



**Algoritmia**

Adrián Borges Cano

Marco González Martínez

Laboratorio: Miércoles 15:00 – 17:00

Tema 3: Divide y Vencerás

Tabla de contenido

[PROBLEMA 4: 3](#_Toc98869206)

[PROBLEMA 6: 7](#_Toc98869207)

# PROBLEMA 4:

**En una plataforma digital van a analizar los gustos de sus clientes para analizar las similitudes con otros clientes y hacerles recomendaciones personalizadas. Para ello han pedido a los usuarios de dicha plataforma que realicen un ranking de un conjunto de peliculas que ya han visto. Para clientes hay que estudiar cómo de similares son sus gustos Una de las formas de calcular la similitud entre dos rankings es contar el número de inversiones que existen. Dos películas i y j están invertidas en las preferencias de A y B si el usuario A prefiere la serie i antes que la j (aparece antes en su ranking) mientras que el usuario B prefiere la serie j antes que el i. Cuantas menos inversiones existan entre dos rankings, más similares son las preferencias de esos usuarios. Para facilitar este proceso, podemos suponer que el ranking de uno de los clientes siempre es 1, 2, …, n (cualquier par de rankings se puede transformar para que se cumpla esto). De esta forma, podemos trabajar sólo con el otro ranking, y existe una inversión cada vez que un número más pequeño está situado a la derecha de un número más grande. Diseñar un algoritmo, lo más eficiente posible, que permita calcular el número de inversiones entre dos clientes.**

Descripción:

Para poder solucionar el problema propuesto, observamos que las inversiones mencionadas en el enunciado, equivalen a las rotaciones que se producen en la ordenación por el método de mergesort visto en teoría. Este método de ordenación es, obviamente, un algoritmo divide y vencerás, puesto que este divide la lista principal en varias sublistas, y estas a su vez en otras sublistas, hasta dar con el caso base, el cual es solo un elemento de la lista. Lo único adicional que hemos realizado, ha sido el incluir un parámetro de entrada, equivalente a un entero, el cual es usado como contador de inversiones del método de ordenación; cada vez que se mueven los datos, este contador se ve incrementado por uno.

Casos de prueba:

**Primer caso.**

**Se le dan diez películas a elegir y el orden de los gustos de los dos clientes es el siguiente:**

**Cliente1 = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8]**

**Cliente2 = [6, 4, 3, 1, 8, 7, 2, 5]**

**Segundo caso.**

**Se le dan veinte películas a elegir y el orden de los gustos de los dos clientes es el siguiente:**

**Cliente1 = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20]**

**Cliente2 = [7, 13, 2, 19, 10, 4, 9, 20, 1, 5, 15, 17, 6, 18, 3, 14, 16, 8, 12, 11]**

Cliente1 = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8]

Cliente2 = [6, 4, 3, 1, 8, 7, 2, 5]

Cliente3 = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 18, 19, 20]

Cliente4 = [7, 13, 2, 19, 10, 4, 9, 20, 1, 5, 15, 17, 6, 18, 3, 14, 16, 8, 12, 11]

print(mergesort(Cliente2)[1])

print(mergesort(Cliente4)[1])

Resultado para Cliente1 (Cliente2)🡪 15

Resultado para Cliente2 (Cliente4) 🡪 87

Para analizar el paso a paso de los casos de prueba, explicaremos solamente uno de ellos (Cliente1 y Cliente2), ya que el segundo tendrá el mismo procedimiento aplicado:

[6, 4, 3, 1, 8, 7, 2, 5]

[6, 4, 3, 1] [8, 7, 2, 5] Se divide progresivamente las listas hasta que estas estén formadas por un elemento.

[6, 4] [3, 1] [8, 7] [2, 5]

[6] [4] [3] [1] [8] [7] [2] [5] Una vez damos con el caso base, agruparemos los elementos de la misma forma que se han separado (juntándolos por grupos de elementos 2 a 2). Analizaremos todos sus elementos, siguiendo el orden propio de cada lista, y serán agrupados de forma que el menor siempre irá a la izquierda del mayor. Cada vez que esto ocurra, se sumará 1 al contador general. En el procedimiento paso a paso se indiciará con un ‘(+1)’ cada vez que esto ocurra. Si una lista tiene más de un elemento, se irá comprobando uno a uno si es mayor o menor que la lista resultante.

