

Ordenación

Fernando Bobillo

Enunciado

- **Ordenar** una lista de números enteros de modo que cada nº sea menor o igual que su sucesor en la lista ordenada



Enunciado

- **Entrada:** lista a_0, a_1, \dots, a_{n-1}
- **Salida:** reordenación $a_{\sigma(0)}, a_{\sigma(1)}, \dots, a_{\sigma(n-1)}$ tal que
$$a_{\sigma(0)} \leq a_{\sigma(1)} \leq \dots \leq a_{\sigma(n-1)}$$
donde σ es una permutación de los índices $\{0, 1, \dots, n - 1\}$
- **Ejemplo:**
 - Entrada: $\{8, 15, 42, 23, 4, 16\}$
 - Salida: $\{4, 8, 15, 16, 23, 42\}$



>: 4 8 15 16 23 42

Selección

- El algoritmo de *ordenamiento por selección (select-sort)* se basa en la búsqueda de mínimo (si el orden es ascendente)



<http://www.youtube.com/watch?v=Ns4TPTC8whw>

Idea del select-sort

- Tenemos que ordenar una lista de n elementos
- Buscamos el elemento **mínimo** de todo la lista
 - Supongamos que es el elemento $a[i]$
- Colocamos ese elemento en la **primera posición** de la lista
 - Para ello, intercambiamos $a[1]$ y $a[i]$
 - Ahora la primera posición ya está ordenada
- Buscamos el elemento mínimo de la **sublista $[2, n]$** , sea $a[j]$
- Lo colocamos en la **2^a posición** intercambiando $a[2]$ y $a[j]$
- **Repetimos** el proceso para el resto de la lista

Pseudocódigo

```
seleccion(int[] a)

para (izq = 0; hasta longitud de a - 1; de uno en uno)

    // Calcular posición del mínimo entre izq y el final
    posMin = izq;
    para (i = izq + 1; hasta longitud de a; de uno en uno)
        si a[i] < a[posMin]
            posMin = i;

    // Intercambiar los elementos en izq y posMin
    int aux = a[izq];
    a[izq] = a[posMin];
    a[posMin] = aux;
```

Ejemplo

- 1. Vector inicial

- [44 55 12 42 94 6 18 67]

- 2. Mínimo del subvector [0 , 7]: 6

- [44 55 12 42 94 6 18 67]

Intercambio de 6 y 44

- [6 55 12 42 94 44 18 67]

- 3. Mínimo del subvector [1 , 7]: 12

- [6 55 12 42 94 44 18 67]

Intercambio de 55 y 12

- [6 12 55 42 94 44 18 67]

Ejemplo

- 4. Mínimo del subvector $[2, 7]$: 18

– [6 12 55 42 94 44 18 67]

Intercambio de 55 y 18

– [6 12 18 42 94 44 55 67]

- 5. Mínimo del subvector $[3, 7]$: 42

– [6 12 18 42 94 44 55 67]

Intercambio de 42 y 42

– [6 12 18 42 94 44 55 67]

Ejemplo

- 6. Mínimo del subvector $[4, 7]$: 44

– [6 12 18 42 94 44 55 67]

Intercambio de 94 y 44

– [6 12 18 42 44 94 55 67]

- 7. Mínimo del subvector $[5, 7]$: 55

– [6 12 18 42 44 94 55 67]

Intercambio de 94 y 55

– [6 12 18 42 44 55 94 67]

Ejemplo

- 8. Mínimo del subvector $[6, 7]$: 67

– $[6 \quad 12 \quad 18 \quad 42 \quad 44 \quad 55 \quad 94 \quad 67]$

Intercambio de 94 y 67

– $[6 \quad 12 \quad 18 \quad 42 \quad 44 \quad 55 \quad 67 \quad 94]$

- 9. Vector ordenado

– $[6 \quad 12 \quad 18 \quad 42 \quad 44 \quad 55 \quad 67 \quad 94]$

Quicksort

- El ordenamiento rápido (*quicksort*) se basa en la técnica de **divide y vencerás** y en promedio es más rápido que otros



<http://www.youtube.com/watch?v=ywWBy6J5gz8>

Idea del quicksort

- Se elige un elemento de la lista de elementos llamado **pivote**
- **Recolocar los demás** elementos, de modo que a un lado del pivote queden los menores que él y a otro lado los mayores
 - En este momento, el pivote ocupa exactamente el lugar que le corresponde en la lista ordenada
- La lista queda separada en **dos sublistas**
 - Una formada por los elementos a la izquierda del pivote
 - Otra por los elementos a su derecha
- Se repite este proceso **de forma recursiva** para cada sublista mientras éstas contengan más de un elemento
- Una vez terminado, todos los elementos estarán **ordenados**

