CURSO DE PROGRAMACIÓN COMPETITIVA URJC - 2020

Sesión 3 (3ª Semana)

David Morán (david.moran@urjc.es)
Juan Quintana (juandavid.quintana@urjc.es)
Sergio Pérez (sergio.perez.pelo@urjc.es)
Jesús Sánchez-Oro (jesus.sanchezoro@urjc.es)
Isaac Lozano (isaac.lozano@urjc.es)
Raúl Martín (raul.martin@urjc.es)



Contenidos

- Algoritmos de Ordenamiento
 - Bubble Sort
 - Quick Sort
 - Merge Sort
 - Otros algoritmos
- Búsqueda binaria
- Algoritmos Voraces



Algunos problemas requieren tener ordenados una serie de elementos para dar una respuesta

- Algoritmos de ordenación
- Estructuras de datos ordenadas

... es importante su eficiencia

- BubbleSort y SelectionSort
 - Complejidad: O(n²) (ineficientes)
 - No se incluyen en las bibliotecas estándar
 - Se implementan como ejercicio de aprendizaje

- Bubble Sort
 - Se itera desde 0 hasta N (i)
 - Se itera desde i+1 hasta N (j)
 - Si Arr(i) < Arr(j) Intercambiamos Arr(i) y Arr(j)

4 0 2 1 3 7 9 5

4	0	2	1	3	7	9	5	
---	---	---	---	---	---	---	---	--

$$i = 0$$

$$j = 1$$

0 4 2 1 3 7 9 5

$$i = 0$$

$$j = 2$$

$$\begin{array}{c|c}
i = 0 \\
j = 3
\end{array}$$



4 iteraciones más tarde...

$$i = 1$$
$$j = 2$$

$$i = 1$$
$$j = 3$$

$$i = 1$$
$$j = 4$$

$$i = 1$$

 $j = 5$

$$i = 1$$
$$j = 6$$

$$i = 1$$
$$j = 7$$



30 iteraciones más tarde...

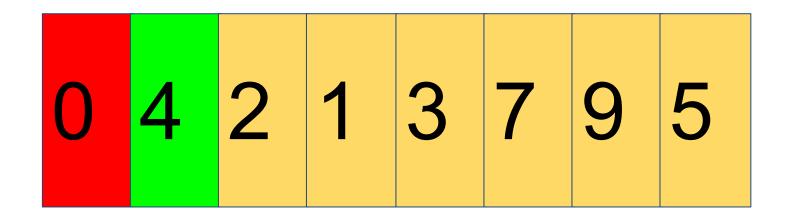
0	1	2	3	4	5	7	9
---	---	---	---	---	---	---	---

- Selection Sort
 - Se itera desde 0 hasta N (i)
 - Se declara una variable min=Arr(i), k=i
 - Se itera desde i+1 hasta N (j)
 - Si Arr(j) < min, min = Arr(j), k=j
 - Se intercambia la posición Arr(i) con Arr(k)

4 0 2 1 3 7 9 5



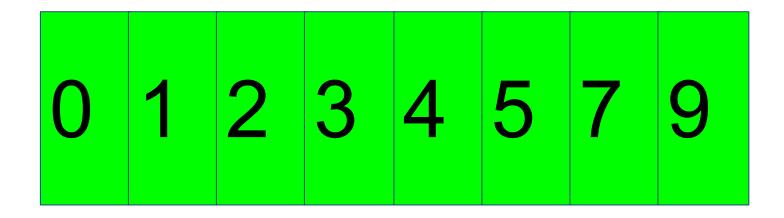
6 iteraciones más tarde...



Intercambiamos



42 iteraciones más tarde...

