

Python

Ordenação e Pesquisa

Prof. Dr. Dieval Guizelini

Analista e Desenvolvedor de Sistemas

Mestre em Bioinformática e Doutor em Ciências-Bioquímica

dieval at ufpr.br / dievalg at gmail.com

Coleções

- Mantém um conjunto de elementos, geralmente, homogêneos (mesmo tipo ou com propriedades em comum).
- Perguntas ou operações que incidem sobre coleções:
 - Busca(coleção, chave/elemento) => posição ou objeto
 - Ordenação(coleção [, comparador])
 - Inserção(coleção, novo_elemento)
 - Exclusão(coleção, elemento/índice)
 - Sucessor(coleção, elemento/índice)
 - Predecessor(coleção, elemento/índice)
 - Menor(coleção)
 - Maior(coleção)

Por quê organizar uma coleção?

1. Para fins de apresentação (requisito de sistema)
 2. Para **melhorar o processo de busca**
- **Quais os algoritmos mais utilizados?**
 1. Simples: Inserção / seleção
 2. Eficientes: merge sort / heapsort / quicksort
 3. bubblesort e suas variações do : bubblesort / shellsort / comb sort
 4. Distribuição: counting sort / bucket sort / radix sort

Prática de “criar dados” ou popular coleções

- Premissa: o comportamento de um algoritmo de ordenação ou de busca tende a ser o mesmo independente do tipo
- Para fins de estimativa, as medidas realizadas em coleções com 10, 100, 1000, 10.000 ... elementos são o suficiente para prever o comportamento para massas gigantescas
- O que importa na análise do algoritmo é a “reta” ou “curva” que liga os 3 ou mais pontos (função de crescimento)
- A estimativa visa prever o consumo de tempo e memória.

Exemplo:

- `v1 = [1, 3, 5, 7, 9, 2, 8, 4, 6]`
- `v2 = ['zona', 'Zebra', 'Casa', 'Maça', 'bola', 'leão', 'gato', 'banana', 'açucar', 'baralho']`
- Qual o resultado para:

<code>'bola' in v2</code>	<code>True</code>
<code>'México' in v2</code>	<code>False</code>
<code>4 in v1</code>	<code>True</code>
<code>13 in v1</code>	<code>False</code>
- Ou

<code>v1.index(4)</code>	<code>7</code>
--------------------------	----------------

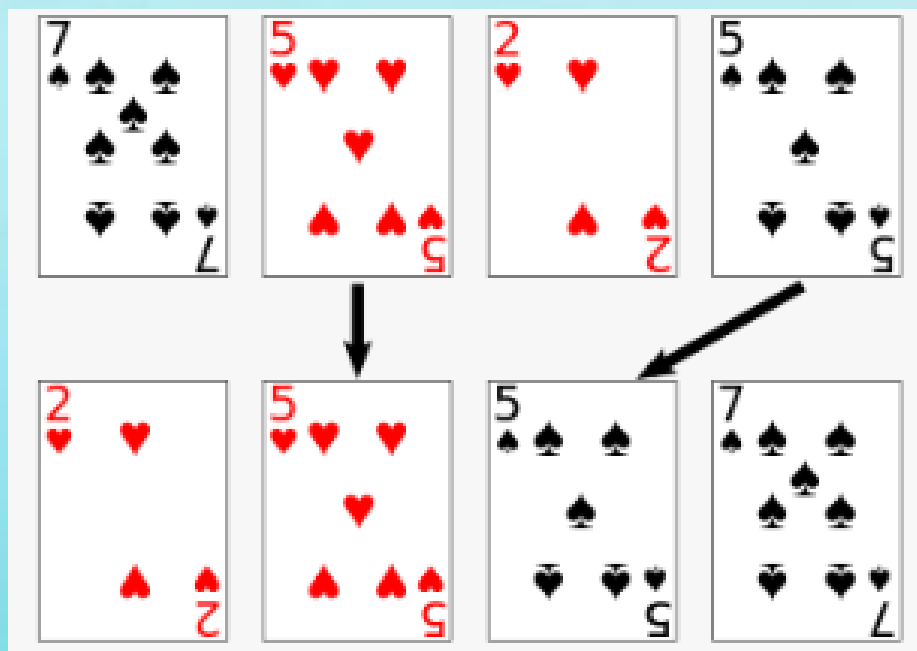
Critérios de comparação dos algoritmos

- Tempo de execução
- Consumo de memória
- Número de comparações
- Número de permutação (swaps)
- Estudos de casos: pior / médio / melhor
- Estabilidade

