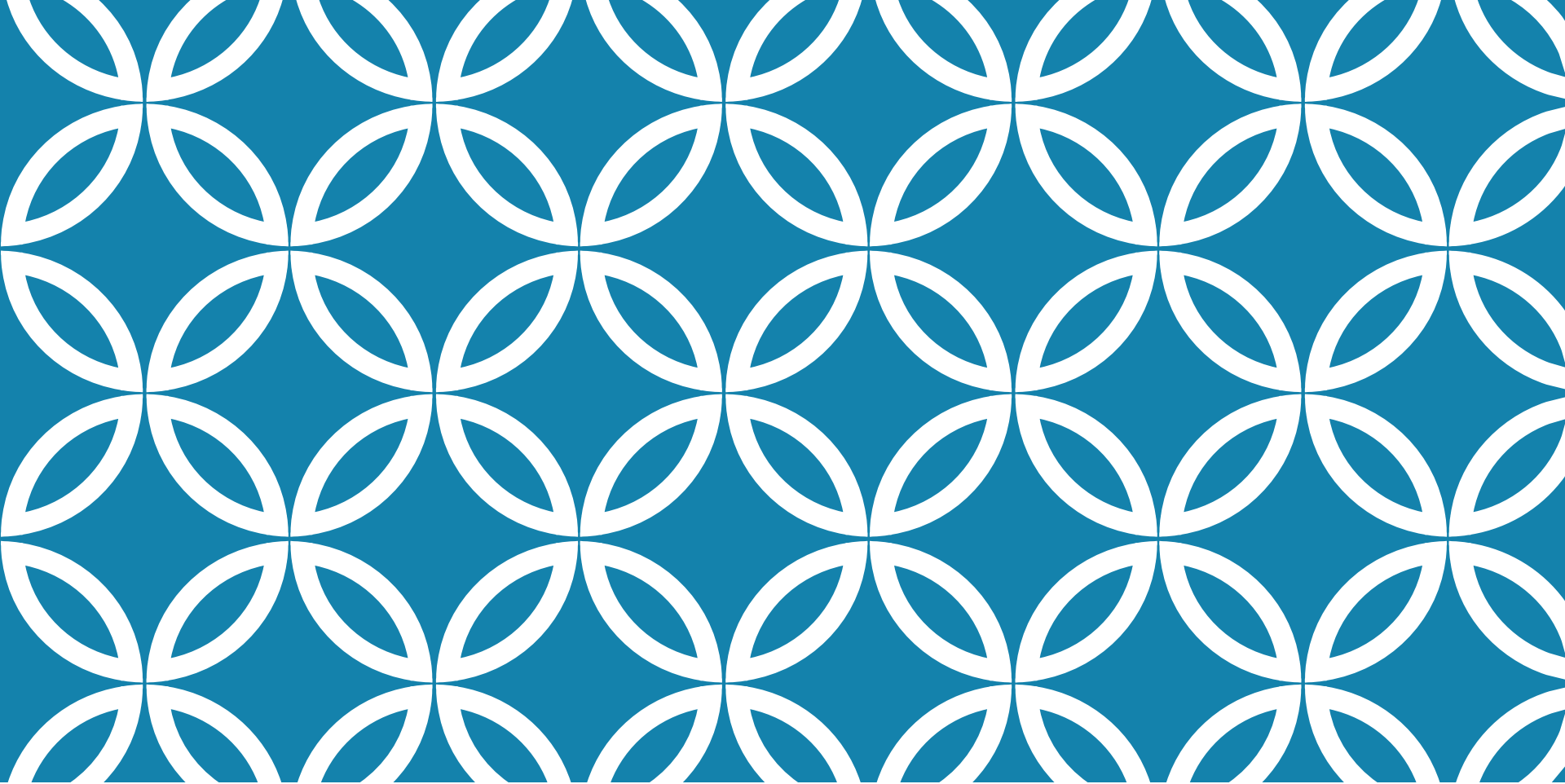




INSERÇÃO, REMOÇÃO E ORDENAÇÃO

Prof. André Vignatti

REMOVENDO ELEMENTOS

porque passar a **posição**,
ao invés do **elemento** a
ser removido?

```
procedure remove_vetor_ordenado (pos: integer; var v: vetor_r; var n: integer);  
var i: integer;  
  
begin  
    for i:= pos to n-1 do  
        v[i]:= v[i+1];  
    n:= n - 1;  
end;
```

Ex: removendo elemento 12

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	2	7	12	15	18	19	21	23	27	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	2	7	15	18	19	21	23	27	27	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?

INSERINDO EM VETOR ORDENADO

```
procedure insere_vetor_ordenado (x: real; var v: vetor_r; var n: integer);  
var i: integer;  
  
begin  
    v[0]:= x;  
    i:= n;  
    while x < v[i] do  
        begin  
            v[i+1]:= v[i];  
            i:= i - 1;  
        end;  
    v[i+1]:= x;  
    n:= n + 1;  
end;
```

ex: inserindo elemento 17

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	2	7	12	15	18	19	21	23	27	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	2	7	12	15	18	18	19	21	23	27	?	?	?	?	...	?	?	?	?