Consideraciones sobre el algoritmo

```
public static void quicksort(int[] a, int izq, int der) {  
    int i = izq;  
    int j = der;  
    ...  
}
```

- La lista de enteros se va a almacenar en un vector `a`
- El algoritmo es recursivo y en cada paso requiere conocer donde empieza y termina la sublista con la que trabajar
 - Se utilizarán dos variables enteras llamadas `izq` y `der`
- Búsqueda en la sublista de la izquierda, con la variable `i`
- Búsqueda en la sublista de la derecha, con la variable `j`
- Al final del proceso el vector `a` queda ordenado

Consideraciones sobre el algoritmo

- Se elige como **pivote** el valor situado en el centro (si hay un nº impar de elementos) o el valor más cercano (si es par)
- Las búsquedas en la sublistas de la izquierda pretenden identificar, entre aquellos números que no han sido visitados, el siguiente valor que es **mayor** que el pivote
- Las búsquedas en la sublistas de la derecha pretenden encontrar en el siguiente valor que es **menor** que él
- Si ambos se encuentran, se intercambian
- El proceso se repite hasta que no haya más intercambios

Código 1

```
public static void quicksort(int[] a, int izq, int der) {  
    int i = izq;  
    int j = der;  
    int pivote = a[(izq + der) / 2];  
    do {  
        while (a[i] < pivote)  
            i++;  
        while (a[j] > pivote)  
            j--;  
        if (i <= j) {  
            if (i < j) {  
                int aux = a[i];  
                a[i] = a[j];  
                a[j] = aux;  
            }  
            i++;  
            j--;  
        }  
    } while (i <= j);  
    if (izq < j)  
        quicksort(a, izq, j);  
    if (i < der)  
        quicksort(a, i, der);  
}
```

Código 1

```
public static void main(String[] args) {  
    Random r = new Random();  
    Scanner sc = new Scanner(System.in);  
    System.out.print("Dimensión de la lista de números: ");  
    int size = sc.nextInt();  
    int [] a = new int[size];  
    for (int i = 0; i < size; i++) {  
        int x = r.nextInt();  
        x = Math.abs(x) % 50;  
        a[i] = x;  
    }  
    System.out.println("Vector inicial");  
    for (int i = 0; i < size; i++)  
        System.out.print(a[i] + "\t");  
    quicksort(a, 0, size - 1);  
    System.out.println("\nVector ordenado");  
    for (int i = 0; i < size; i++)  
        System.out.print(a[i] + "\t");  
}
```

Ejemplo

- 1. Vector inicial

– $[44 \quad 55 \quad 12 \quad 42 \quad 94 \quad 6 \quad 18 \quad 67]$

- 2. Ordenar subvector $[0, 7]$

Pivote: 42

Intercambio: 44 y 18

– $[18 \quad 55 \quad 12 \quad 42 \quad 94 \quad 6 \quad 44 \quad 67]$

Intercambio: 55 y 6

– $[18 \quad 6 \quad 12 \quad 42 \quad 94 \quad 55 \quad 44 \quad 67]$

Llamadas recursivas: ordenar subvectores $[0, 2]$ y $[4, 7]$

Ejemplo

- 3. Ordenar subvector $[0, 2]$

– $[18 \quad 6 \quad 12 \quad 42 \quad 94 \quad 55 \quad 44 \quad 67]$

Pivot: 6

Intercambio: 18 y 6

– $[6 \quad 18 \quad 12 \quad 42 \quad 94 \quad 55 \quad 44 \quad 67]$

Llamada recursiva: ordenar subvectores $[1, 2]$

- 4. Ordenar subvector $[1, 2]$

– $[6 \quad 18 \quad 12 \quad 42 \quad 94 \quad 55 \quad 44 \quad 67]$

Pivot: 18

Intercambio: 18 y 12

– $[6 \quad 12 \quad 18 \quad 42 \quad 94 \quad 55 \quad 44 \quad 67]$

Ejemplo

- 5. Ordenar subvector [4 , 7]

– [6 12 18 42 94 55 44 67]

Pivote: 55

Intercambio: 94 y 44

– [6 12 18 42 44 55 94 67]

Llamada recursiva: ordenar subvector [6, 7]

- 6. Ordenar subvector [6 , 7]

– [6 12 18 42 44 55 94 67]