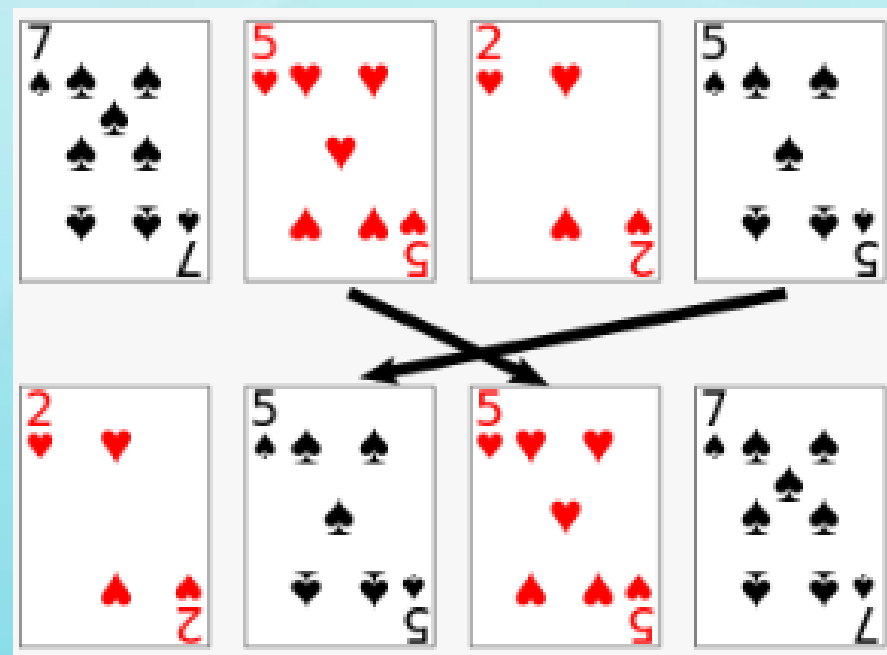
Estabilidade do algoritmo

Não importa a ordem de entrada, o resultado é sempre o mesmo.

Estável



Instável



Complexidade dos algoritmos

Algoritmo	Melhor	Médio	Pior	Memória	Estável	Obs
Bubble	n	n^2	n^2	1x	Sim	Perm.
shellsort	$n \log n$	$n \log^2 n$ $N^{5/4}$	$n \log^2 n$	1	Não	Inserção
comb sort	$n \log n$	n^2	n^2	1	Não	Permut.
seleção	n^2	n^2	n^2	1	Não	Seleção
inserção	n	n^2	n^2	1	Sim	inserção
quicksort	$n \log n$	$n \log n$	n^2	$\log n$	Não*	Partic.
merge sort	$n \log n$	$n \log n$	$n \log n$	$n / O(1)$	Sim	Mescl.
Heapsort	$n \log n$	$n \log n$	$n \log n$	1	Não	Seleção
counting sort		$n+r$	n^2*k	$n \cdot k$	Sim	r – range
bucket sort		$n+r$	n^2*k	$n \cdot k$	Sim	k -keys
radix sort		$n \cdot (k/d)$	$n \cdot (k/d)$	$n+2^d$	Não	d – dígitos

Além do tempo... o espaço

Algorithm	Time Complexity			Space Complexity
	Best	Average	Worst	Worst
<u>Quicksort</u>	$\Omega(n \log(n))$	$\theta(n \log(n))$	$O(n^2)$	$O(\log(n))$
<u>Mergesort</u>	$\Omega(n \log(n))$	$\theta(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n)$
<u>Timsort</u>	$\Omega(n)$	$\theta(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n)$
<u>Heapsort</u>	$\Omega(n \log(n))$	$\theta(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(1)$
<u>Bubble Sort</u>	$\Omega(n)$	$\theta(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$
<u>Insertion Sort</u>	$\Omega(n)$	$\theta(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$
<u>Selection Sort</u>	$\Omega(n^2)$	$\theta(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$
<u>Tree Sort</u>	$\Omega(n \log(n))$	$\theta(n \log(n))$	$O(n^2)$	$O(n)$
<u>Shell Sort</u>	$\Omega(n \log(n))$	$\theta(n(\log(n))^2)$	$O(n(\log(n))^2)$	$O(1)$
<u>Bucket Sort</u>	$\Omega(n+k)$	$\theta(n+k)$	$O(n^2)$	$O(n)$
<u>Radix Sort</u>	$\Omega(nk)$	$\theta(nk)$	$O(nk)$	$O(n+k)$
<u>Counting Sort</u>	$\Omega(n+k)$	$\theta(n+k)$	$O(n+k)$	$O(k)$
<u>Cubesort</u>	$\Omega(n)$	$\theta(n \log(n))$	$O(n \log(n))$	$O(n)$