[6] [4] Como el menor está a la derecha del mayor, intercambiamos el orden para que se cumpla lo requerido 🡪 [4] [6] Como ahora están colocados según nuestra condición, serán agrupados 🡪 [4, 6] (+1)

[3] [1] 🡪 Pasa lo mismo que en el caso anterior 🡪 [1] [3] 🡪 [1, 3] (+1)

[8] [7] 🡪 Ídem 🡪 [7] [8] 🡪 [7, 8] (+1)

[2] [5] 🡪 En este caso, los elementos ya vienen ordenados por defecto como se pide, de forma que no se intercambian, sino que solo se agrupan 🡪 [2, 5]

Al realizar esta iteración, obtenemos:

[4, 6] [1, 3] [7, 8] [2, 5] Combinamos los elementos 2 a 2 como se ha dicho, siguiendo la propiedad de que definimos previamente. Comparamos los elementos uno a uno para formar las nuevas listas.

[4, 6] [1, 3] 🡪 Como 1<4, se pone el 1 primero 🡪 [1] [4, 6] [3] (+1) 🡪 Como 3<4, se pone primero en la lista resultante 🡪 [1, 3] [4,6] [-] (+1) 🡪 Como no tenemos elementos, la lista restante se une con la resultante 🡪 [1, 3, 4, 6] (+1)

[7, 8] [2, 5] 🡪 Realizamos el mismo procedimiento que en el caso anterior 🡪 [2] [7, 8] [5] (+1) 🡪 [2, 5] [7, 8] [-] (+1) 🡪 [2, 5, 7, 8]

En esta iteración, obtenemos las listas:

[1, 3, 4, 6] [2, 5, 7, 8] Una vez más, realizamos lo mismo que en la iteración anterior, aunque en este caso tenga más elementos.

[1, 3, 4, 6] [2, 5, 7, 8] 🡪 [1] [3, 4, 6] [2, 5, 7, 8] (+1) 🡪 [1, 2] [3, 4, 6] [5, 7, 8] (+1) 🡪 [1, 2, 3] [4, 6] [5, 7, 8] (+1) 🡪 [1, 2, 3, 4] [6] [5, 7, 8] (+1) 🡪 [1, 2, 3, 4, 5] [6] [7, 8] (+1) 🡪 [1, 2, 3, 4, 5, 6] [-] [7, 8] (+1) 🡪 [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8] (+1)

Finalmente, el resultado queda:

[1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8] [15]

Cálculo de la complejidad:

Realizaremos el cálculo de la complejidad directamente desde el código, para facilitar la comprensión:

def mergesort(c):

n = len(c) #n + 1

# Caso base (Cuándo ya no se puede dividir más se calculan los problemas pequeños por una aproximación lineal)

if n <=1:

return c, 0

# Caso general

# División del problema, resolvemos el problema primero para la parte izquierda y derecha de la lista y después lo mezclaremos

a = mergesort(c[:n//2]) # 2 + T(n/2)

b = mergesort(c[n//2:]) # 2 + T(n/2)

l = a[0]

r = b[0]

contador = a[1] + b[1]

res = []

while len(l)>0 and len(r)>0: # (2n+1) n/2 = max(len(l), len(r))

if l[0] <= r[0]:

res.append(l[0])

l = l[1:]

else:

#Si un elemento menor está situado después de uno mayor, hay una inveersión por cada elemento en la lista izquierda.

contador += len(l) # n · n/2

res.append(r[0])

r = r[1:]

# Restantes (l o r va a ser [])

res += l + r

return res, contador

# Análisis de la recursividad:

# Según el método maestro

# T(n) = k \* T(n/b) + f(n) k = 2, b = 2, f(n) = 3/2(n^2), p=2 k<b^p

# T(n) = 2 · T(n/2) + 3(n^2)/2 => T(n) = O(n^2)

Código:

