



Taller de Programación



AGENDA



Método de ordenación: inserción



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

Este algoritmo consta de N vueltas, donde N es la dimension lógica del arreglo. La idea general de este algoritmo es ir considerando subconjuntos de datos del vector e ir ordenándolos.

En la **primera Vuelta**, se trabaja el subconjunto formado por el primer elemento del arreglo que obviamente se considera ordenado.

En la **segunda vuelta**, se trabaja el subconjunto formado por el primer y segundo elemento del arreglo y se ordena ese subconjunto de manera de encontrar en que posición debe estar el segundo elemento para que el arreglo siga ordenado.

En la **tercera vuelta**, se trabaja el subconjunto formado por el primer, segundo y tercer elemento del arreglo y se ordena ese subconjunto de manera de encontrar en que posición debe estar el tercer elemento para que el arreglo siga ordenado (ya se sabe que el primero y segundo están ordenados).

En la **cuarta vuelta**, se trabaja el subconjunto formado por el primer, segundo, tercer y cuarto elemento del arreglo y se ordena ese subconjunto de manera de encontrar en que posición debe estar el cuarto elemento para que el arreglo siga ordenado (ya se sabe que el primero, el segundo y el tercero están ordenados).

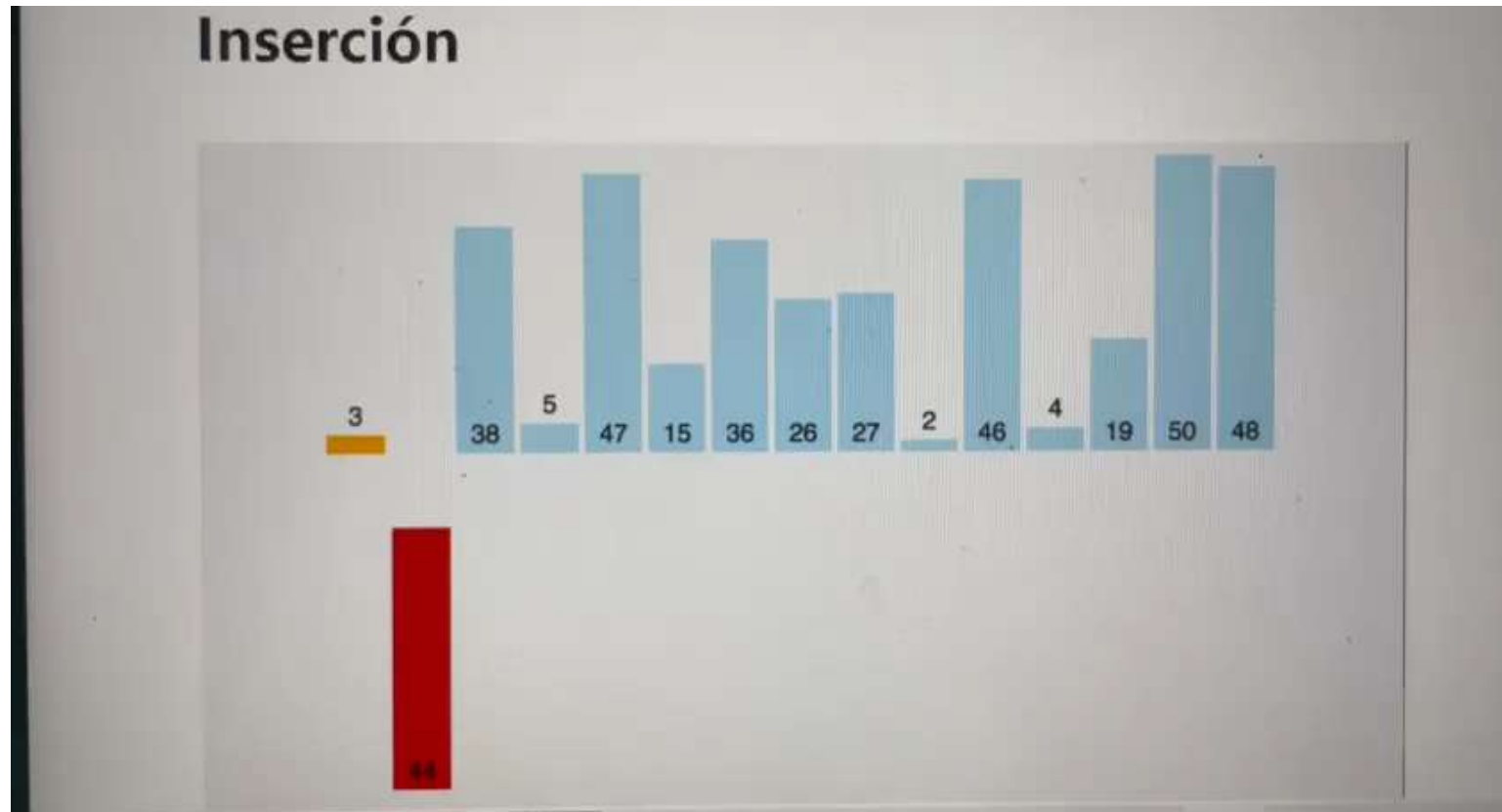
Esto se repite hasta recorrer todo el arreglo, dando así un total de N vueltas.



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

QUE NECESITAMOS CONOCER?

- Dimensión lógica del arreglo.
- Posición que se debe comparar
- Cuántos elementos ya se encuentran ordenados





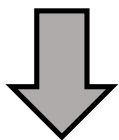
ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

5	3	2	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

VUELTA 1

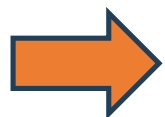


Tomo el elemento ubicado en la posición 2 (3) y se compara desde la posición 1 hasta la 1 para ver en qué posición debe insertarse.



