cartas (como no pôquer)



Ordenação por Inserção

Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;

Ordenação por Inserção

Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
2. tomar o primeiro elemento à direita e armazená-lo;

Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
2. tomar o primeiro elemento à direita e armazená-lo;
3. inserí-lo na posição correta no subvetor à esquerda.

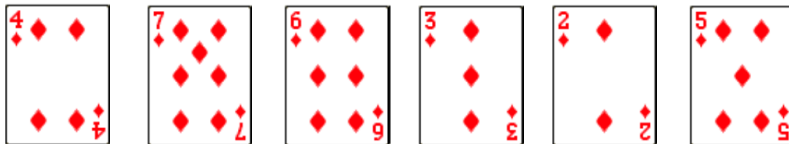
Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
2. tomar o primeiro elemento à direita e armazená-lo;
3. inserí-lo na posição correta no subvetor à esquerda.

O passo 3 envolve realocações sucessivas para uma estrutura de vetor.

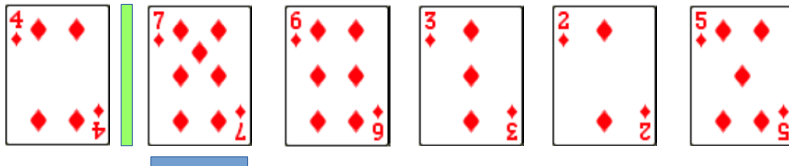
Ordenação por Inserção

Exemplo



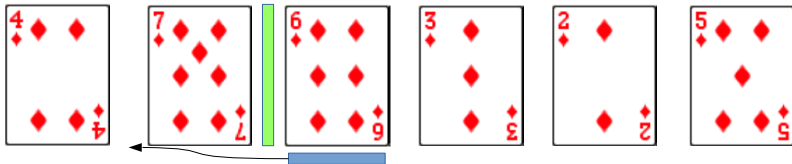
Ordenação por Inserção

Exemplo



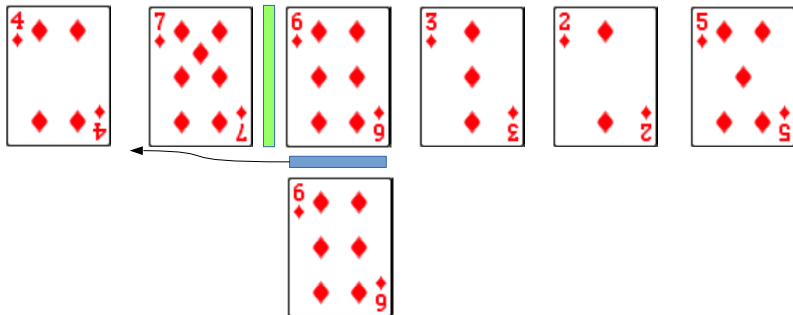
Ordenação por Inserção

Exemplo



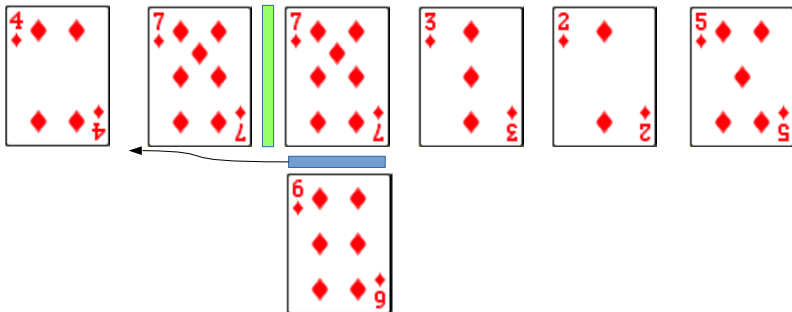
Ordenação por Inserção

Exemplo



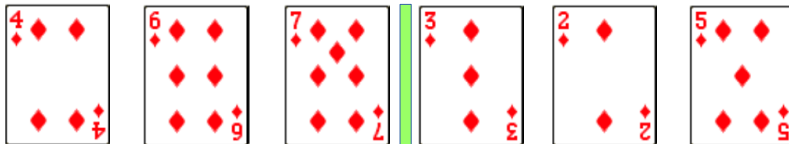
