Algoritmos de Ordenamiento.

Selection (Selección).

```
¿Qué hace?
```

Su funcionamiento es el siguiente:

- -Buscar el mínimo elemento de la lista.
- -Intercambiarlo con el primero.
- -Buscar el siguiente mínimo en el resto de la lista.
- -Intercambiarlo con el segundo.

Y de manera general lo que hace es buscar el mínimo elemento entre una posición i y el final de la lista. Intercambiar el mínimo con el elemento de la posición i.

```
¿Cómo lo hace?

Ejemplo:

def selection(arr):

for i in range(0,len(arr)-1):

val = i

for j in range(i+1, len(arr)):

if arr[j] < arr[val]:

val = j

if val != i:

aux = arr[i]

arr[i] = arr[val]

arr[val] = aux
```

Fortalezas.

Es fácil su implementación y no requiere memoria adicional. Realiza pocos intercambios, además tiene un rendimiento constante, pues existe poca diferencia entre el peor y el mejor caso.

Debilidades.

Es lento y poco eficiente cuando se usa en listas grandes o medianas. Realiza numerosas comparaciones.

Bubble (Burbuja):

```
¿Qué hace?
```

Funciona revisando cada elemento de la lista que va a ser ordenada con el siguiente, intercambiándolos de posición si están en el orden equivocado. Es necesario revisar varias veces toda la lista hasta que no se necesiten más intercambios, lo cual significa que la lista está ordenada. A este algoritmo se le llama asi ya que la forma con la que suben por la lista los elementos durante los intercambios es como si fueran burbujas pequeñas.

```
¿Cómo lo hace?

Ejemplo:

def burbuja(A):

for i in range (1,len(A)):

for j in range (0,len(A)-1):

if (A[j+1]<A[j]):

aux=A[j]

A[j]=A[j+1]

A[j+1]=aux
```

Fortalezas.

Es fácil de implementar y no requiere memoria adicional

Debilidades.

Este algoritmo es muy deficiente ya que al ir comparando las casillas para buscar el siguiente más grande, éste vuelve a comparar las ya ordenadas. A pesar de ser el algoritmo de ordenamiento más deficiente que hay, éste es el más usado en todos los lenguajes de programación.

Quiksort (Ordenamiento rápido):

```
¿Qué hace?
```

Primero elige un elemento de la lista de elementos a ordenar, al que se le llama "pivote".

Acomoda los demás elementos de la lista a cada lado del pivote, de manera que a un lado queden todos los menores que él, y al otro los mayores, los elementos iguales al pivote pueden ser colocados tanto a su derecha como a su izquierda, dependiendo de lo que manera que quieras hacerlo. En ese momento, el pivote ocupa exactamente el lugar que le corresponderá en la lista ordenada.

La lista queda separada en dos "sublistas", uno con los elementos a la izquierda del pivote, y otra por los elementos a su derecha.

Se repite este proceso varias veces para cada sublista mientras éstas tengan más de un elemento. Una vez terminado este proceso todos los elementos estarán ordenados.

```
¿Cómo lo hace?
Ejemplo:
import random
cnt=0
def quicksort(arr):
  global cnt
  if len(arr)<=1:
     return arr
  p=arr.pop(0)
  menores, mayores = [], []
  for e in arr:
     cnt+=1
     if e<=p:
       menores.append(e)
     else:
       mayores.append(e)
  return quicksort(menores) + [p] + quicksort(mayores)
```

Fortalezas y debilidades.

La velocidad de Quiksort depende en gran medida de cómo se implementa este algoritmo, una mala implementación puede suponer que el algoritmo se ejecute a una velocidad mediocre o incluso pésima, también la elección del pivote determina las particiones de la

lista de datos, es decir, esta es la parte más crítica de la implementación del algoritmo QuickSort.

Insertion (Inserción):

```
¿Qué hace?
```

Este algoritmo va comparando los datos que recibe con el primero recibido, a partir de ello los acomoda de menor a mayor, analizándolos de izquierda a derecha.

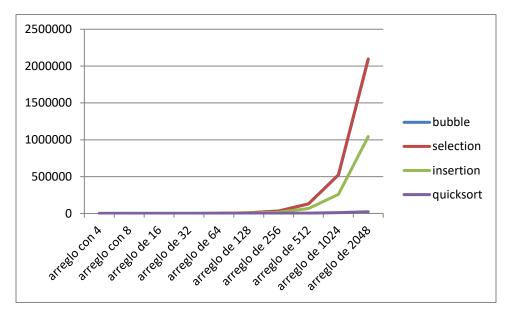
```
¿Cómo lo hace?
Ejemplo:
cnt = 0
def OrdenPorInsercion(array):
     global cnt
     for indice in range (1, len(array)):
          valor=array[indice]
          i=indice-1
          while i \ge 0:
               cnt+=1
               if valor<array[i]:
                    array[i+1]=array[i]
                    array[i]=valor
                    i=1
               else:
                    break
     return array
```

Fortalezas.

Este algoritmo por inserción es muy estable, ocupa poca memoria en comparación con otros.

Debilidades.

Pero es más lento al procesar demasiada información.



Longitud	bubble	selection	insertion	quicksort
arreglo con 4	6	6	8	6
arreglo con 8	28	28	20	20
arreglo de 16	120	120	69	68
arreglo de 32	496	496	225	131
arreglo de 64	2016	2016	1115	355
arreglo de 128	8128	8128	4020	971
arreglo de 256	32640	32640	15804	2074
arreglo de 512	130816	130816	66996	5246
arreglo de 1024	523776	523776	259627	11469
arreglo de 2048	2096128	2096128	1043590	22934

#Nota: Debido a que bubble y selection tienen las mismas operaciones realizadas se concluye que ambas están a la par por lo que casi siempre tienen el mismo rendimiento.

Matemáticas Computacionales. Grupo:001

Ruiz Fraser Francisco Guillermo. 1837506