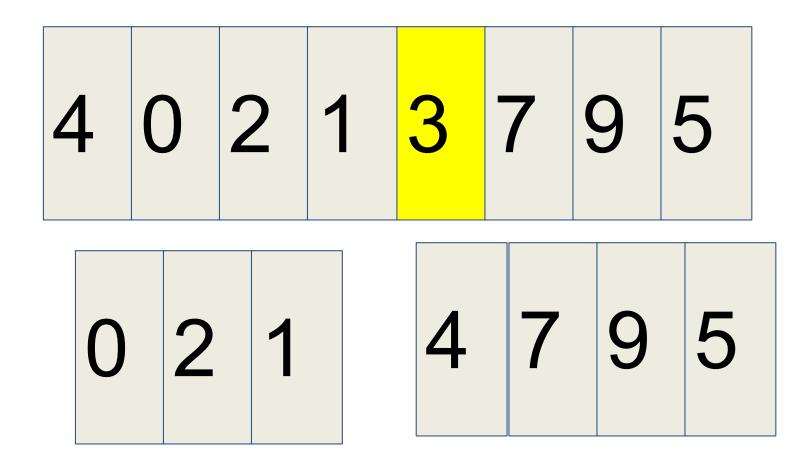


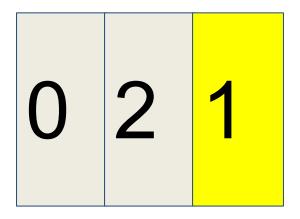
- Quicksort / Mergesort
 - Complejidad: O(nLog(n))
 - Ya están implementadas en las bibliotecas básicas ¡No hay que programarlos!

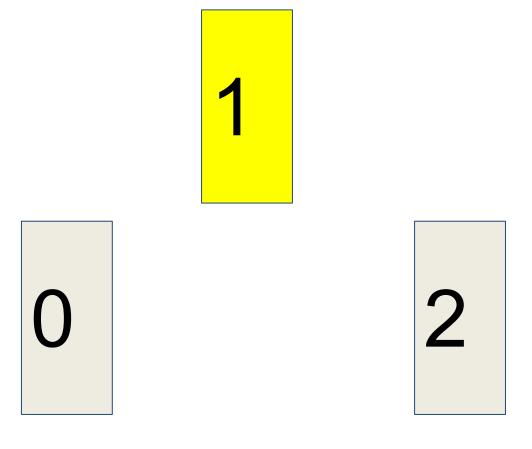
- Quicksort (idea básica)
 - Se toma un pivote "al azar" del array (un elemento cualquiera del array)
 - Dos arrays mantienen los elementos menores y mayores al pivote
 - Recursivamente se tratan estos dos arrays por separado y se concatena su resultado
 - Se repite el proceso hasta que quede 1