Ordenação por Inserção

Exemplo



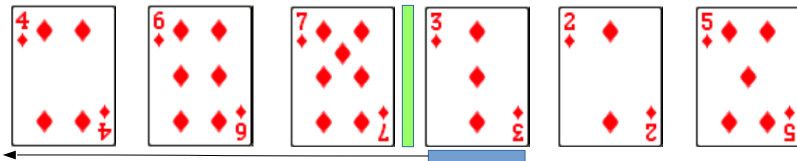
Ordenação por Inserção

Exemplo



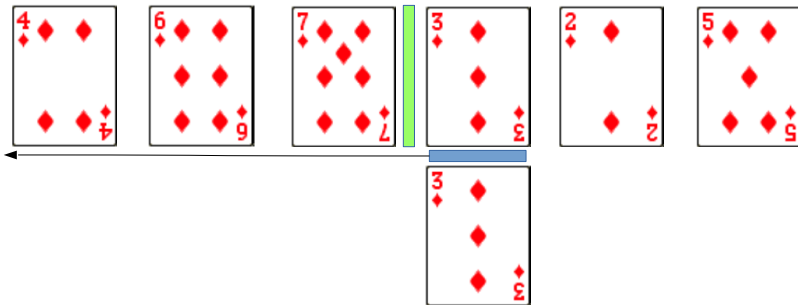
Ordenação por Inserção

Exemplo



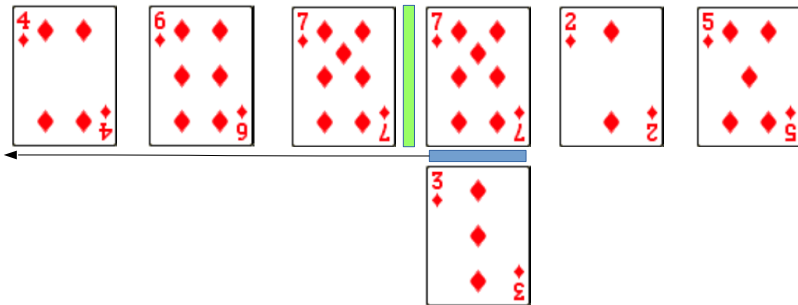
Ordenação por Inserção

Exemplo



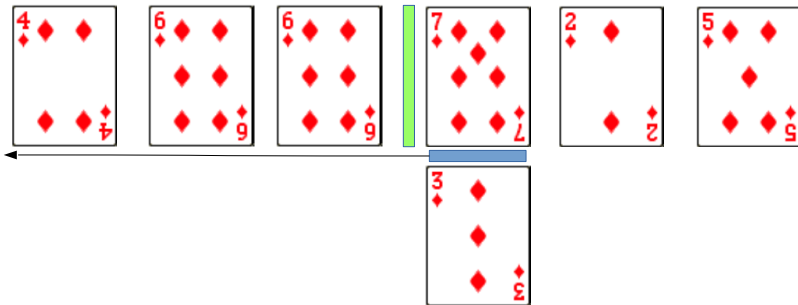
Ordenação por Inserção

Exemplo



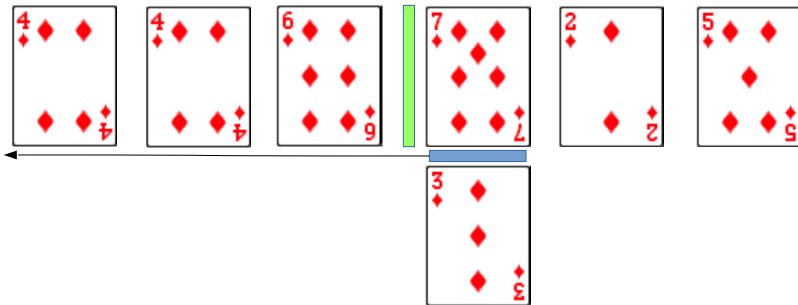
Ordenação por Inserção

Exemplo



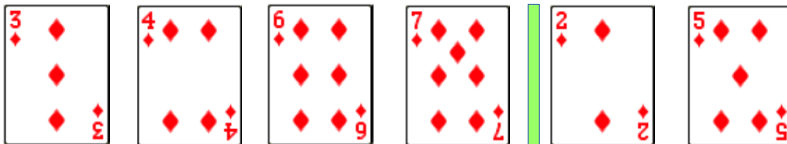
Ordenação por Inserção

Exemplo



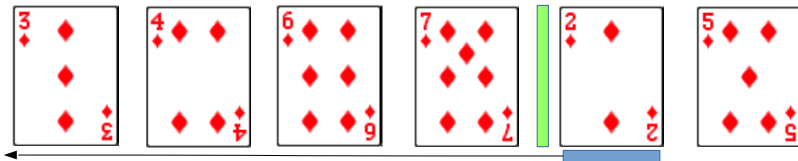
Ordenação por Inserção

Exemplo



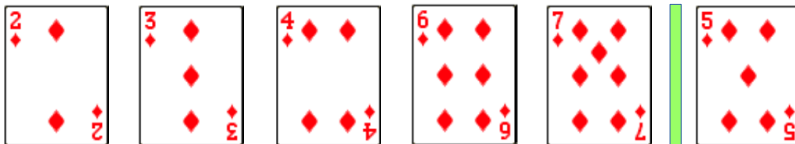
Ordenação por Inserção

Exemplo



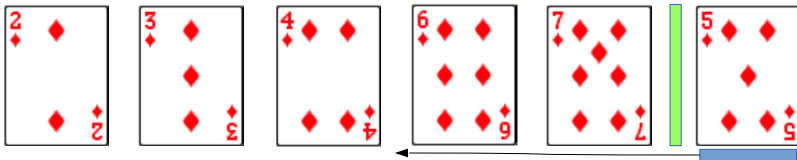
Ordenação por Inserção

Exemplo

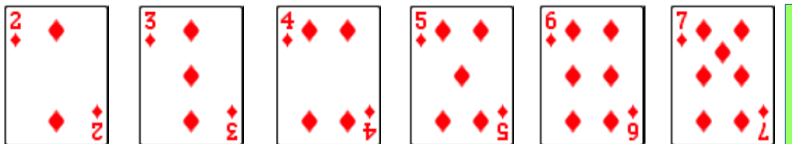


Ordenação por Inserção

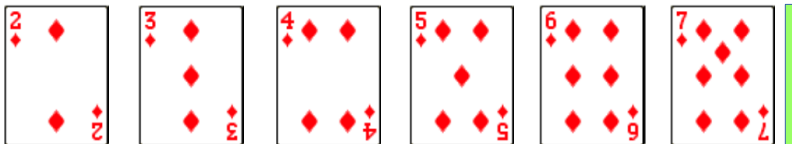
Exemplo



Exemplo



Exemplo



Código em C

```
int i, j, t;
for (j = 1 ; j <= n - 1; j++) {
    i = j;

    while ( i > 0 && array[i] < array[i-1]) {
        t          = array[i];
