

MC102 — Algoritmos de Ordenação Recursivos

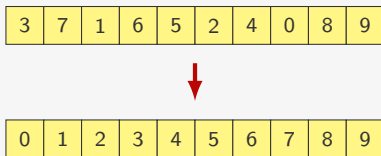
Rafael C. S. Schouery
rafael@ic.unicamp.br

Universidade Estadual de Campinas

Atualizado em: 2023-03-02 14:31

ORDENAÇÃO

ORDENAÇÃO: Dada uma lista l de n elementos, rearranjar os elementos de l de forma que $l[1] \leq l[2] \leq \dots \leq l[n]$.



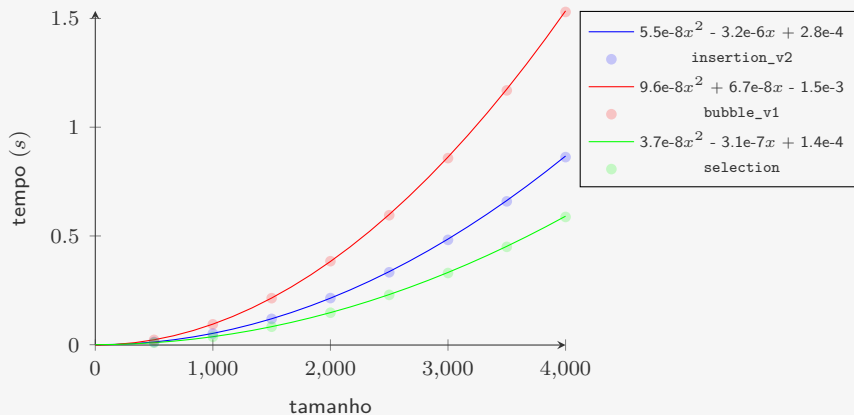
Vimos três algoritmos:

- **selectionsort:** seleciona o i -ésimo menor elemento e coloca na posição i
- **bubblesort:** fazemos varias passagens do final para o começo trocando pares invertidos
- **insertionsort:** inserimos o i -ésimo elemento na posição correta

Experimento

Tempo cresce **quadraticamente** com o tamanho da lista

- Listas de tamanho 100, 200, ..., 4000
- Elemento da lista escolhido aleatoriamente entre 0 e 1
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções

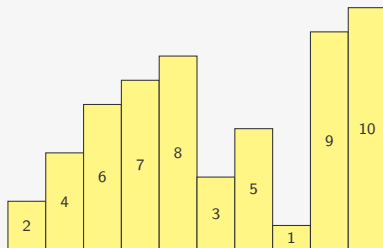


Outros algoritmos

Na aula de hoje veremos:

- Dois outros algoritmos de ordenação
- Baseados em recursão
- Mais rápidos que os outros três

Estratégia: Recursão

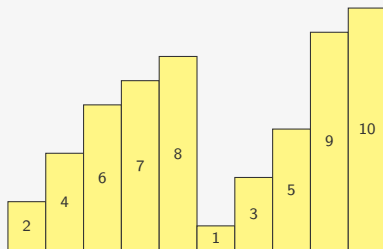


Como ordenar a primeira metade da lista?

- usamos uma função `ordenar(l, e, d)`
 - ordena a lista `l` das posições `e` a `d` (inclusive)
 - poderia ser um dos algoritmos vistos anteriormente
 - mas usaremos recursão aqui!
- executamos `ordenar(l, 0, 4)`

E se quiséssemos ordenar a segunda parte?

Ordenando a segunda parte



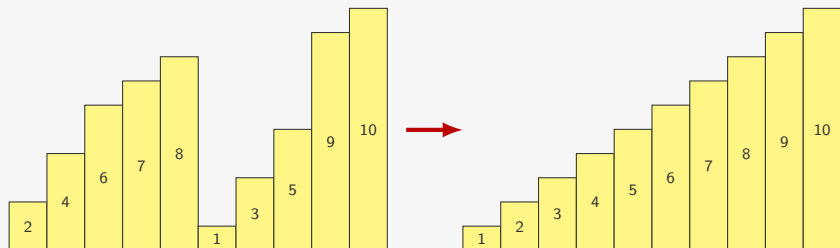
Para ordenar a segunda metade:

- executamos `ordenar(1, 5, 9)`

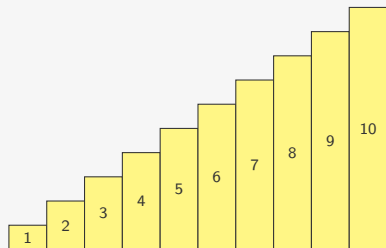
Ordenando toda a lista

Se temos um lista com as suas duas metades já ordenadas

- Como ordenar toda a lista?