Fonte: <https://medium.com/@george.seif94/a-tour-of-the-top-5-sorting-algorithms-with-python-code-43ea9aa02889>

BubbleSort

```
def bubbleSort(alist):  
    for passos in range(len(alist)-1,0,-1):  
        for i in range( passos ):  
            if alist[i]>alist[i+1]:  
                temp = alist[i]  
                alist[i] = alist[i+1]  
                alist[i+1] = temp  
        print(alist);
```

```
v = [ 6, 5, 3, 1, 8, 7, 2, 4 ]  
     [5, 3, 1, 6, 7, 2, 4, 8]  
     [3, 1, 5, 6, 2, 4, 7, 8]  
     [1, 3, 5, 2, 4, 6, 7, 8]  
     [1, 3, 2, 4, 5, 6, 7, 8]  
     [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8]  
     [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8]  
     [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8]
```

6 5 3 1 8 7 2 4

Seleção (SelectionSort)

```
def selectionSort(alist):  
    for tamanhoLogico in range(len(alist)-1,0,-1):  
        posMaior=0  
        for ind in range(1,tamanhoLogico+1):  
            if alist[ind]>alist[posMaior]:  
                posMaior = ind  
  
        temp = alist[tamanhoLogico]  
        alist[tamanhoLogico] = alist[posMaior]  
        alist[posMaior] = temp  
    print( alist );
```

```
>>> selectionSort(ml)  
[1, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 9]  
[1, 2, 7, 6, 5, 4, 3, 8, 9]  
[1, 2, 3, 6, 5, 4, 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]
```

Inserção (insertion sort)

```
def insertionSort(alist, novo):  
    pos = len(alist)  
    for index in range(0, len(alist)):  
        if alist[index] > novo:  
            pos = index  
            break  
    alist.insert(len(alist), novo)  
    for index in range(len(alist)-1, pos, -1):  
        alist[index] = alist[index-1]  
    alist[pos] = novo  
    print(alist)
```