        array[i]   = array[i-1];
        array[i-1] = t;

        i--;
    }
}
```

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. tomar o primeiro elemento à direita e armazená-lo; $O(1)$

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. tomar o primeiro elemento à direita e armazená-lo; $O(1)$
3. inserí-lo na posição correta no subvetor à esquerda. $O(n)$

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. tomar o primeiro elemento à direita e armazená-lo; $O(1)$
3. inserí-lo na posição correta no subvetor à esquerda. $O(n)$

Complexidade: $O(n^2)$

Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;

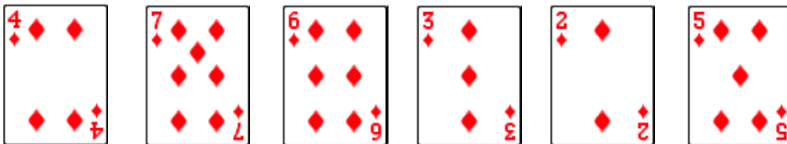
Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
2. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo à direita;

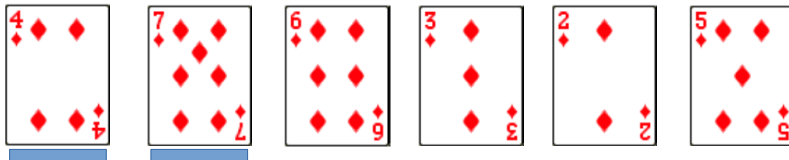
Ideia

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
2. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo à direita;
3. repetir o processo até que o vetor esteja ordenado.