# El número de inversiones se puede obtener mediante la ordenación por mergesort, por que al ir ordenando los elementos,

# cada intercambio ocurre si un elemento con menor valor está situado después de uno con mayor valor. La solución

# implementada utiliza el método de ordenación por mergesort calculando el total de intercambios que ocurren.

def mergesort(c):

n = len(c) #n + 1

# Caso base (Cuándo ya no se puede dividir más se calculan los problemas pequeños por una aproximación lineal)

if n <=1:

return c, 0

# Caso general

# División del problema, resolvemos el problema primero para la parte izquierda y derecha de la lista y después lo mezclaremos

a = mergesort(c[:n//2]) # 2 + T(n/2)

b = mergesort(c[n//2:]) # 2 + T(n/2)

l = a[0]

r = b[0]

contador = a[1] + b[1]

res = []

while len(l)>0 and len(r)>0: # (2n+1) n/2 = max(len(l), len(r))

if l[0] <= r[0]:

res.append(l[0])

l = l[1:]

else:

#Si un elemento menor está situado después de uno mayor, hay una inveersión por cada elemento en la lista izquierda.

contador += len(l) # n · n/2

res.append(r[0])

r = r[1:]

# Restantes (l o r va a ser [])

res += l + r

return res, contador

# PROBLEMA 6:

**Mr. Scrooge ha cobrado una antigua deuda, recibiendo una bolsa con n monedas de oro. Su olfato de usurero le asegura que una de ellas es falsa, pero lo único que la distingue de las demás es su peso, aunque no sabe si este es mayor o menor que el de las otras. Para descubrir cuál es la falsa, Mr. Scrooge solo dispone de una balanza con dos platillos para comparar el peso de dos conjuntos de monedas. En cada pesada lo único que puede observar es si la balanza queda equilibrada, si pesan más los objetos del platillo de la derecha o si pesan más los de la izquierda. Diseñar un algoritmo Divide y Vencerás para resolver el problema de Mr. Scrooge (encontrar la moneda falsa y decidir si pesa más o menos que las auténticas).**

Descripción:

Para resolver el problema, hemos basado nuestro planteamiento en la recursividad, donde dividimos la lista inicial en 3 partes, las cuales la 1 y la 2, tienen el mismo tamaño, mientras que la 3, contendrá el resto de elementos. En caso de que el tamaño de la lista original sea múltiplo de 3, las 3 partes tendrán la misma longitud; de lo contrario, su tamaño será distinto. Nuestro algoritmo planteado realiza lo siguiente: comprueba si las listas 1 y 2 pesan lo mismo. En caso afirmativo, la moneda falsa se encuentra en la 3ª parte; si no, entonces está o en la parte 1 o en la 2. Como es recurviso, este procedimiento se divide en numerosas ocasiones hasta llegar al caso trivial. Si la moneda es más pesada que el resto de elementos, la función devuelve ‘True’. De lo contrario, devuelve ‘False’.

Tenemos un caso base, que ocurre cuando la lista tiene tamaño 3, y después hacemos distinciones si la lista tiene longitud 4, 5 o 6. Para estos últimos, lo único que hacemos es dividir las partes de forma que queden 2 listas de 3 elementos, para que puedan entrar al caso elemental.

A la hora de hablar sobre el caso en el que la lista tiene 3 elementos, hacemos un procedimiento similar al del comentado al principio: comparamos el primer elemento con el segundo, si pesan lo mismo, el elemento falso es el 3º, y lo comparamos con el primero para ver si su peso es mayor o menos. En caso de que los dos primeros elementos sean distintos, concretamente, el primero menor que el segundo, se compara si el primero es igual que el tercero; en caso afirmativo, el segundo elemento, el cual es el falso, es de mayor peso; de lo contrario, entonces el elemento falso es el primero, y tendría peso menor.

Adicionalmente, hemos incluido en nuestro código el caso en el que no haya ningún elemento distinto. Por lo tanto, si después nunca cumple todas estas condiciones, el resultado que devolverá será ‘None’.