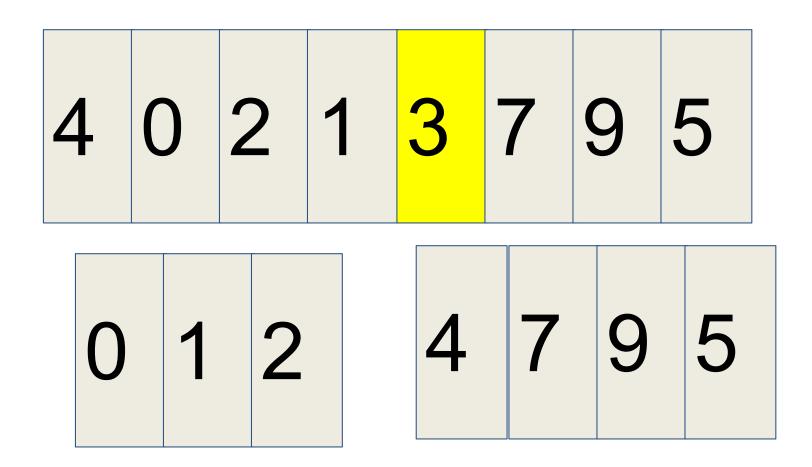
4 0 2 1 3 7 9 5

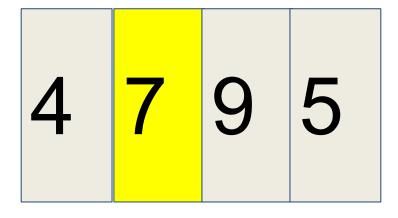
4 0 2 1 3 7 9 5





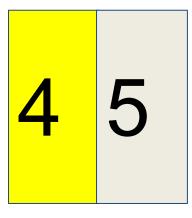






7

4 5



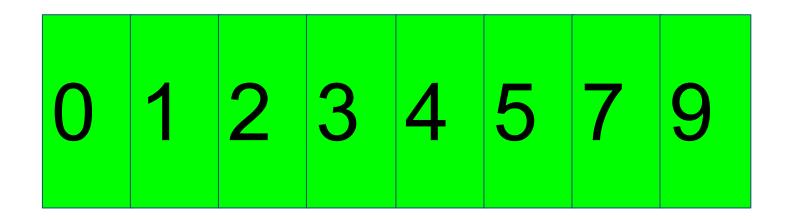
7

4 5

3

0 1 2

4 5 7 9

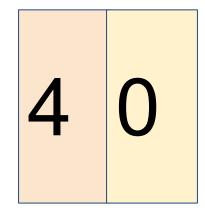


- Quicksort (idea básica)
 - Si se hace de manera ideal y perfecta, su complejidad es O(NIgN)
 - Es relativamente fácil de implementar

- MergeSort (idea básica)
 - Se llama recursivamente combinando los arrays desde 0 hasta N/2 y de N/2 hasta N
 - Si el elemento tiene 1 elemento, se asume que está ordenado
 - Formar un nuevo array tomando en cuenta los dos arrays formados

4 0 2 1 3 7 9 5

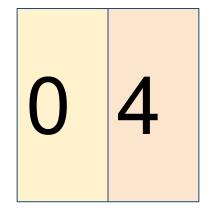
4 0 2 1



4

)

- MergeSort (idea básica)
 - Se tendrán tres arrays, A = [4], B = [0] y C que será el producto de la mezcla entre los dos
 - Si A[i] < B[j], se inserta en C[k] y se suma
 1 a k y a i
 - Se inserta en C[k] y se suma 1 a k y a j en caso contrario



2 1

2

1 2

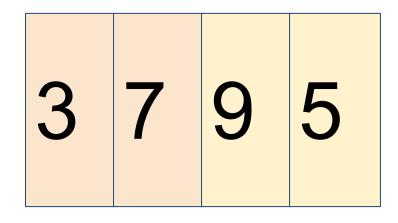
2

2 1

2

0 4 1 2

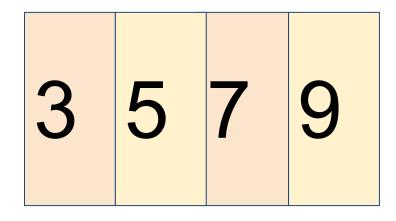
0 1 2 4



5 9

9

3 7 5 9



0 1 2 4 3 5 7 9

0 1 2 3 4 5 7 9

- C++
 - std:sort()
- Java
 - Collections.sort() -> MergeSort*
 - Arrays.sort() -> Quicksort* (para tipos primitivos)

*En realidad son variantes más eficientes

- Estructuras ordenadas nos permiten hacer búsquedas "inteligentes" sobre ellas (búsqueda binaria, tenaria, etc)
 - ¡Como los árboles binarios!
- Otros algoritmos de ordenamiento (RadixSort, BucketSort)

- Definición
- Donde aplicar
- Ejemplo

- Se utiliza cuando un problema contiene una función f monótona creciente o decreciente
- Una función es monótona creciente si para cualquier x, y con x < y tal que f(x) <= f(y). Es monótona decreciente en el caso contrario