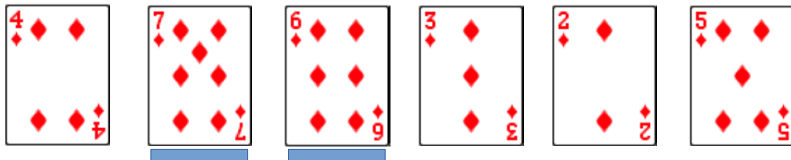
Exemplo



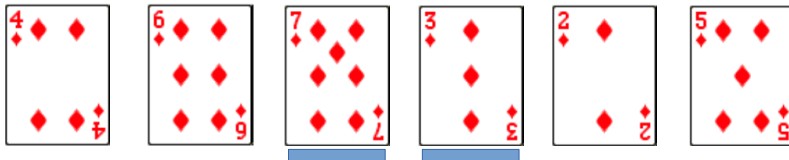
Exemplo



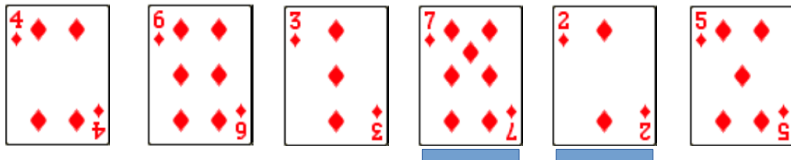
Exemplo



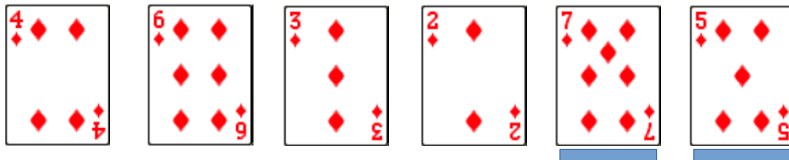
Exemplo



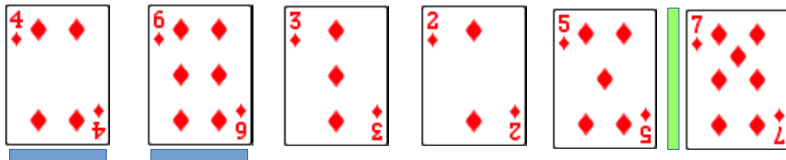
Exemplo



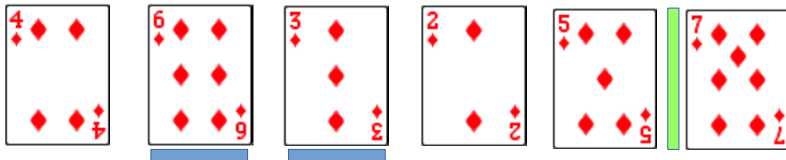
Exemplo



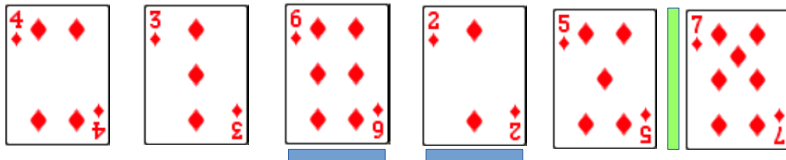
Exemplo



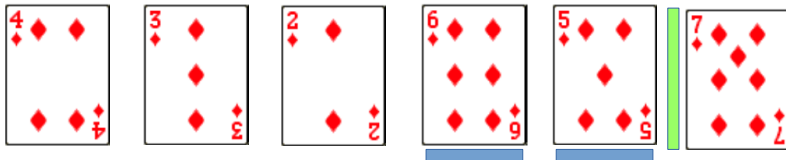
Exemplo



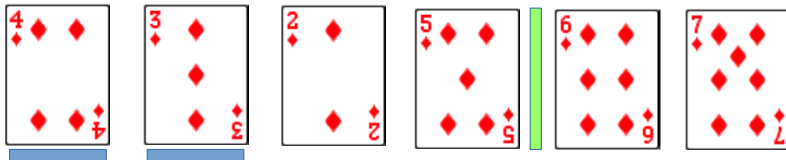
Exemplo



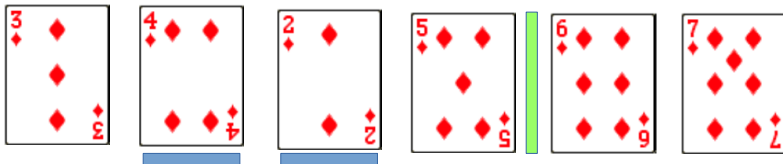
Exemplo



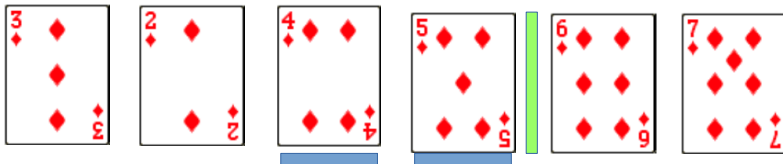
Exemplo



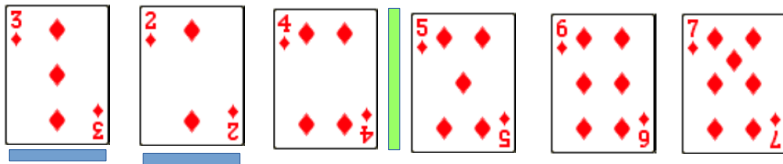
Exemplo



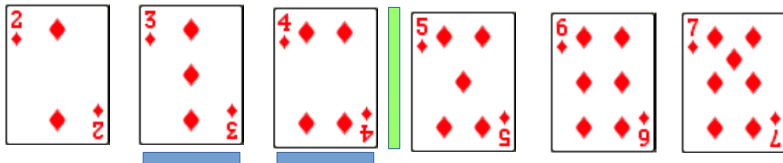
Exemplo



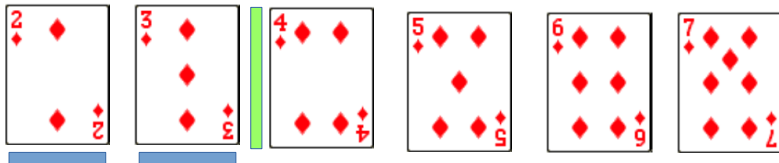
Exemplo



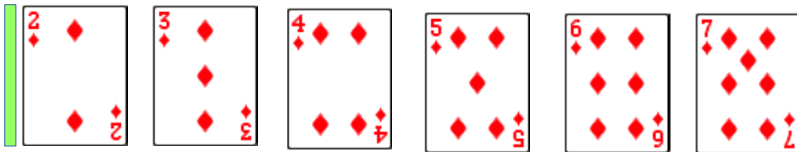
Exemplo



Exemplo



Exemplo



Código em C

```
int i, j, t;
for( i = 0; i < n-1 ; i++ )
{
    for( j=0; j < n-i+1; j++ )
    {
        if( array[j] > array[j+1] )
        {
            t          = array[j];
            array[j]   = array[j+1];
            array[j+1] = t;
        }
    }
}
```