Intercalando



- Percorremos as duas sub-listas
- Pegamos o **mínimo** e inserimos em uma lista auxiliar
- Depois copiamos o restante
- No final, copiamos da lista auxiliar para a original

Divisão e conquista

Observação:

- A recursão parte do princípio que é mais fácil resolver problemas menores
- Para certos problemas, podemos dividi-lo em duas ou mais partes

Divisão e conquista:

- **Divisão:** Quebramos o problema em vários subproblemas menores
 - ex: quebramos uma lista a ser ordenada em duas
- **Conquista:** Combinamos a solução dos problemas menores
 - ex: intercalamos as duas listas ordenadas

Ordenação por intercalação (*MergeSort*)

Intercalação:

- As duas sub-listas estão armazenadas em l :
 - A primeira nas posições de e até m
 - A segunda nas posições de $m + 1$ até d
- Precisamos de uma lista auxiliar

Intercalação

```
1 def merge(l, e, m, d):
2     aux = []
3     i, j = e, m + 1
4     while i <= m and j <= d:
5         if l[i] <= l[j]:
6             aux.append(l[i])
7             i += 1
8         else:
9             aux.append(l[j])
10            j += 1
11     while i <= m: # Cópia o restante da primeira metade
12         aux.append(l[i])
13         i += 1
14     while j <= d: # Cópia o restante da segunda metade
15         aux.append(l[j])
16         j += 1
17     for i in range(e, d + 1): # Cópia de volta
18         l[i] = aux[i - e]
```

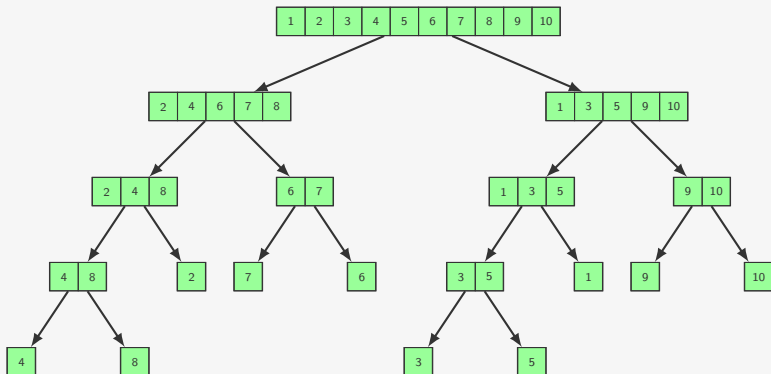
Ordenação por intercalação (*MergeSort*)

Ordenação:

- Recebemos uma faixa da lista **l**:
 - A faixa começa na posição **e**
 - A faixa termina na posição **d**
- Dividimos a faixa em duas
- O caso base é uma faixa de tamanho **0** ou **1**
 - Já está ordenada!

```
1 def mergesort(l, e, d):
2     if e < d:
3         m = (e + d) // 2
4         mergesort(l, e, m)
5         mergesort(l, m + 1, d)
6         merge(l, e, m, d)
```

Simulação



Quicksort — Ideia

- Escolhemos um **pivô** (ex: 4) ¹⁴

Quicksort

`partition(l, e, d):`

- escolhe um **pivô**
- coloca os elementos **menores à esquerda** do pivô
- coloca os elementos **maiores à direita** do pivô
- devolve a **posição final do pivô**

```
1 def quicksort(l, e, d):  
2     if e < d:  
3         k = partition(l, e, d)  
4         quicksort(l, e, k - 1)  
5         quicksort(l, k + 1, d)
```

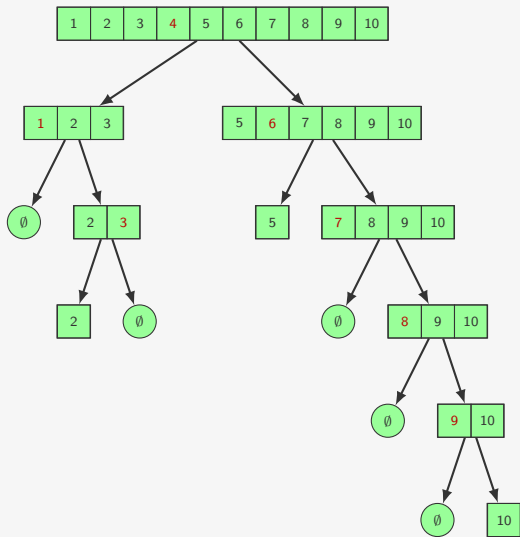
- Basta particionar a lista em duas
- e ordenar o lado esquerdo e o direito

Como particionar uma lista?

