

Selection Sort

1.

```
fun selectionSort(a: CharArray, left: Int, right: Int)
```

```
{  
  for (i in left until right) {  
    ↪ right exclusive
```

```
    var minIdx = i
```

```
    // Find current minimum from i on
```

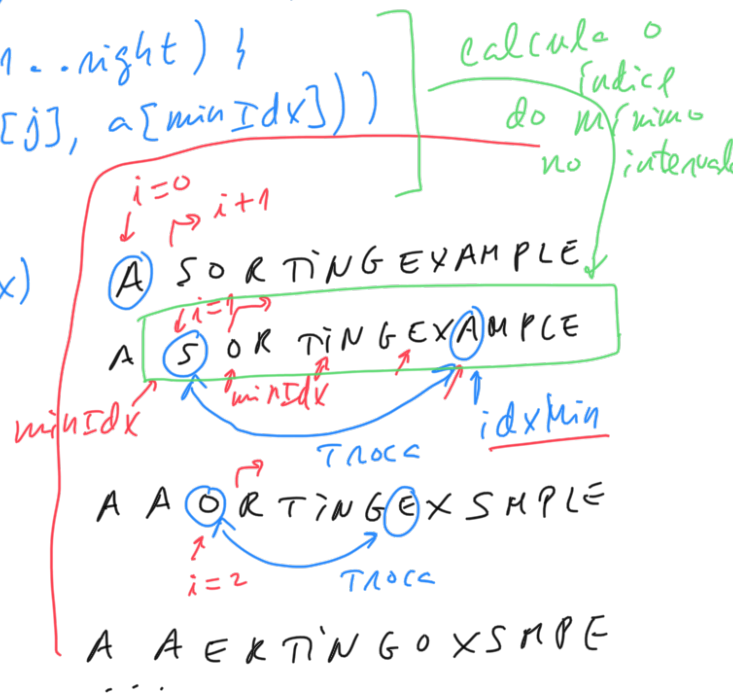
```
    for (j in i+1..right) {
```

```
      if (a[j] < a[minIdx]) {  
        minIdx = j
```

```
      ↪  
      ↪ → exch(a, i, minIdx)
```

```
    }
```

```
}
```



Complexidade Temporal do Selection Sort

2.

$n = \text{right} - \text{left} + 1$ (dimensão do array)

cálculo de mínimos em subarrays cada vez menores:

$n \rightarrow 1^{\circ}$ mínimo

$+ n-1 \rightarrow 2^{\circ}$ mínimo

$+ n-2 \rightarrow 3^{\circ}$ "

$+$

\vdots

$+ 1 = \text{Série aritmética} = O(n^2)$

array
ordenado
de crescente
mente
↑
custos do pior caso
e melhor caso
↓
array ordenado

Sens que Selection sort é estável?

3.

Input: 4A 5 3 2 4B 1

Output: 1 5 3 2 4B 4A

1 2 3 5 4B 4A

1 2 3 5 4B 4A

1 2 3 4B 5 4A

1 2 3 4B 4A 5

Selection sort
Não é estável
pois altera ordem
por string: 4B ficou
antes de 4A

T.P.C. Fazer versão estável
do selection sort (stable selection
sort)

tem que fazer procedimento
semelhante ao insertion
sort
estável

↓ se não altera
a ordenação
feita com
chave anterior,
i.e., se ordenar
por n° não altera
ordenação por string.

← Então se a chave
numérica,
não a chave string

4B == 4A

em ambos
chaves
numéricas

Bubble Sort

4.

```
fun BubbleSort(a: ChanArray, left: Int, right: Int)
{
    // put n-1 elements in order
    for (i in left until right) {
        for (j in right downTo i+1) {
            lennExch(a, j, j-1)
        }
    }
}
```

Complexidade Temporal:

$O(n^2)$

É possível otimizar caso
o array estiver ordenado?

T.P.C. Implementar Bubble Sort que faz apenas uma
passagem no
caso de estar
ordenado (uma
única
solução)

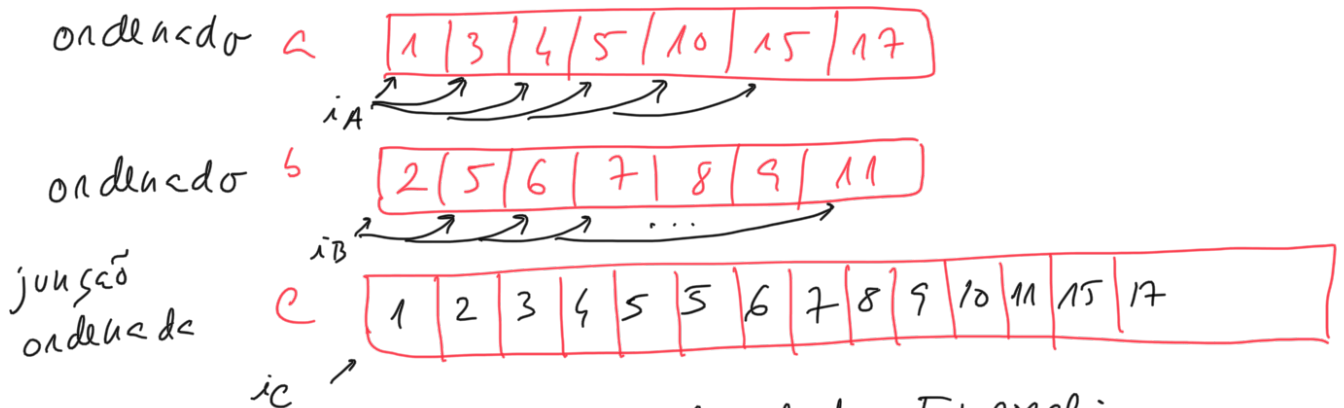
Merge sort

5.

Uma técnica de "Divide to Conquer" ou
"Dividir para conquistar"

Merge - Junção

↳ Aplicar se ambos os arrays estiverem
ordenados



Complexidade Temporal:
 n_A e $n_B \rightarrow$ dimensões arrays
eunto: $O(n_A + n_B)$

Merge sort

a

5	1	10	6	2	8	3	7
0	1	2	3	4	5	6	7

ordenação
recursivamente
na array
esquerda

↓

1	5	6	10
---	---	---	----

ordenação
recursivamente
na array
direita

↓

2	3	7	8
---	---	---	---

↓ junção ordenada (merge)
↓

1	2	3	5	6	7	8	10
---	---	---	---	---	---	---	----

6.
mergeSort(a, left, right):
if (left < right)
{
 mid = (left + right) / 2
 mergeSort(a, left, mid)
 mergeSort(a, mid + 1, right)
 merge(a, left, mid, right)
}