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo à direita;
 $O(1)$

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo à direita;
 $O(1)$
3. repetir o processo até que o vetor esteja ordenado. $O(n)$

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo à direita; $O(1)$
3. repetir o processo até que o vetor esteja ordenado. $O(n)$

Complexidade: $O(n^2)$ e $\Omega(n^2)$

Código em C (melhorado)

```
int i, j, t, melhorou;  
  
for( i = 0; i < n-1 ; i++ )  
{  
    melhorou = 0;  
    for( j=0; j < n-i+1; j++ )  
    {  
        if( array[j] > array[j+1] )  
        {  
            t          = array[j];  
            array[j]   = array[j+1];  
            array[j+1] = t;  
            melhorou = 1;  
        }  
    }  
    if (!melhorou)  
        break;  
}
```

Análise

1. Percorrer o vetor da esquerda para a direita; $O(n)$
2. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo à direita; $O(1)$
3. repetir o processo até que o vetor esteja ordenado. $O(n)$

Complexidade: $O(n^2)$ e $\Omega(n)$

Ordenação

- ▶ vetores com dados complexos (strings, structs, etc)

```
struct NotaAluno
{
    char* nome;
    int nota1;
    int nota2;
    float media;
};
```

Código em C

```
NotaAluno array[1000];  
int i, j; NotaAluno t;  
for( i = 0; i < n-1 ; i++)  
    for( j=0; j < n-i+1; j++) {  
        if( array[j].media > array[j+1].media ) {  
            t                = array[j];  
            array[j]         = array[j+1];  
            array[j+1] = t;  
        }  
    }  
}
```

Código em C

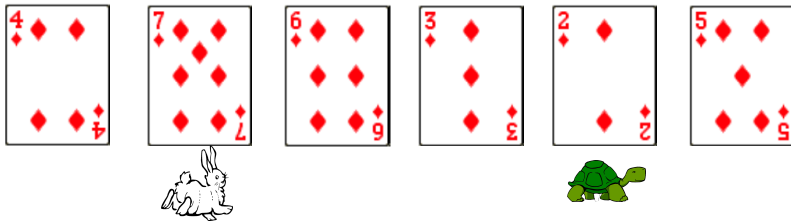
```
NotaAluno array[1000];
int i, j; NotaAluno t;
for( i = 0; i < n-1 ; i++)
    for( j=0; j < n-i+1; j++) {
        if( array[j].media > array[j+1].media ) {
            t = array[j];
            array[j] = array[j+1];
            array[j+1] = t;
        }
    }
```

- como não perder eficiência nas cópias?

Código em C

```
NotaAluno* array[1000];  
// inicializa valores dos alunos  
int i, j; NotaAluno* t;  
for( i = 0; i < n-1 ; i++)  
    for( j=0; j < n-i+1; j++) {  
        if(array[j]->media > array[j+1]->media) {  
            t                = array[j];  
            array[j]        = array[j+1];  
            array[j+1] = t;  
        }  
    }  
}
```

Problema da Bolha



Problema da Bolha



Melhorias

- Presença de tartarugas atrapalham algoritmo (maior número de iterações);

Melhorias

- ▶ Presença de tartarugas atrapalham algoritmo (maior número de iterações);
- ▶ *Cocktail Sort* tenta “consertar” o problema. Como?

Melhorias

- ▶ Presença de tartarugas atrapalham algoritmo (maior número de iterações);
- ▶ *Cocktail Sort* tenta “consertar” o problema. Como?
- ▶ Percorrendo vetor nas duas direções!

Melhorias

- ▶ Presença de tartarugas atrapalham algoritmo (maior número de iterações);
- ▶ *Cocktail Sort* tenta “consertar” o problema. Como?
- ▶ Percorrendo vetor nas duas direções!
- ▶ Complexidade fica igual...