Inserção (insertion sort) - Variação

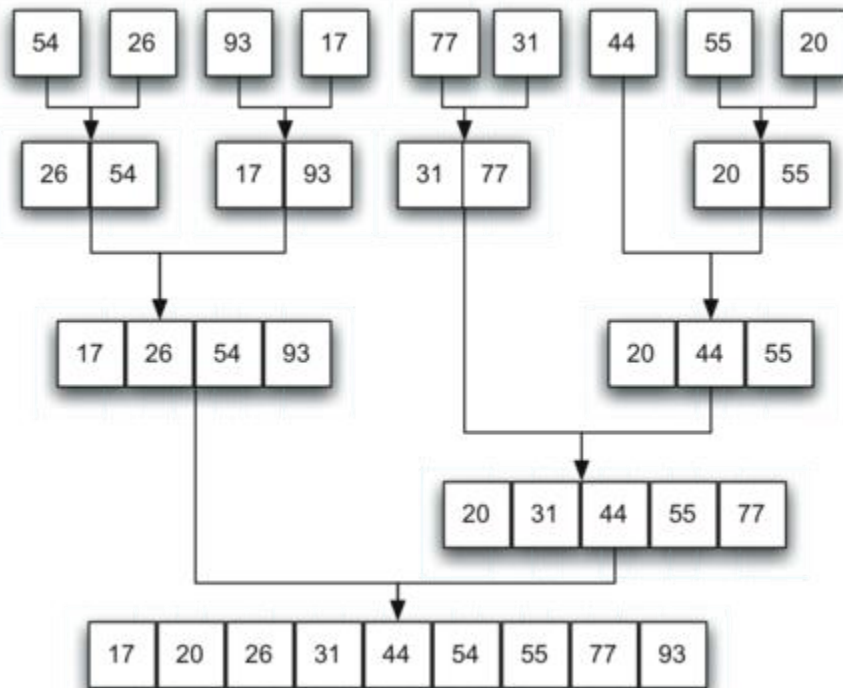
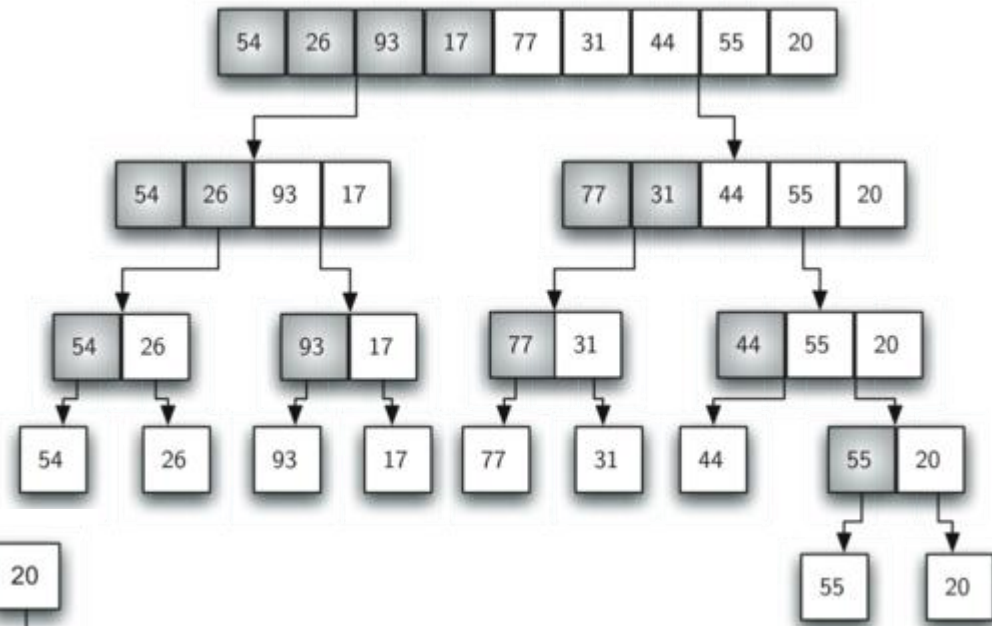
```
def insertionSort(alist):  
    for index in range(1, len(alist)):  
        currentvalue = alist[index]  
        position = index  
        while position > 0 and alist[position-1] >  
currentvalue:  
            alist[position] = alist[position-1]  
            position = position - 1  
        alist[position] = currentvalue  
    print(alist)
```

ShellSort

```
def shellSort(alist):
    meio = len(alist)//2    # div por inteiro
    while meio > 0:
        for ini_pos in range(meio):
            for i in range(ini_pos+meio,len(alist),meio):
                valorAtual = alist[i]
                pos = i
                while pos>=meio and alist[pos-meio]>valorAtual:
                    alist[pos]=alist[pos-meio]
                    pos = pos-meio
                alist[pos]=valorAtual
            print( alist );
        meio = meio // 2
```

```
>>> m1 = [ 9, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 1]
>>> shellSort(m1)
[1, 8, 7, 6, 5, 4, 3, 2, 9]
[1, 4, 7, 6, 5, 8, 3, 2, 9]
[1, 4, 3, 6, 5, 8, 7, 2, 9]
[1, 4, 3, 2, 5, 8, 7, 6, 9]
[1, 4, 3, 2, 5, 8, 7, 6, 9]
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]
```