5	3	2	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

Debe insertarse
en la posición
1



Se encuentra que el valor debe insertarse en la posición 1, por lo tanto, se realiza un corrimiento desde la posición 1 hasta la 2 para “hacer” lugar en el vector.

5	3	2	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--



ARREGLOS – Ordenación - INSERCIÓN

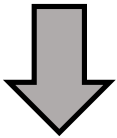
3	5	2	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

$\text{dimF} = 7$
 $\text{dimL} = 6$

VUELTA 2

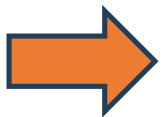


Tomo el elemento ubicado en la posición 3 (2) y se compara desde la posición 1 hasta la 2 para ver en qué posición debe insertarse.



3	5	2	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

Debe insertarse
en la posición
1



Se encuentra que el valor debe insertarse en la posición 1, por lo tanto, se realiza un corrimiento desde la posición 1 hasta la 3 para “hacer” lugar en el vector.

3	5	2	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

2

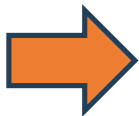


ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

2	3	5	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

$\text{dimF} = 7$
 $\text{dimL} = 6$

VUELTA 3

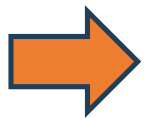


Tomo el elemento ubicado en la posición 4 (1) y se compara desde la posición 1 hasta la 3 para ver en qué posición debe insertarse.



2	3	5	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

Debe insertarse
en la posición
1



Se encuentra que el valor debe insertarse en la posición 1, por lo tanto, se realiza un corrimiento desde la posición 1 hasta la 3 para “hacer” lugar en el vector.

2	3	5	1	4	6	
---	---	---	---	---	---	--



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

1	2	3	5	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

$\text{dimF} = 7$
 $\text{dimL} = 6$

VUELTA 4  Tomo el elemento ubicado en la posición 5 (4) y se compara desde la posición 1 hasta la 4 para ver en qué posición debe insertarse.



1	2	3	5	4	6	
---	---	---	---	---	---	--

Debe insertarse
en la posición
4

 Se encuentra que el valor debe insertarse en la posición 4, por lo tanto, se realiza un corrimiento desde la posición 4 hasta la 5 para “hacer” lugar en el vector.

1	2	3	5	4	6	
---	---	---	---	---	---	--



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

1	2	3	4	5	6	
---	---	---	---	---	---	--

$\text{dimF} = 7$
 $\text{dimL} = 6$

VUELTA 5

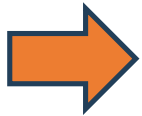


Tomo el elemento ubicado en la posición 6 (6) y se compara desde la posición 1 hasta la 5 para ver en qué posición debe insertarse.



1	2	3	4	5	6	
---	---	---	---	---	---	--

Debe insertarse
en la posición
6



Se encuentra que el valor debe insertarse en la posición 6, por lo tanto, se realiza un corrimiento desde la posición 6 hasta la 6 para “hacer” lugar en el vector.

1	2	3	4	5	6	
---	---	---	---	---	---	--



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

Program ordenar;

Const dimF =... *{máxima longitud del arreglo}*

Type

TipoElem = ... *{ tipo de datos del vector }*

Indice = 0.. dimF;

Tvector = **array** [1..dimF] **of** TipoElem;

Var

a:Tvector;

dimL:integer;

Begin

cargarVector (a, dimL);

insercion (a, dimL);

End.



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

```
Procedure insercion ( var v: tVector; dimLog: indice );
```

```
Var
```

```
  i, j: indice; actual: tipoElem;
```

```
begin
```

```
  for i:= 2 to dimLog do begin
```

```
    actual:= v[i];
```

```
    j:= i-1;
```

```
    while (j > 0) y (v[j] > actual) do
```

```
      begin
```

```
        v[j+1]:= v[j];
```

```
        j:= j - 1;
```

```
      end;
```

```
    v[j+1]:= actual;
```

```
  end;
```

```
end;
```



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

Program ordenar;

Const dimF = 200

Type

Indice = 0.. dimF;

vectorEnteros = **array** [1..dimF] **of** integer;

Var

a:vectorEnteros;

dimL:integer;

Begin

cargarVector (a, dimL);

insercion (a, dimL);

End.



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

```
Procedure insercion ( var v: vectorEnteros; dimLog: indice );
```

```
Var
```

```
  i, j: indice; actual: integer;
```

```
begin
```

```
  for i:= 2 to dimLog do begin
```

```
    actual:= v[i];
```

```
    j:= i-1;
```

```
    while (j > 0) y (v[j] > actual) do
```

```
      begin
```

```
        v[j+1]:= v[j];
```

```
        j:= j - 1;
```

```
      end;
```

```
    v[j+1]:= actual;
```

```
  end;
```

```
end;
```



ARREGLOS – Ordenación - INSERCION

CONSIDERACIONES

- Tiempo de ejecución.
- Facilidad para la escritura del mismo.
- Memoria utilizada en su ejecución.
- Complejidad de las estructuras auxiliares que necesite.
- Requiere el mismo tiempo si los datos ya están ordenados, si están al azar, si se encuentran en el orden exactamente inverso al que yo los quiero tener.
- N^2
- No estan fácil de implementar.
- El arreglo y variables.
- No require.
- Si los datos están ordenados de menor a mayor el algoritmo solo hace comparaciones, por lo tanto, es de orden (N). Si los datos están ordenados de mayor a menor el algoritmo hace todas las comparaciones y todos los intercambios, por lo tanto, es de orden (N^2). comparaciones.