Ideia

Extensão da Ordenação Bolha

1. Definir um coeficiente de encolhimento (shrink) estritamente maior que 1 (ex.: 1,3) e um gap inicial (ex.: $n/1,3$);

Ideia

Extensão da Ordenação Bolha

1. **Definir um coeficiente de encolhimento (shrink) estritamente maior que 1 (ex.: 1,3) e um gap inicial (ex.: $n/1,3$);**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;

Ideia

Extensão da Ordenação Bolha

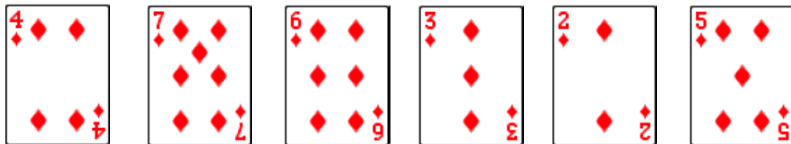
1. **Definir um coeficiente de encolhimento (shrink) estritamente maior que 1 (ex.: 1,3) e um gap inicial (ex.: $n/1,3$);**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
3. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo **algum outro** à direita, **de acordo com o gap atual**;

Ideia

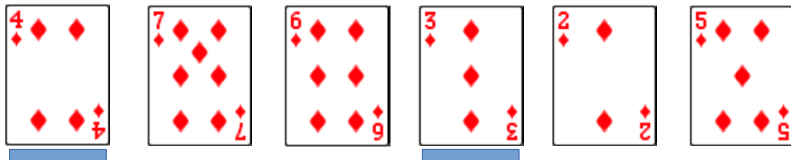
Extensão da Ordenação Bolha

1. **Definir um coeficiente de encolhimento (shrink) estritamente maior que 1 (ex.: 1,3) e um gap inicial (ex.: $n/1,3$);**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
3. a cada passo, ordenar o elemento atual e o próximo **algum outro** à direita, **de acordo com o gap atual**;
4. repetir o processo **diminuindo o gap** até que o vetor esteja ordenado.

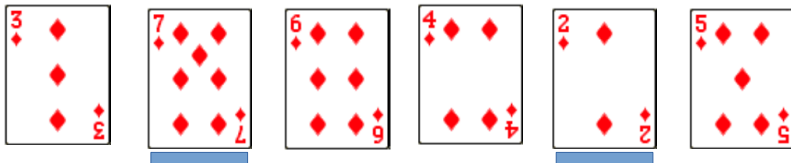
Exemplo



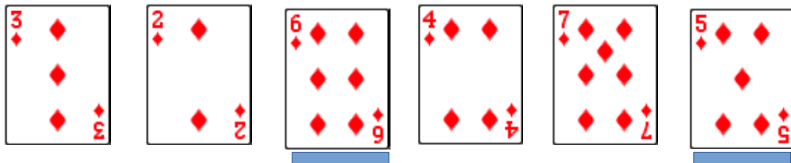
Exemplo (gap 3)



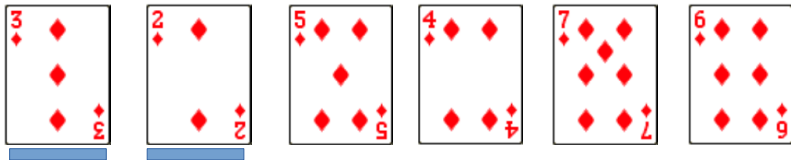
Exemplo (gap 3)



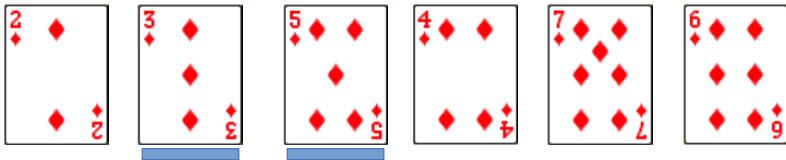
Exemplo (gap 3)



