

Ordenamiento por inserción (Insertion Sort) en Python

¿Qué es?

El **ordenamiento por inserción** es un algoritmo que construye la lista ordenada elemento a elemento. Toma cada elemento y lo inserta en su posición correcta dentro de la porción ya ordenada a la izquierda.

- Es **estable** (mantiene el orden relativo de elementos iguales).
 - Es **in-place** (no usa arreglo extra significativo).
 - Complejidad: **O(n²)** en el peor caso, **O(n)** si la lista ya está casi ordenada.
-

Código (ejemplo en Python)

```
def insertion_sort(arr):  
    # recorre desde el segundo elemento hasta el final  
    for i in range(1, len(arr)):  
        key = arr[i]          # 1) elemento a insertar  
        j = i - 1            # 2) índice del último elemento de la sublista  
        ordenada  
        # desplaza elementos mayores que key una posición a la derecha  
        while j >= 0 and arr[j] > key:  
            arr[j + 1] = arr[j]  
            j -= 1  
        # coloca key en su lugar correcto  
        arr[j + 1] = key  
  
    # ejemplo de uso  
    lista = [5, 2, 4, 6, 1, 3]  
    insertion_sort(lista)  
    print(lista)  # salida: [1, 2, 3, 4, 5, 6]
```

Explicación línea por línea

Voy a numerar las líneas conceptualmente (no tienes que poner números en tu archivo):

1. `def insertion_sort(arr):`
 - Declara la función `insertion_sort` que recibe una lista `arr`. Aquí empieza la definición.
2. `# recorre desde el segundo elemento hasta el final`
 - Comentario que explica lo que hace la siguiente línea.
3. `for i in range(1, len(arr)):`
 - Bucle `for` que itera `i` desde 1 hasta `len(arr)-1`.
 - Se empieza en 1 porque el subarray `arr[0:1]` (el primer elemento) ya se considera ordenado.
4. `key = arr[i] # 1) elemento a insertar`
 - Guarda en `key` el elemento en la posición `i` que queremos insertar en la parte ordenada izquierda.
5. `j = i - 1 # 2) índice del último elemento de la sublista ordenada`
 - Inicializa `j` al índice inmediatamente a la izquierda de `i`. `j` se usará para recorrer la sublista ordenada hacia la izquierda.
6. `# desplaza elementos mayores que key una posición a la derecha`
 - Comentario que anticipa el `while`.

7. while $j \geq 0$ and $\text{arr}[j] > \text{key}$:
 - o Mientras no nos salgamos de la lista ($j \geq 0$) y el elemento $\text{arr}[j]$ sea mayor que key , repetimos el bloque: esto significa que $\text{arr}[j]$ debe moverse a la derecha porque key debe ir antes que él.
 8. $\text{arr}[j + 1] = \text{arr}[j]$
 - o Desplaza el elemento $\text{arr}[j]$ una posición a la derecha (a $j+1$) dejando "hueco" donde luego irá key .
 9. $j -= 1$
 - o Decrementa j para comparar key con el siguiente elemento a la izquierda en la siguiente iteración del while.
 10. # coloca key en su lugar correcto
 - o Comentario.
 11. $\text{arr}[j + 1] = \text{key}$
 - o Una vez que el while termina, j apunta a la posición inmediatamente anterior al lugar correcto para key (o a -1 si key es el menor). Colocamos key en $j+1$, su posición ordenada.
 12. (fuera de la función) $\text{lista} = [5, 2, 4, 6, 1, 3]$
 - o Creamos una lista de ejemplo.
 13. `insertion_sort(lista)`
 - o Llamamos a la función para ordenar lista in-place.
 14. `print(lista) # salida: [1, 2, 3, 4, 5, 6]`
 - o Imprime la lista ya ordenada.

Trace paso a paso con `lista = [5, 2, 4, 6, 1, 3]`

Estado inicial: [5, 2, 4, 6, 1, 3]

- $i = 1$ (key = 2), $j = 0$
 - $\text{arr}[0] = 5 > 2 \rightarrow \text{desplazar: } [5, 5, 4, 6, 1, 3], j \rightarrow -1$
 - insertar key en $j+1 = 0 \rightarrow [2, 5, 4, 6, 1, 3]$
 - $i = 2$ (key = 4), $j = 1$
 - $\text{arr}[1] = 5 > 4 \rightarrow \text{desplazar: } [2, 5, 5, 6, 1, 3], j \rightarrow 0$
 - $\text{arr}[0] = 2 <= 4 \rightarrow \text{salir while}$
 - insertar en $j+1 = 1 \rightarrow [2, 4, 5, 6, 1, 3]$
 - $i = 3$ (key = 6), $j = 2$
 - $\text{arr}[2] = 5 <= 6 \rightarrow \text{no desplaza}$
 - insertar en $j+1 = 3 \rightarrow [2, 4, 5, 6, 1, 3]$ (sin cambios)
 - $i = 4$ (key = 1), $j = 3$
 - $\text{arr}[3] = 6 > 1 \rightarrow [2, 4, 5, 6, 6, 3], j \rightarrow 2$
 - $\text{arr}[2] = 5 > 1 \rightarrow [2, 4, 5, 5, 6, 3], j \rightarrow 1$
 - $\text{arr}[1] = 4 > 1 \rightarrow [2, 4, 4, 5, 6, 3], j \rightarrow 0$
 - $\text{arr}[0] = 2 > 1 \rightarrow [2, 2, 4, 5, 6, 3], j \rightarrow -1$
 - insertar en $j+1 = 0 \rightarrow [1, 2, 4, 5, 6, 3]$
 - $i = 5$ (key = 3), $j = 4$
 - $\text{arr}[4] = 6 > 3 \rightarrow [1, 2, 4, 5, 6, 6], j \rightarrow 3$
 - $\text{arr}[3] = 5 > 3 \rightarrow [1, 2, 4, 5, 5, 6], j \rightarrow 2$
 - $\text{arr}[2] = 4 > 3 \rightarrow [1, 2, 4, 4, 5, 6], j \rightarrow 1$
 - $\text{arr}[1] = 2 <= 3 \rightarrow \text{salir while}$
 - insertar en $j+1 = 2 \rightarrow [1, 2, 3, 4, 5, 6]$

Resultado final: [1, 2, 3, 4, 5, 6].

Consejos prácticos

- Es muy eficiente para listas pequeñas o casi ordenadas.
- Si la lista es grande y está desordenada, algoritmos como **mergesort** o **quicksort** suelen ser mejores ($O(n \log n)$).
- Si quieres mantener la lista original intacta, primero copia: `a = arr.copy()` y ordena `a`.