- Andamos da direita para a esquerda com um índice i
- De i até $pos - 1$ ficam os menores do que o pivô
- De pos até d ficam os maiores ou iguais ao pivô
- Se o elemento em i for maior ou igual ao pivô
 - diminuimos pos e realizamos uma troca de i com pos
- No final, o pivô está em pos

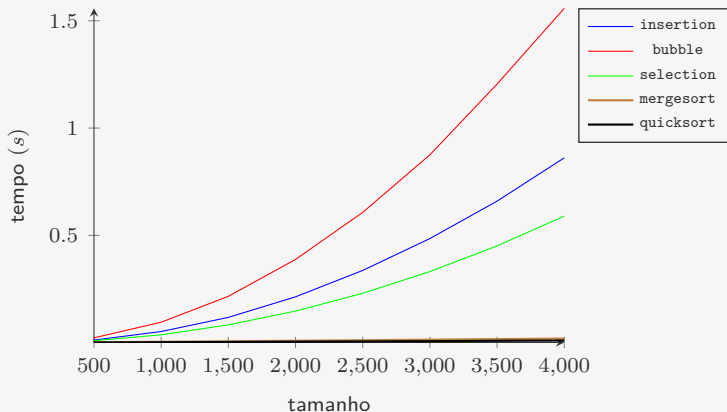
```
1 def partition(l, e, d):
2     pivo = l[e]
3     pos = d + 1
4     for i in range(d, e - 1, -1):
5         if l[i] >= pivo:
6             pos -= 1
7             l[i], l[pos] = l[pos], l[i]
8     return pos
```


Simulação do Quicksort



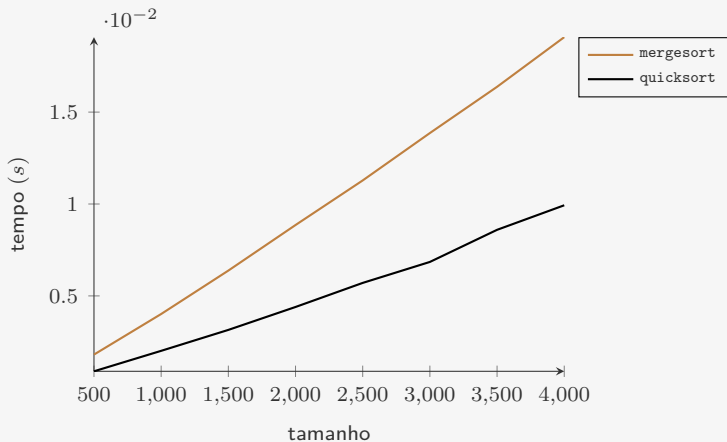
Experimento

- Listas de tamanho 500, 1000, ..., 4000
- Elemento da lista escolhido aleatoriamente entre 0 e 1
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções



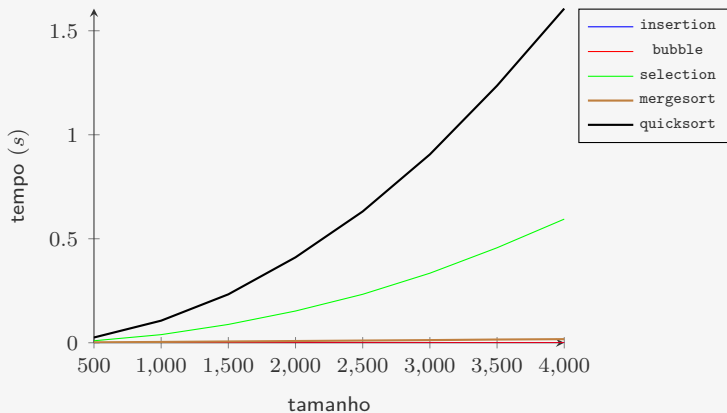
Experimento — Apenas quick e mergesort

- Listas de tamanho 500, 1000, ..., 4000
- Elemento da lista escolhido aleatoriamente entre 0 e 1
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções



Experimento 2

- Listas de tamanho 500, 1000, ..., 4000
- As listas já estão ordenadas!
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções



Experimento 2

- Listas de tamanho 500, 1000, ..., 4000
- As listas já estão ordenadas!
- Tiramos a média do tempo de 10 execuções

