

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

PF 8.3

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

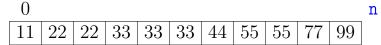
Ordenação

v[0:n] é crescente se $v[0] \le \cdots \le v[n-1]$.

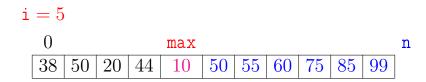
Problema: Rearranjar um vetor $\mathbf{v}[0:\mathbf{n}]$ de modo que ele figue crescente.

Entra:

Sai:



Ordenação por seleção (iteração)



Ordenação por seleção (iteração)

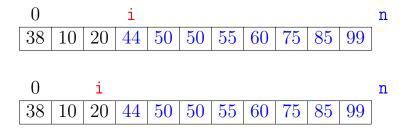
i=5maxn

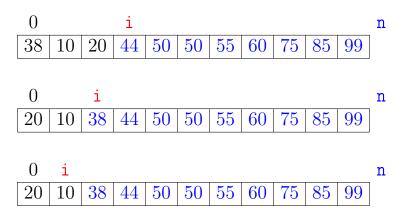
Ordenação por seleção (iteração) i=5maxn 38 50 maxn 38 50 50 55 60 75 99 max n 38 50

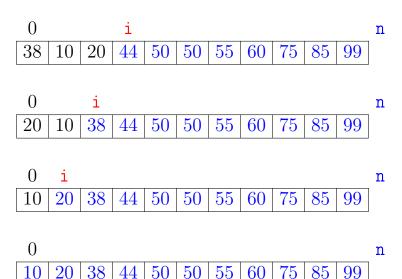
Ordenação por seleção (iteração) i=5max n maxn max n max n

Ordenação por seleção (iteração) i=5max n maxn max n max n max n

0			i								n
38	10	20	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** chaves dizem que em /*A*/ vale que:

Invariantes

Relações **invariantes** chaves dizem que em /*A*/ vale que:

$$\begin{array}{c} (\mathsf{i0}) \ \mathsf{v}[\mathbf{i}{+}1 : \mathsf{n}{-}1] \ \mathsf{\acute{e}} \ \mathsf{crescente} \ \mathsf{e} \\ \mathsf{v}[0 : \mathbf{i}] \leq \mathsf{v}[\mathbf{i}{+}1 : \mathsf{n}{-}1] \\ 0 \qquad \qquad \mathsf{i} \\ \hline 38 \ | \ 50 \ | \ 20 \ | \ 44 \ | \ 10 \ | \ 50 \ | \ 55 \ | \ 60 \ | \ 75 \ | \ 85 \ | \ 99 \end{array})$$

Supondo que a invariantes valem. Correção do algoritmo é evidente.

No início da última iteração das linhas 1–5 tem-se que $\mathbf{i}=0$.

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

Mais invariantes

```
Na linha 1 vale que: (i1) v[0:i] \le v[i+1];
Na linha 3 vale que: (i2) v[j+1:i] \le v[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:\mathbf{i}] \le v[\mathbf{i}+1];
Na linha 3 vale que: (i2) v[\mathbf{j}+1:\mathbf{i}] \le v[\max]
```

```
invariantes (i1),(i2)
```

- + condição de parada do for da linha 3
- + troca linha $5 \Rightarrow \text{validade (i0)}$

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	$= n + (n-1) + \cdots + 1 = n(n+1)/2$
4	$= (n-1) + (n-2) + \cdots + 1 = (n-1)n/2$
5	= n-1

total =
$$n^2 + 3n - 1$$

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						
tempo (s)	comentário					
0.00						
0.01						
0.05						
0.19						
0.78						
3.10						
15.45						
59.19	pprox 1 min					
266.31	> 4 min					
1144.31	pprox 19 min					
	tempo (s) 0.00 0.01 0.05 0.19 0.78 3.10 15.45 59.19 266.31					

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	$\approx 0.5 \text{ min}$					
65536	132.31	> 2 min					

Função selecao (versão min)

Algoritmo rearranja $\mathbf{v}[0:\mathbf{n}-1]$ 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]</pre>
```