- La idea detrás del algoritmo es ir descartando mitades donde sabemos que no podemos encontrar la respuesta
- Ej. Si queremos encontrar un mínimo

- Acotamos la función para un x mínimo y máximo dentro de f(x)
- Por cada iteración, sea mid = (Cotamin + Cotasup) / 2
- Si f(mid) > Obj, significa que nos hemos pasado, por lo tanto, Cotasup = mid
- Si f(mid) <= Obj, signifiica que hemos subestimado, por lo tanto, Cotainf = mid

La respuesta final estará en Cotainf

```
function binary_search(f, inf, sup, t):
    while sup-inf > 1
        mid = (sup+inf) / 2
        if f(mid) <= t:
            inf = mid
        else
            sup = mid
        return inf</pre>
```

- Definición
- Partes del algoritmo
- Funcionamiento
- Problemas frecuentes

Definición

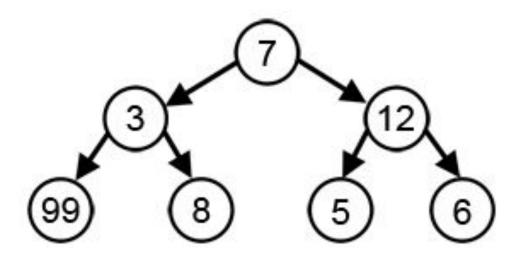
- Búsqueda eligiendo la opción más prometedora en cada paso local con la esperanza de llegar a una solución general óptima
- Rutinas muy eficientes O(n), O(n²)
- NO suelen proporcionar la solución óptima

Partes del algoritmo

- Conjunto de candidatos (C). Entradas del problema
- Función solución. Comprueba, en cada paso, si el subconjunto actual de candidatos elegidos forma una solución
- Función de selección. Informa cuál es el elemento más prometedor para completar la solución
- Función de factibilidad. Informa si a partir de un conjunto se puede llegar a una solución.
- Función objetivo. Es aquella que queremos maximizar o minimizar, el núcleo del problema

Funcionamiento

Algoritmo que busca el camino de mayor peso



SPOJ_STAMPS

- http://www.spoj.com/problems/STAMPS/
- Lucy quiere superar en número la colección de sellos de Raymond
- Para ello, pide sellos a sus amigos
- Entrada: nº de escenarios (casos de prueba), nº de sellos necesarios para alcanzar a Raymond, nº de amigos que nos dejarán sellos, lista de los sellos que nos dejará cada uno

SPOJ_STAMPS

- Conjunto de candidatos: lista de sellos que nos dejará cada amigo
- Función solución: Comprueba si hemos superado o no los sellos de Raymond
- Función de selección: Entre todos los amigos,
 escogeremos primero los que más sellos nos presten
- Función de factibilidad: ¿Tenemos suficientes sellos entre todos los amigos para superar a Raymond?
- Función objetivo: Minimizar el número de amigos necesarios para alcanzar a Raymond

SPOJ_STAMPS: Ejemplo

- Objetivo: Llegar a 100 sellos con 6 amigos (100 6)
- Lista de candidatos: 13 17 42 9 23 57
- Función solución: suma>=needed
- Función de selección: Escoger uno a uno los elementos del Array ordenado de mayor a menor
- Función de factibilidad: ¿suma<needed?
- Función objetivo: Minimizar el número de amigos necesarios para alcanzar a Raymond
- Solución (Java): https://pastebin.com/2LDxFwR9

¡Hasta la próxima semana!

Ante cualquier duda sobre el curso o sobre los problemas podéis escribirnos (copia a los cuatro)

David Morán (david.moran@urjc.es)
Juan Quintana (juandavid.quintana@urjc.es)
Sergio Pérez (sergio.perez.pelo@urjc.es)
Jesús Sánchez-Oro (jesus.sanchezoro@urjc.es)
Isaac Lozano (isaac.lozano@urjc.es)
Raúl Martín (raul.martin@urjc.es)