1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	2	7	12	15	17	18	19	21	23	27	?	?	?	?	...	?	?	?	?

ORDENAÇÃO POR SELEÇÃO (SELECTION SORT)

ideia: seleciona o 1º menor elemento, troca com 1ª posição, seleciona o 2º menor elemento, troca com a 2ª posição, ...

vetor original:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
15	12	27	23	7	2	0	18	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?

execução:

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	12	27	23	7	2	15	18	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	...	197	198	199	200
0	2	27	23	7	12	15	18	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?

0	2	7	23	27	12	15	18	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	----------	----	-----------	----	----	----	----	----	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

0	2	7	12	27	23	15	18	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	---	-----------	----	-----------	----	----	----	----	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

0	2	7	12	15	23	27	18	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	---	----	-----------	----	-----------	----	----	----	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

0	2	7	12	15	18	27	23	19	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	---	----	----	-----------	----	-----------	----	----	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

0	2	7	12	15	18	19	23	27	21	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	---	----	----	----	-----------	----	-----------	----	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

0	2	7	12	15	18	19	21	27	23	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	---	----	----	----	----	-----------	----	-----------	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

0	2	7	12	15	18	19	21	23	27	?	?	?	?	?	...	?	?	?	?
---	---	---	----	----	----	----	----	-----------	-----------	---	---	---	---	---	-----	---	---	---	---

ORDENAÇÃO POR SELEÇÃO (SELECTION SORT)

```
procedure selecao (var v: vetor_r; n: integer);  
var i, j, pos_menor: integer; aux: real;  
  
begin  
  for i:= 1 to n-1 do  
    begin  
      (* acha a posicao do menor a partir de i *)  
      pos_menor:= i;  
      for j:= i+1 to n do (* inicia a partir de i+1 *)  
        if v[j] < v[pos_menor] then  
          pos_menor:= j;  
  
      aux:= v[pos_menor]; (* troca os elementos *)  
      v[pos_menor]:= v[i];  
      v[i]:= aux;  
    end;  
  end;  
end;
```

ANÁLISE — SELECTION SORT

análise simples: contar uma operação feita pelo algoritmo

- vamos contar as *comparações*

```
for i:= 1 to n-1 do
begin
    pos_menor:= i;
    for j:= i+1 to n do
        if v[j] < v[pos_menor] then
            pos_menor:= j;

    aux:= v[pos_menor];
    v[pos_menor]:= v[i];
    v[i]:= aux;
end;
```

quando $i = 1$:

- j vai de 2 até n
- `if` é executado $n - 1$ vezes

quando $i = 2$:

- j vai de 3 até n
- `if` é executado $n - 2$ vezes

quando $i = 3$:

- j vai de 4 até n
- `if` é executado $n - 3$ vezes

⋮

quando $i = n - 2$:

- j vai de $n - 1$ até n
- `if` é executado 2 vezes

quando $i = n - 1$:

- j vai de n até n
- `if` é executado 1 vez

ANÁLISE — SELECTION SORT

contando as comparações do selection sort:

quando $i = 1$:

- if é executado $n - 1$ vezes

quando $i = 2$:

- if é executado $n - 2$ vezes

quando $i = 3$:

- if é executado $n - 3$ vezes

⋮

quando $i = n - 2$:

- if é executado 2 vezes

quando $i = n - 1$:

- if é executado 1 vez

$$S = (n - 1) + (n - 2) + (n - 3) + \cdots + 2 + 1$$

ANÁLISE — SELECTION SORT

contando as comparações do selection sort:

$$S = (n - 1) + (n - 2) + (n - 3) + \dots + 2 + 1$$

$$= \sum_{i=1}^{n-1} i$$

$$= \frac{n(n - 1)}{2}$$

$$\approx \frac{n^2}{2}$$

$\approx$

$$n^2$$

Eu tenho uma
fórmula pra isso!!!



Carl Friedrich Gauss
(1777 - 1855)

TEMPO DE EXECUÇÃO - ORDENAÇÃO

algoritmos “ingênuos”: n^2

algoritmos “espertos”: $n \log_2 n$

n	n^2	$n \log_2 n$
10	100	320
100	10000	650
1000	1 milhão	10000
1 milhão	1 trilhão	20 milhões
1 bilhão	10^9 bilhões	30 bilhões

ABRE PARÊNTESES: VELOCIDADE

medida popular, porém imprecisa:

núm. de instruções por segundo

atualmente: alguns bilhões de instruções por segundo

agora, tarefas
repetitivas resolvo
programando!

dá pra resolver
problemas
GRANDES

mas MUITO
GRANDES, só com
algoritmos espertos



ordenação com 1 bilhão instr/seg

n	ingênuo	esperto
10	-	-
100	0,00001 s	-
1000	0,001 s	0,00001s
1 milhão	16,6 min	0,2 s
1 bilhão	31,7 anos	30 s