# Algoritmos de Ordenamiento

# Héctor Ferrada académicos

Instituto de Informática Universidad Austral de Chile INFO088 - Estructuras de Datos y Algoritmos

2do Semestre, 2019

- En este algoritmo ordena los n elementos de la lista en n pasos.
- Los elementos mas grandes se van ubicando al final de la lista (o arreglo) quedando la parte final de la lista ordenada.
- Así, dada la parte inicial de la lista (desordenada) el elemento mayor de esta sublista burbujea hasta su posición final.
- Este proceso se repite n veces hasta que la lista queda complemanente ordenada.

- En este algoritmo ordena los n elementos de la lista en n pasos.
- Los elementos mas grandes se van ubicando al final de la lista (o arreglo) quedando la parte final de la lista ordenada.
- Así, dada la parte inicial de la lista (desordenada) el elemento mayor de esta sublista burbujea hasta su posición final.
- Este proceso se repite n veces hasta que la lista queda complemanente ordenada.

#### Paso 2:

```
Paso 2:
         lista = [46, 15, 57, 57, 41, 45, 21, 70]
         lista = [15, 46, 57, 57, 41, 45, 21, 70]
         lista = [15, 46, 57, 57, 41, 45, 21, 70]
         lista = [15, 46, 57, 57, 41, 45, 21, 70]
         lista = [15, 46, 57, 41, 57, 45, 21, 70]
         lista = [15, 46, 57, 41, 45, 57, 21, 70]
         lista = [15, 46, 57, 41, 45, 21, 57, 70]
Paso 3:
         lista = [15, 46, 57, 41, 45, 21, 57, 70]
         lista = [15, 46, 57, 41, 45, 21, 57, 70]
         lista = [15, 46, 57, 41, 45, 21, 57, 70]
         lista = [15, 46, 41, 57, 45, 21, 57, 70]
         lista = [15, 46, 41, 45, 57, 21, 57, 70]
         lista = [15, 46, 41, 45, 21, 57, 57, 70]
```

#### Paso 4:

```
Paso 4:
        lista = [15, 46, 41, 45, 21, 57, 57, 70]
         lista = [15, 46, 41, 45, 21, 57, 57, 70]
        lista = [15, 41, 46, 45, 21, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 46, 21, 57, 57, 70]
        lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
Paso 5:
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
        lista = [15, 41, 21, 45, 46, 57, 57, 70]
Paso 6:
         lista = [15, 41, 21, 45, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 21, 45, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 21, 41, 45, 46, 57, 57, 70]
```

```
Paso 4:
        lista = [15, 46, 41, 45, 21, 57, 57, 70]
         lista = [15, 46, 41, 45, 21, 57, 57, 70]
        lista = [15, 41, 46, 45, 21, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 46, 21, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
Paso 5:
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 45, 21, 46, 57, 57, 70]
        lista = [15, 41, 21, 45, 46, 57, 57, 70]
Paso 6:
         lista = [15, 41, 21, 45, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 41, 21, 45, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 21, 41, 45, 46, 57, 57, 70]
Paso 7:
         lista = [15, 21, 41, 45, 46, 57, 57, 70]
         lista = [15, 21, 41, 45, 46, 57, 57, 70]
```

#### Burbuja - Pseudocódigo

```
Input: un arreglo de n elementos A[1..n] Output: A ordenado ascendentemente
```

#### Burbuja - Pseudocódigo

**Input**: un arreglo de n elementos A[1..n] **Output**: A ordenado ascendentemente

```
bubleSort(A, n){
  for i = 1 to n {
    for j = 2 to n - i + 1 {
      if (A[j] < A[j - 1]) {
        temp = A[j]
        A[j] = A[j - 1]
      A[j - 1] = temp
      }
  }
}
```

#### Ejercicio:

Cree un fuente sorting.cpp, que reciba como argumento un entero n y cree un arreglo A[0..n-1] de enteros aleatorios en el rango [-L,L] (utilice: #define L 30). Luego: Implemente el método **bubleSort(int\*** A, **int** n);

Implemente el método **bubleSortDesc(int\*** A, **int** n), que implementa la burbuja ordenando descendentemente.