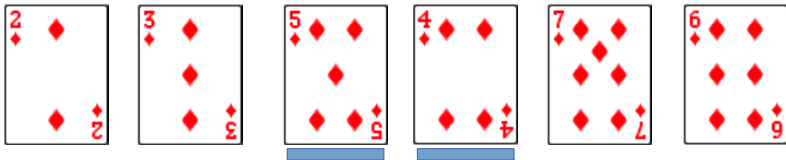
Exemplo (gap 1) – Bolha



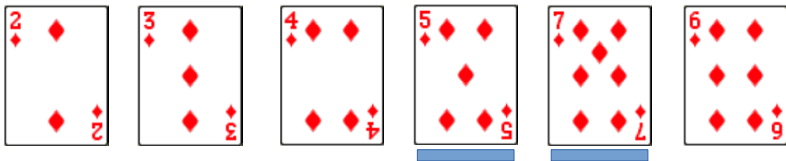
Exemplo (gap 1) – Bolha



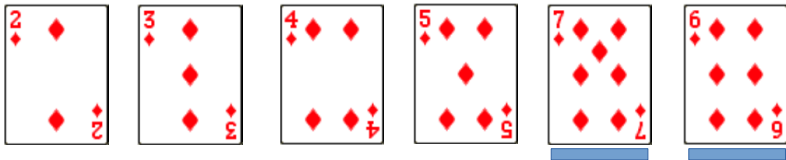
Exemplo (gap 1) – Bolha



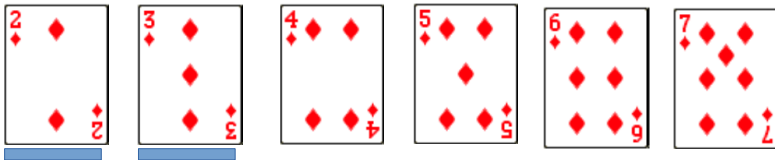
Exemplo (gap 1) – Bolha



Exemplo (gap 1) – Bolha



Exemplo (gap 1) – Bolha



Análise

- Complexidade igual à Bolha $O(n^2)$, $\Omega(n)$

Análise

- ▶ Complexidade igual à Bolha $O(n^2)$, $\Omega(n)$
- ▶ Fator de encolhimento empírico com bons resultados (1, 3)

Análise

- ▶ Complexidade igual à Bolha $O(n^2)$, $\Omega(n)$
- ▶ Fator de encolhimento empírico com bons resultados (1, 3)
- ▶ Performance comparável aos melhores ordenadores.

Ideia

Extensão da Ordenação por Inserção

1. **Definir uma sequencia de intervalos (gaps) para ordenação;**

Ideia

Extensão da Ordenação por Inserção

1. **Definir uma sequencia de intervalos (gaps) para ordenação;**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;

Ideia

Extensão da Ordenação por Inserção

1. **Definir uma sequencia de intervalos (gaps) para ordenação;**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
3. a cada passo, considerar um subvetor com o elemento atual e todos dentro do intervalo corrente de ordenação **de acordo com o gap atual;**

Ideia

Extensão da Ordenação por Inserção

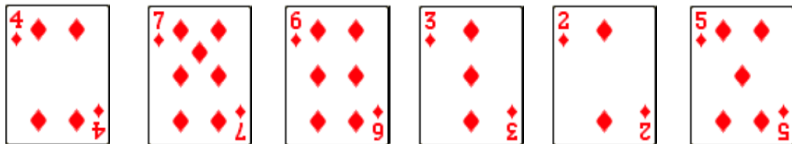
1. **Definir uma sequencia de intervalos (gaps) para ordenação;**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
3. a cada passo, considerar um subvetor com o elemento atual e todos dentro do intervalo corrente de ordenação **de acordo com o gap atual;**
4. ordenar o subvetor utilizando inserções;

Ideia

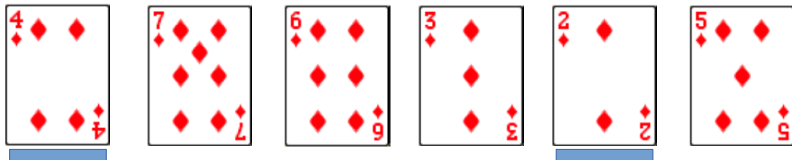
Extensão da Ordenação por Inserção

1. **Definir uma sequencia de intervalos (gaps) para ordenação;**
2. Percorrer o vetor da esquerda para a direita;
3. a cada passo, considerar um subvetor com o elemento atual e todos dentro do intervalo corrente de ordenação **de acordo com o gap atual;**
4. ordenar o subvetor utilizando inserções;
5. repetir o processo **diminuindo o gap** até que o vetor esteja ordenado.

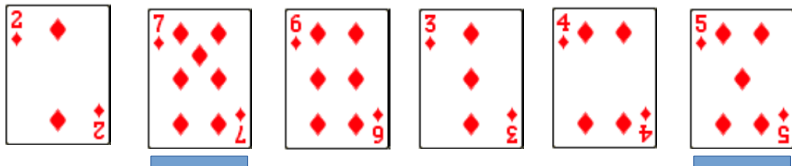
Exemplo



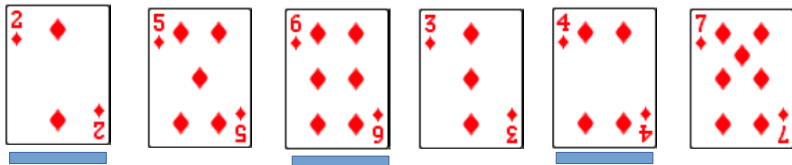
Exemplo (gap 4)



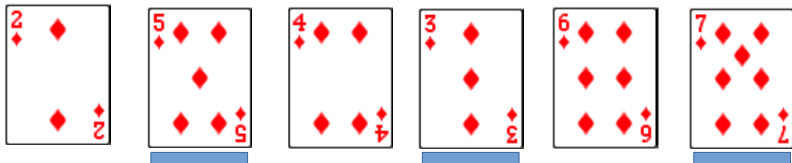
Exemplo (gap 4)



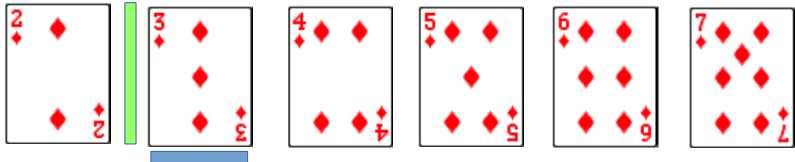
Exemplo (gap 2)



Exemplo (gap 2)



Exemplo (gap 1) - Ordenação por Inserção



Qual sequencia usar?

