Tecnológico de Costa Rica

Análisis de Algoritmos | IC4301

Tarea Corta #1

Profesor. Joss Pecou Johnson

Estudiantes:

- Juan Mora Acuña
- Angelo Piedra Castro
- Poll Garro Vargas

Grupo 60

II Semestre | 2025

Parte 1: Implementación y Análisis de Ordenamiento.

<u>Objetivo:</u> Implementar y analizar el algoritmo de ordenamiento que se aplique a una estructura de lista de listas presentando cada lista ordenada en el resultado.

Instrucciones:

- Implementar el algoritmo de ordenamiento que ordene elementos dentro de una lista de listas en el lenguaje de programación Python utilizando estructuras de tamaño nxn.
- Analizar la complejidad temporal del algoritmo para el mejor caso, peor caso y caso medio.
- Proporcionar la función T(n) que describe la complejidad temporal del algoritmo.
- Aplicar el algoritmo para una lista de números aleatorios de 100, 1000, 10000 y 100000 elementos, y presentar los resultados obtenidos en tiempo de ejecución y espacio de memoria utilizado. 5. Comparar la eficiencia del algoritmo implementado con otro algoritmo de ordenamiento de su elección (ej. BubbleSort, QuickSort, InsertionSort, etc.).

Código fuente de la implementación:

```
import random # Libreria para generar listas con numeros randoms.
import time # Libreria para visualizar el tiempo de ejecución del programa.
import tracemalloc # Libreria para visualizar la cantidad de memoria que utiliza la ejecucion del programa.

"""

Funciones de Ordenamiento

"""

# Función que genera números aleatorios para posteriormente agregarlos a las listas de la matriz.

def Numero_aleatorio():
    return random.randint(-100000, 100000)

# Función de ordenamiento Quicksort (Función reutilizada para probar función Quicksort vs función generada por el grupo).
def quicksort(arr):
    # Caso inicial donde las listas pueden estar vacías o si la lista posee un solo elemento.
    if len(arr) <= 1:
        return arr
    else:
        pivote = arr[len(arr) // 2]  # Se selecciona el elemento central de la lista para utilizarlo como pivote.
        izquierda = [x for x in arr if x < pivote]
        centro = [x for x in arr if x = pivote]
        derecha = [x for x in arr if x = pivote]
        return quicksort(izquierda) + centro + quicksort(derecha)

# Función para ordenar cada una de las listas que están dentro de la matriz.

def ordenar_MatrizAleatoria(Matriz):
    for x in arge(len(Matriz)):
        for x in arge(len(Matri
```

```
# Función que se encargo de ordenar cada uno de los elementos que están dentro de una lista.

def ordenar_listeduriz((isto):

Beeclist | | | | | vuriable dande se almacenard al lista ya ordenada para retornarla al final.

while (isto | | | vuriable que diancenard el primer elemento de la lista.

Lista | (ista) | vuriable que diancenard el primer elemento de la lista.

Lista | (ista) | vuriable que diancenard el primer elemento.

y

while y | len([isto])

if x > (ista) |

lista | (ista) |

list
```

Explicación breve del algoritmo:

La función principal para la funcionalidad del algoritmo solicitado es "Crear_Matriz" la cual lo que realiza es solicitar como parámetro 2 entradas, filas y columnas. Se inicia con validaciones y en una variable se almacena el tiempo y el espacio de la ejecución del programa. Luego se crea una variable que contenga una lista vacía donde se llenara con la cantidad de filas y columnas solicitadas anteriormente. Cada una de las filas va a ser rellenada con números aleatorios utilizando la función "Numero_aleatorio" que selecciona números randoms del -100000 al 100000; y luego de crear una fila, se incluye a la matriz. Luego se modifica la variable "matriz" llamando a la función "ordenar_MatrizAleatoria" la cual ordena cada una de las listas de la matriz con el uso de la función "ordenar_listaMatriz" y devuelve la lista ordenada. Para al final de la ejecución del programa retornar la cantidad de tiempo, espacio y la matriz con todas sus sublistas ordenadas.

<u>Análisis de complejidad temporal incluyendo la función T(n):</u>

Numero aleatorio() Ordenar Matris Aleatoria (Matris) Ordenar lista Matriz (lista) (n) = I+I+1+n·n+1+z+1+2+1+2+1+1+1+1+1+1+n·n+5+1+8+1+5+z+1+6+1	
$\int (n) = n^2 + n^2 + n + 43$	
	0 1 1 2
1(n) = 2n2+n+43	Quicksort (arr)
	1(n) = nlogn/
1(n) = O(n2) //	1(n) - 1110g n/

Peor caso: El peor caso de la función de ordenamiento es de O(n²)

Mejor caso: La función de ordenamiento presenta como mejor caso Ω(n²)

Caso promedio: El caso medio de la función de ordenamiento es de Θ (n²)

Resultados experimentales para diferentes tamaños de entrada:

10x10 = 100

Duracion: 0.0010008811950683594

Memoria Actual: 4736 Memoria Pico: 4848 32x32 = 1024

Duracion: 0.03000640869140625

Memoria Actual: 42520 Memoria Pico: 42872

 $100 \times 100 = 10000$

Duracion: 0.8753938674926758

Memoria Actual: 412664 Memoria Pico: 413560 317x317 = 100489

Duracion: 34.31422805786133 Memoria Actual: 4127152 Memoria Pico: 4129848

Comparación de eficiencia con otro algoritmo:

A continuación, se verá el rendimiento del Quicksort con las entradas anteriores.

