

Complejidad temporal

- Burbuja

<pre> procedimiento <i>DeLaBurbuja</i> ($a_0, a_1, a_2, \dots, a_{(n-1)}$) para $i \leftarrow 1$ hasta $n - 1$ hacer para $j \leftarrow 0$ hasta $n - i - 1$ hacer si $a_{(j)} > a_{(j+1)}$ entonces $aux \leftarrow a_{(j)}$ $a_{(j)} \leftarrow a_{(j+1)}$ $a_{(j+1)} \leftarrow aux$ fin si fin para fin para fin procedimiento </pre>	n = tamaño del arreglo	
	Mejor caso	Peor caso
	n n n 0 0 0 0	n $(n-1) + (n-2) + \dots + 3+2+1+1 = n(n-1)/2 + 1$ $n(n-1)/2$ $n(n-1)/2$ $n(n-1)/2$ $n(n-1)/2$ $n(n-1)/2$
	$3n = O(n)$	$3n^2 - 2n + 1 = O(n^2)$

- Inserción

<pre> public void InsercionDirecta() { int auxili; int j; for (int i = 0; i < vector.Length; i++) { auxili = vector[i]; j = i - 1; while (j >= 0 && vector[j] > auxili) { vector[j + 1] = vector[j]; j--; } vector[j + 1] = auxili; } } </pre>	n = tamaño del arreglo	
	Mejor caso	Peor caso
	1 1 n+1 n n n 0 0 0 n	1 1 n n n $1 + 2 + \dots + n - 2 + n - 1 + 1 =$ $n(n-1)/2 + 1$ $n(n-1)/2$ $n(n-1)/2$ n
	$5n + 3 = O(n)$	$3/2n^2 + 5/2n + 3 = O(n^2)$

Complejidad espacial

- Burbuja

```

procedimiento DeLaBurbuja ( $a_0, a_1, a_2, \dots, a_{(n-1)}$ )
  para  $i \leftarrow 1$  hasta  $n - 1$  hacer
    para  $j \leftarrow 0$  hasta  $n - i - 1$  hacer
      si  $a_{(j)} > a_{(j+1)}$  entonces
         $aux \leftarrow a_{(j)}$ 
         $a_{(j)} \leftarrow a_{(j+1)}$ 
         $a_{(j+1)} \leftarrow aux$ 
      fin si
    fin para
  fin para
fin procedimiento
  
```

Considerado como ordenamiento in place
n = tamaño del arreglo

Mejor caso	Peor caso
1*(4 bytes) 1*(4 bytes) 0 0 0 0	1*(4 bytes) 1*(4 bytes) 0 1*(4 bytes) (crea una variable que luego se desecha antes de la siguiente iteración) 0 0
4 bytes = O(1)	12 bytes = O(1)

Si se tiene en cuenta el arreglo O(1) + O(n) = O(n)

- Inserción

```

public void InsercionDirecta()
{
  int auxili;
  int j;
  for (int i = 0; i < vector.Length; i++)
  {
    auxili = vector[i];
    j = i - 1;
    while (j >= 0 && vector[j] > auxili)
    {
      vector[j + 1] = vector[j];
      j--;
    }
    vector[j + 1] = auxili;
  }
}
  
```

Considerado como ordenamiento in place
n = tamaño del arreglo

Mejor caso	Peor caso
1*(4 bytes) 1*(4 bytes) 1*(4 bytes) 0 0 0 0 0 0	1*(4 bytes) 1*(4 bytes) 1*(4 bytes) 0 0 0 0 0 0
12 bytes = O(1)	12 bytes = O(1)

Si se tiene en cuenta el arreglo O(1) + O(n) = O(n)