Casos de prueba:

**Primer caso**

**27 monedas, cuyos pesos está representados por un vector:**

**-Moneda falsa: Peso [5]=2**

**-Restos de monedas: Peso[i]=1; para i distinto de 5**

**Segundo caso**

**38 monedas, cuyos pesos está representados por un vector:**

**-Moneda falsa: Peso [25]=1**

**-Resto de monedas: Peso[i]=2; para i distinto de 25**

caso\_1 = []

for i in range(27):

if i ==5:

caso\_1.append(2)

else:

caso\_1.append(1)

caso\_2 = []

for i in range(38):

if i ==25:

caso\_2.append(1)

else:

caso\_2.append(2)

print(moneda\_falsa(caso\_1))

print(moneda\_falsa(caso\_2))

Resultado para Caso\_1🡪 True

Resultado para Caso\_2 🡪 False

Cálculo de la complejidad:

Realizaremos el cálculo de la complejidad directamente desde el código, para facilitar la comprensión:

n = len(lista)

if (n==6):

return moneda\_falsa(lista[0:3]) and moneda\_falsa(lista[3:6])

elif (n==5):

return moneda\_falsa(lista[0:3]) and moneda\_falsa(lista[2:5])

elif (n==4):

return moneda\_falsa(lista[0:3]) and moneda\_falsa(lista[1:4])

elif (n==3):

if lista[0]<lista[1]:

if lista[0]==lista[2]:

return True

else:

return False

elif lista[0]>lista[1]:

if lista[0]==lista[2]:

return False

else:

return True

else:

if lista[0]<lista[2]:

return True

elif lista[0]>lista[2]:

return False

else:

return None

#Caso general

elif (n>6):

# División del problema en 3 partes (Debido a que las dos partes a introducir en la báscula deben tener el mismo número de elementos)

k = n//3 # División entera y Asignación: 2

parte1 = lista[0:k] # Asignación: 1

parte2 = lista[k:2\*k] # Multiplicación y Asignación: 2

parte3 = lista[2\*k:] # Multiplicación y Asignación: 2

a=sum(parte1) # Asignación y Función sum: 1+n

b=sum(parte2) # Asignación y Función sum: 1+n

# Si las dos primeras parte estaban en equilibrio, la moneda estará en la tercera parte

if a==b: # Comparación: 1

return moneda\_falsa(parte3) # Función recursiva: T(n//3)

# Si por el contrario, estaban desequilibradas, estará en la primera o segunda parte

else:

return moneda\_falsa(parte1+parte2) # Función recursiva: T(2\*n//3)

#Análisis de la Recursión:

# Según el método maestro

# T(n) = k \* T(n/b) + f(n) k = 2, b = 3/2, f(n) = 2n + 9 k>b^p

# T(n) = 2 \* T(2n/3) + 2n + 9 => T(n) = O(n^(2log\_(3/2)))

Código:

def moneda\_falsa(lista):

"""

list(num)-->bool

True si la moneda falsa es de mayor peso, False si menor, None si todos los elementos son iguales

OBJ: Determinar si la moneda falsa de un conjunto es mayor o menor

PRE: len(lista)>=3

"""

# Casos base (Cuándo ya no se puede dividir más se calculan los problemas pequeños por una aproximación lineal)

n = len(lista)

if (n==6):

return moneda\_falsa(lista[0:3]) and moneda\_falsa(lista[3:6])

elif (n==5):

return moneda\_falsa(lista[0:3]) and moneda\_falsa(lista[2:5])

elif (n==4):

return moneda\_falsa(lista[0:3]) and moneda\_falsa(lista[1:4])

elif (n==3):

if lista[0]<lista[1]:

if lista[0]==lista[2]:

return True

else:

return False

elif lista[0]>lista[1]:

if lista[0]==lista[2]:

return False

else:

return True

else:

if lista[0]<lista[2]:

return True

elif lista[0]>lista[2]:

return False

else:

return None

elif (n>6):

# División del problema en 3 partes (Debido a que las dos partes a introducir en la báscula deben tener el mismo número de elementos)

k = n//3

parte1 = lista[0:k]

parte2 = lista[k:2\*k]

parte3 = lista[2\*k:]

a=sum(parte1)

b=sum(parte2)

# Si las dos primeras parte estaban en equilibrio, la moneda estará en la tercera parte

if a==b:

return moneda\_falsa(parte3)

# Si por el contrario, estaban desequilibradas, estará en la primera o segunda parte

else:

return moneda\_falsa(parte1+parte2)