Merge Sort



```
def mergeSort(alist):  
    # dividindo a lista  
    if len(alist)>1:  
        meio = len(alist)//2  
        metadeEsq = alist[:meio]  
        metadeDir = alist[meio:]  
        # chamada recursiva  
        mergeSort(metadeEsq)  
        mergeSort(metadeDir)  
        i=0  
        j=0  
        k=0  
        while i < len(metadeEsq) and j < len(metadeDir):  
            if metadeEsq[i] < metadeDir[j]:  
                alist[k]=metadeEsq[i]  
                i=i+1  
            else:  
                alist[k]=metadeDir[j]  
                j=j+1  
            k=k+1
```



```
while i < len(metadeEsq) and j < len(metadeDir):  
    if metadeEsq[i] < metadeDir[j]:  
        alist[k]=metadeEsq[i]  
        i=i+1  
    else:  
        alist[k]=metadeDir[j]  
        j=j+1  
    k=k+1
```

```
while i < len(metadeEsq):  
    alist[k]=metadeEsq[i]  
    i=i+1  
    k=k+1
```

```
while j < len(metadeDir):  
    alist[k]=metadeDir[j]  
    j=j+1  
    k=k+1
```

```
print("mescalndo ",alist)
```

QuickSort

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

pivot

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

↑
esq



enquanto $v[\text{esq}] < \text{pivot}$
 $\text{esq}++$

↑
dir

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

↑
esq

enquanto $v[\text{dir}] > \text{pivot}$
 $\text{dir}--$

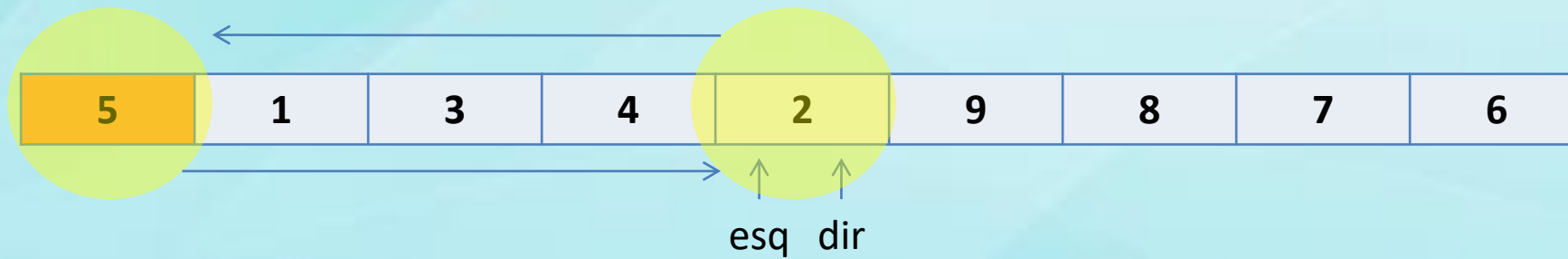
←
dir



Permuta 7 com 3 e continua até que $\text{esq} \geq \text{dir}$

QuickSort

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



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

QuickSort

```
def quickSort(alist):  
    quickSortHelper(alist,0,len(alist)-1)  
  
def quickSortHelper(alist,first,last):  
    if first<last:  
        splitpoint = partition(alist,first,last)  
        quickSortHelper(alist,first,splitpoint-1)  
        quickSortHelper(alist,splitpoint+1,last)
```

QuickSort

```
def partition(alist, first, last):  
    pivotvalue = alist[first]  
    leftmark = first+1  
    rightmark = last  
    done = False  
    while not done:  
        while leftmark <= rightmark and alist[leftmark] <= pivotvalue:  
            leftmark = leftmark + 1  
        while alist[rightmark] >= pivotvalue and rightmark >= leftmark:  
            rightmark = rightmark - 1  
        if rightmark < leftmark:  
            done = True  
        else:  
            temp = alist[leftmark]  
            alist[leftmark] = alist[rightmark]  
            alist[rightmark] = temp  
    temp = alist[first]  
    alist[first] = alist[rightmark]  
    alist[rightmark] = temp  
    return rightmark
```

Busca binária

```
def buscaBinaria(alist, item):  
    ini = 0  
    fim = len(alist)-1  
    meio = (ini+fim)//2  
    while ini<=fim:  
        meio = (ini+fim+1)//2  
        if alist[meio] == item:  
            return( meio );  
        else:  
            if alist[meio] < item:  
                fim = meio-1  
            else:  
                ini = meio+1  
    return(-1)
```

Referência

- THOMAS H. CORMEN, CHARLES ERIC LEISERSON, RONALD RIVEST, RONALD L. RIVEST E CLIFFORD STEIN. Algoritmos: Teoria e Prática. MIT Press. 2012