

Trabajo Práctico Integrador

Algoritmos de Búsqueda y Ordenamiento

Sebastián Nicolás Gossos Scribe

Marcelo Gomez Armoa

¿Por qué los algoritmos de ordenamiento son importantes?

Los algoritmos de búsqueda son fundamentales porque:

- **Optimización de consultas:** Los datos ordenados permiten realizar operaciones como rangos, medianas y percentiles más rápidamente
- **Mejora de rendimiento:** Facilitan el acceso secuencial y reducen la fragmentación en memoria
- **Presentación de datos:** Los usuarios esperan ver información organizada (nombres alfabéticamente, fechas cronológicamente, etc.)



¿Cuál es la diferencia práctica entre $O(n^2)$ y $O(n \log n)$?

$O(n^2)$ describe algoritmos donde cada elemento se compara con todos los demás, generando un crecimiento muy rápido del tiempo de ejecución a medida que aumentan los datos, como en los bucles anidados.

En cambio, **$O(n \log n)$** aparece en algoritmos que dividen el problema y trabajan con cada parte de forma más eficiente, lo que permite procesar grandes cantidades de datos en mucho menos tiempo. Por eso, ` $O(n \log n)$ ` es preferido en tareas como la ordenación, ya que escala mejor cuando los datos crecen.

Ejemplo real con 1 millón de elementos

- **Ordenamiento por selección $O(n^2)$:** ~400,000,000 operaciones (12 días de procesamiento)
- **QuickSort $O(n \log n)$:** ~265,000 operaciones (20 segundos de procesamiento)



Comparación entre algoritmos de búsqueda

Algoritmo	Mejor Caso	Peor Caso	Caso Promedio	Complejidad Espacial	Eficiencia	Uso Recomendado
Búsqueda Lineal	$O(1)$ (primer elemento)	$O(n)$	$O(n)$	$O(1)$	Baja	Listas/arrays no ordenados o muy pequeños; uso puntual.
Búsqueda Binaria	$O(1)$ (elemento medio)	$O(\log n)$	$O(\log n)$	$O(1)$	Alta	Arrays/colecciones ordenadas; grandes volúmenes y pocas modificaciones.
Búsqueda de Interpolación	$O(1)$ (distribución uniforme, cercano inicio)	$O(n)$ (distribución muy desigual)	$O(\log \log n)$ en casos ideales de distribución uniforme	$O(1)$	Alta si distribuciones uniformes	Datos ordenados y distribuidos uniformemente (por ejemplo, valores numéricos con rango conocido).
Búsqueda de Hash (Lookup)	$O(1)$ promedio	$O(n)$ (colisiones extremas)	$O(1)$ promedio	$O(n)$	Muy alta (promedio)	Acceso rápido por clave cuando podemos usar tablas hash; caches, diccionarios.

¿Por qué los algoritmos de búsqueda son importantes?

Los algoritmos de búsqueda son fundamentales porque:

- **Eficiencia:** Permiten encontrar información rápidamente en grandes volúmenes de datos
- **Escalabilidad:** La diferencia entre $O(n)$ y $O(\log n)$ es crítica con millones de registros
- **Recursos:** Menos tiempo de CPU y memoria significa menor costo operativo
- **Experiencia de usuario:** Búsquedas rápidas mejoran la usabilidad de aplicaciones



¿Por qué la búsqueda lineal no requiere una lista ordenada?

Búsqueda Lineal - **No requiere orden**

La búsqueda lineal funciona con cualquier lista porque busca elemento por elemento dentro de la lista hasta encontrarlo tiene una notación de $O(n)$ por que en el peor de los casos tiene que revisar el elemento uno por uno.

```
def busqueda_lineal(lista, elemento):  
    for i in range(len(lista)):  
        if lista[i] == elemento:  
            return i  
    return -1
```



¿Por qué la búsqueda binaria requiere una lista ordenada?

Búsqueda Binaria - **Si requiere orden**

La búsqueda binaria funciona con listas ordenadas porque al dividir la lista en dos y buscar el elemento en la mitad, solo se puede saber en qué parte continuar si los datos están ordenados.

```
def busqueda_binaria(lista_ordenada, elemento):  
    izquierda = 0  
    derecha = len(lista_ordenada) - 1  
    while izquierda <= derecha:  
        medio = (izquierda + derecha) // 2  
        if lista_ordenada[medio] == elemento:  
            return medio  
        elif lista_ordenada[medio] < elemento:  
            izquierda = medio + 1  
        else:  
            derecha = medio - 1  
    return -1
```



Comparación entre algoritmos de ordenamiento

Algoritmo	Mejor Caso	Peor Caso	Caso Promedio	Complejidad Espacial	Eficiencia	Uso Recomendado
Burbuja	$O(n)$ (optimizado con detección de intercambio)	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	Baja	Listas muy pequeñas o casi ordenadas, sólo para enseñanza o prototipos rápidos.
Selección	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	Baja	Listas muy pequeñas; rara vez en producción salvo fines didácticos.
Inserción	$O(n)$ (casi ordenada)	$O(n^2)$	$O(n^2)$	$O(1)$	Media	Listas pequeñas o casi ordenadas; inserción incremental.
Ordenamiento Rápido (Quicksort)	$O(n \log n)$ (buen pivote)	$O(n^2)$ (pivote mal)	$O(n \log n)$	$O(\log n)$ (recursión)	Alta	Arrays grandes en práctica, con pivote aleatorio o "median-of-three" para evitar peores casos.
Ordenamiento por Mezcla (Mergesort)	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$	$O(n)$	Alta	Datos grandes cuando hay memoria extra; estable; útil en escenarios donde queremos estabilidad o dividir y conquistar.