- Problema em aberto!

Qual sequencia usar?

- ▶ Problema em aberto!
- ▶ Complexidade depende da sequencia;

Qual sequencia usar?

- ▶ Problema em aberto!
- ▶ Complexidade depende da sequencia;
- ▶ Sequencia de divisões de potências de dois é $O(n^2)$ (artigo original);

Qual sequencia usar?

- ▶ Problema em aberto!
- ▶ Complexidade depende da sequencia;
- ▶ Sequencia de divisões de potências de dois é $O(n^2)$ (artigo original);
- ▶ Evoluiu para $O(n^{3/2})$, $O(n \log^2 n)$, $O(n^{4/3}), \dots$;

Qual sequencia usar?

- ▶ Problema em aberto!
- ▶ Complexidade depende da sequencia;
- ▶ Sequencia de divisões de potências de dois é $O(n^2)$ (artigo original);
- ▶ Evoluiu para $O(n^{3/2})$, $O(n \log^2 n)$, $O(n^{4/3}), \dots$;
- ▶ Atualmente (2001) a melhor sequencia é de Ciura: 1, 4, 10, 23, 57, 132, 301, 701;

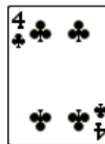
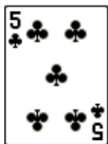
Qual sequencia usar?

- ▶ Problema em aberto!
- ▶ Complexidade depende da sequencia;
- ▶ Sequencia de divisões de potências de dois é $O(n^2)$ (artigo original);
- ▶ Evoluiu para $O(n^{3/2})$, $O(n \log^2 n)$, $O(n^{4/3}), \dots$;
- ▶ Atualmente (2001) a melhor sequencia é de Ciura: 1, 4, 10, 23, 57, 132, 301, 701;
- ▶ $O(???)!$

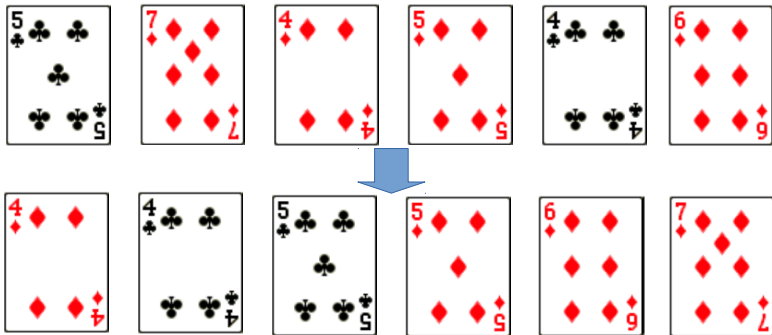
Qual sequencia usar?

- ▶ Problema em aberto!
- ▶ Complexidade depende da sequencia;
- ▶ Sequencia de divisões de potências de dois é $O(n^2)$ (artigo original);
- ▶ Evoluiu para $O(n^{3/2})$, $O(n \log^2 n)$, $O(n^{4/3}), \dots$;
- ▶ Atualmente (2001) a melhor sequencia é de Ciura: 1, 4, 10, 23, 57, 132, 301, 701;
- ▶ $O(???)$!
- ▶ Performance muitas vezes equivalente aos melhores ordenadores.

Valores repetidos



Valores repetidos



Quem é o que?

- ▶ Ordenação Bolha é estável;

Quem é o que?

- ▶ Ordenação Bolha é estável;
- ▶ Ordenação por Inserção é estável;

Quem é o que?

- ▶ Ordenação Bolha é estável;
- ▶ Ordenação por Inserção é estável;
- ▶ *Combsort* não é estável;

Quem é o que?

- ▶ Ordenação Bolha é estável;
- ▶ Ordenação por Inserção é estável;
- ▶ *Combsort* não é estável;
- ▶ *Shellsort* não é estável.

Exercício prático



Exercício prático: implementar e comparar os métodos para diversos vetores aleatórios (linguagem C ou outra preferida).

- ▶ Imagens gratuitas no pixabay
- ▶ Wikipedia (português) para *bubble sort* e *insertion sort*
- ▶ Wikipedia (inglês) para *bubble sort* e *insertion sort*