

# Ordenação por seleção



Fonte: <http://www.exacttarget.com/>

PF 8.3

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/ordena.html>

# Ordenação

$v[0 : n]$  é **crescente** se  $v[0] \leq \dots \leq v[n-1]$ .

**Problema:** Rearranjar um vetor  $v[0 : n]$  de modo que ele fique **crescente**.

Entra:

0											n
33	55	33	44	33	22	11	99	22	55	77	

Sai:

0											n
11	22	22	33	33	33	44	55	55	77	99	

# Ordenação por seleção (iteração)

$i = 5$

0				max						n
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99

# Ordenação por seleção (iteração)

$i = 5$

0

$j$  max

$n$

38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

# Ordenação por seleção (iteração)

$i = 5$

0			$j$	$max$							$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0		$j$	$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

# Ordenação por seleção (iteração)

$i = 5$

0			$j$	$max$							$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0		$j$	$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0	$j$		$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

# Ordenação por seleção (iteração)

$i = 5$

0			$j$	$max$							$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0		$j$	$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0	$j$		$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

	$j$	$max$									$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

# Ordenação por seleção (iteração)

$i = 5$

0			$j$	$max$							$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0		$j$	$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0	$j$		$max$								$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

	$j$	$max$									$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	

0	$max$										$n$
38	50	20	44	10	50	55	60	75	85	99	



# Ordenação por seleção

0			<i>i</i>							<i>n</i>
38	10	20	44	50	50	55	60	75	85	99

# Ordenação por seleção

0			<i>i</i>							<i>n</i>
38	10	20	44	50	50	55	60	75	85	99

0			<i>i</i>							<i>n</i>
38	10	20	44	50	50	55	60	75	85	99

# Ordenação por seleção

0			<i>i</i>							<i>n</i>
38	10	20	44	50	50	55	60	75	85	99

0		<i>i</i>								<i>n</i>
20	10	38	44	50	50	55	60	75	85	99

0	<i>i</i>									<i>n</i>
20	10	38	44	50	50	55	60	75	85	99

# Ordenação por seleção

0			<i>i</i>							<i>n</i>
38	10	20	44	50	50	55	60	75	85	99

0		<i>i</i>								<i>n</i>
20	10	38	44	50	50	55	60	75	85	99

0	<i>i</i>									<i>n</i>
10	20	38	44	50	50	55	60	75	85	99

0										<i>n</i>
10	20	38	44	50	50	55	60	75	85	99

## Função selecao

Algoritmo rearranja  $v[0 : n]$  em ordem crescente

```
def selecao (v):  
0   n = len(v)  
1   for i in range(n-1,0,-1): # /*A*/  
2       max = i  
3       for j in range(i-1,-1,-1):  
4           if v[j] > v[max]: max = j  
5       v[max], v[i] = v[max], v[i]
```

## Invariantes

Relações **invariantes** chave dizem que em */\*A\*/* vale que:

♥ (i0)  $v[i+1 : n-1]$  é **crescente** e  
 $v[0 : i] \leq v[i+1 : n-1]$

0				<b>i</b>						<b>n</b>
38	50	20	44	<b>10</b>	50	55	60	75	85	99

## Invariantes

Relações **invariantes** chave dizem que em */\*A\*/* vale que:

♥ (i0)  $v[i+1 : n-1]$  é **creciente** e  
 $v[0 : i] \leq v[i+1 : n-1]$

0				<b>i</b>						<b>n</b>
38	50	20	44	<b>10</b>	50	55	60	75	85	99

Supondo que a **invariantes** valem.

Correção do algoritmo é **evidente**.

No início da **última iteração** das linhas 1–5 tem-se que **i** = 0.

Da invariante conclui-se que  $v[1 : n-1]$  é **creciente**, e que  $v[0] \leq v[1 : n-1]$ .

## Mais invariantes

Na linha 1 vale que: (i1)  $v[0 : i] \leq v[i+1]$ ;

Na linha 3 vale que: (i2)  $v[j+1 : i] \leq v[\text{max}]$

0	j	max		i						n
38	50	20	44	10	25	55	60	75	85	99



## Mais invariantes

Na linha 1 vale que: (i1)  $v[0 : i] \leq v[i+1]$ ;

Na linha 3 vale que: (i2)  $v[j+1 : i] \leq v[\text{max}]$

0	j	max		i						n
38	50	20	44	10	25	55	60	75	85	99

invariantes (i1),(i2)

+ condição de parada do for da linha 3

+ troca linha 5  $\Rightarrow$  validade (i0)

Verifique!

## Consumo de tempo

Se a execução de cada linha de código consome  
1 unidade de tempo o consumo total é:

linha	todas as execuções da linha
0	= 1
1	= n
2	= n - 1
3	= n + (n - 1) + ... + 1 = n(n + 1)/2
4	= (n - 1) + (n - 2) + ... + 1 = (n - 1)n/2
5	= n - 1
total	= n <sup>2</sup> + 3n - 1

## Conclusão

O consumo de tempo do algoritmo **selecao** no **pior caso** e no **no melhor caso** é proporcional a  $n^2$ .

O consumo de tempo do algoritmo **selecao** é  $O(n^2)$ .

## Resultados experimentais

selecao		
n	tempo (s)	comentário
256	0.00	
512	0.01	
1024	0.05	
2048	0.19	
4096	0.78	
8192	3.10	
16384	15.45	
32768	59.19	≈ 1 min
65536	266.31	> 4 min
131072	1144.31	≈ 19 min

Emquanto isso... em outro computador...

selecao		
n	tempo (s)	comentário
256	0.00	
512	0.01	
1024	0.03	
2048	0.13	
4096	0.51	
8192	2.05	
16384	8.19	
32768	33.33	≈ 0.5 min
65536	132.31	> 2 min

## Função selecao (versão min)

Algoritmo rearranja  $v[0 : n-1]$  em ordem crescente

```
def selecao (v):
0   n = len(v)
1   for i in range(n-1): # /*A*/
2       min = i
3       for j in range(i+1,n):
4           if v[j] < v[min]: min = j
5       v[max], v[i] = v[max], v[i]
```