Pivote: 94

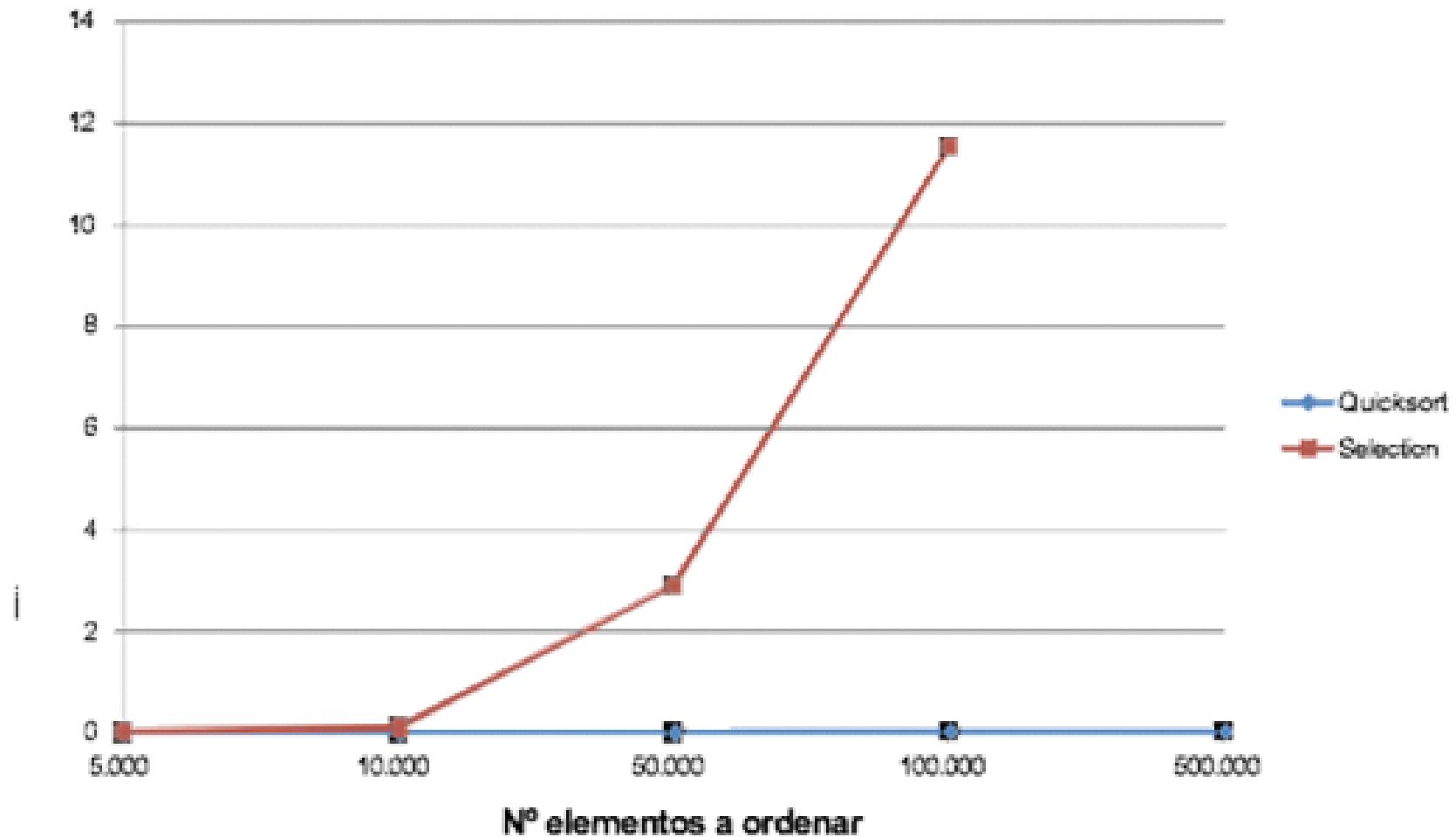
Intercambio: 94 y 67

– [6 12 18 42 44 55 67 94]

Comparación de algoritmos

Name	Best	Average	Worst	Memory	Stable
Bubble sort	n	n^2	n^2	1	Yes
Selection sort	n^2	n^2	n^2	1	No
Insertion sort	n	n^2	n^2	1	Yes
Merge sort	$n \log n$	$n \log n$	$n \log n$	worst case is n	Yes
In-place merge sort	—	—	$n (\log n)^2$	1	Yes
Quicksort	$n \log n$	$n \log n$	n^2	$\log n$ on average, worst case is n	typical in-place sort is not stable;
Heapsort	$n \log n$	$n \log n$	$n \log n$	1	No

Comparación de algoritmos



Código completo en Java



¡TU TURNO!