Testeelos y pruebe su correctitud !!

#### Insertion Sort

- Los n elementos de A[1..n] se ordenan en n-1 pasos.
- Se considera al primer elemento, A[1], como un subarreglo ordenado de largo 1, y se inserta x = A[2] en su posición correcta. Queda entonces el subarreglo A[1..2] ordenado, faltando por ordenar A[3..n].
- En el segundo paso, se inseta x = A[3] en su posición correcta, haciendo los corrimientos entre elementos consecutivos partiendo desde A[2] y bajando (de derecha a izquierda) hasta la posición correcta de x. Queda entonces el subarreglo A[1..3] ordenado, faltando por ordenar A[4..n].
- En el k-ésimo paso, insertamos x=A[k] en su posición correcta, digamos  $j,\ 1\leq j\leq k$ , haciendo los corrimientos entre elementos consecutivos partiendo desde A[k] y bajando hasta j. Queda entonces el subarreglo A[1..k] ordenado, faltando por ordenar A[k+1..n].
- El proceso se repite n-1 pasos hasta que la lista queda totalmente ordenada.

# Insertion Sort - Ejemplo

54	26	93	17	77	31	44	55	20	Assume 54 is a sorted list of 1 item
26	54	93	17	77	31	44	55	20	inserted 26
26	54	93	17	77	31	44	55	20	inserted 93
17	26	54	93	77	31	44	55	20	inserted 17
17	26	54	77	93	31	44	55	20	inserted 77
17	26	31	54	77	93	44	55	20	inserted 31
17	26	31	44	54	77	93	55	20	inserted 44
17	26	31	44	54	55	77	93	20	inserted 55
17	20	26	31	44	54	55	77	93	inserted 20

# Insertion Sort - Pseudocódigo

```
Input: un arreglo de n elementos A[1..n] Output: A ordenado ascendentemente insertionSort(A, n){ for i=2 to n do key=A[i] j=i-1 while(j>0 AND A[j]>key) do A[j+1]=A[j] j=j-1 A[j+1]=key
```

# Insertion Sort - Pseudocódigo

```
Input: un arreglo de n elementos A[1..n]
Output: A ordenado ascendentemente

insertionSort(A, n){
	for i = 2 to n do
		key = A[i]
		j = i - 1
		while(j > 0 \text{ AND } A[j] > key) do
		A[j + 1] = A[j]
		j = j - 1
		A[j + 1] = key
```

#### Ejercicios:

- ¿Cuál de los dos algoritmos es más eficiente?. Explique porqué.
- Implemente, en C++, el método insertionSort(int\* A, int n);.
- Implemente el método insertionSortDesc(int\* A, int n), que implementa insertion Sort ordenando descendentemente.

### **Ejercicios Propuestos**

- Re-implemente el algoritmo de la burbuja, haciendo ahora que los números burbujeen de derecha a izquierda y no de izquierda a derecha.
- 2. Cree una función  $mixSort(A, B, n_a, n_b)$ , que reciba dos arreglos ordenadas ascendentemente  $A[0...n_A-1]$  y  $B[0...n_B-1]$ , y retorne un arreglo ordenado X, de largo  $n_A+n_B$ , mezclando los elementos de ambos arreglos.

Para esto, utilice 3 contadores para recorrer cada arreglo:  $i, j \ y \ k$ , e inicialicelos con 0, luego use dos variables  $u = A[i] \ y \ v = B[j] \ y$  en cada paso guarde el menor entre  $u \ y \ v$  en X[c], incrementando c en 1. Si el menor es u incremente i en 1 y actualice u con el valor siguiente de A, sino incremente j en 1 actualice v con el valor siguiente de B. Continue iterando de esta forma hasta alamacenar todos los elementos en X.

Para testear, genere arreglos con números aleatorios y ordenelos con la burbuja o insertionSort, luego llame a *mixSort()* con estos arreglos ya ordenados.