Quicksort 10x10

Duracion: 0.0009999275207519531

Memoria Actual: 5376 Memoria Pico: 6296 Ouicksort 32x32

Duracion: 0.007001638412475586

Memoria Actual: 44944 Memoria Pico: 46896

Quicksort 100x100

Duracion: 0.06301331520080566

Memoria Actual: 409824 Memoria Pico: 421472 Quicksort 317x317

Duracion: 0.6637172698974609 Memoria Actual: 4042896 Memoria Pico: 4147120

Parte 2: Implementación y Análisis de Búsqueda:

Objetivo: Implementar y analizar un algoritmo de búsqueda que se pueda aplicar en una estructura de tipo lista de lista.

Instrucciones:

- Implementar un algoritmo de búsqueda en una lista de listas utilizando algún algoritmo de búsqueda existente o implementando uno propio.
- Analizar la complejidad temporal del algoritmo en mejor caso, peor caso y caso promedio.
- Proporcionar la función T(n) correspondiente.
- Aplicar el algoritmo sobre diferentes tamaños de matrices (ej. 10x10, 100x100, 500x500) y presentar los resultados en tiempo de ejecución y espacio en memoria utilizado.
- Comparar el comportamiento del algoritmo de búsqueda con otro algoritmo alternativo (ej. búsqueda lineal vs búsqueda binaria).

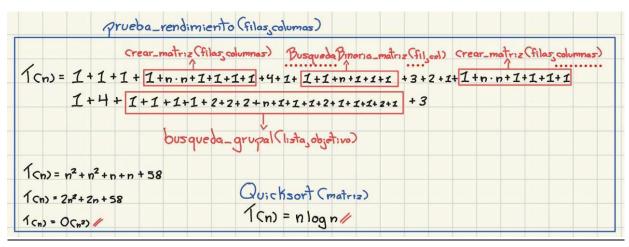
Código fuente de la implementación:

```
def busqueda_matriz(matriz, objetivo):
    if not isinstance(matriz, list):
        print("El argumento 'matriz' debe ser una lista.")
           return True
   return False
    for _ in range(filas):
       for _ in range(columnas):
    fila.append(random.randint(1, 100))
     inicio = time.time() # Se inicia el tiempo de ejecución del programa.
tracemalloc.start() #Se inicia el control de memoria durante la ejecución del programa.
     BusquedaBinaria matriz(matriz2, num busqueda)
     fin = time.time() # Se finaliza el tiempo de ejecución del programa.
     print(f"\nTiempo de ejecución (Búsqueda Binaria): {fin - inicio} segundos")
print(f"Uso de memoria (Búsqueda Binaria): {memoria[1] / 10**6} MB\n")
     inicio = time.time() # Se inicia el tiempo de ejecución del programa.
tracemalloc.start() #Se inicia el control de memoria durante la ejecución del programa.
     num_busqueda = matriz[random.randint(0, filas-1)][random.randint(0, columnas-1)]
     busqueda grupal(matriz, num busqueda)
     print(f"Tiempo de ejecución (Búsqueda Grupal): {fin - inicio} segundos")
print(f"Uso de memoria (Búsqueda Grupal): {memoria[1] / 10**6} MB")
prueba rendimiento(100,100)
```

Explicación breve del algoritmo:

La función principal del algoritmo es "prueba_rendimiento" donde se inicia creando variables para el tiempo y espacio. Además, en otra variable donde se crea matriz con elementos aleatorios con la función "crear_matriz" con las filas y columnas dadas. Luego en esa matriz se escoge un numero para luego utilizarlo como numero de búsqueda en ambas funciones. Y se aplica la búsqueda con la Búsqueda Binaria y la Búsqueda Grupal.

<u>Análisis de complejidad temporal incluyendo la función T(n):</u>



Peor caso: El peor caso de la función de ordenamiento es de O(n²)

<u>Mejor caso:</u> La función de ordenamiento presenta como mejor caso Ω (n log n)

<u>Caso promedio:</u> El caso medio de la función de ordenamiento es de Θ (n log n)

Resultados experimentales para diferentes tamaños de entrada:

10x10

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Grupal): 0.0 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Grupal): 0.002344 MB
```

100x100

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Grupal): 0.0 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Grupal): 0.097256 MB
```

500x500

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Grupal): 0.2032322883605957 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Grupal): 2.134936 MB
```

1000x1000

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Grupal): 0.8834898471832275 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Grupal): 8.902144 MB
```

Comparación de eficiencia con otro algoritmo:

A continuación, se verá el rendimiento de Búsqueda Binaria con las entradas anteriores.

10x10

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Binaria): 0.0 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Binaria): 0.002608 MB
```

100x100

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Binaria): 0.01072239875793457 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Binaria): 0.09944 MB
```

500x500

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Binaria): 0.19716572761535645 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Binaria): 2.13308 MB
```

1000x1000

```
Tiempo de ejecución (Búsqueda Binaria): 0.8739025592803955 segundos
Uso de memoria (Búsqueda Binaria): 8.914288 MB
```