

Práctica 1:Eficiencia

Doble Grado en Ingeniería Informática y Matemáticas

EJERCICIO 3

- Hardware usado:
 - CPU: Cuádruple núcleo Intel® Core™ i5-2430M CPU
 - Velocidad de reloj: 2.40GHz
 - Memoria RAM: 5,8 GiB
- Sistema operativo:
 - elementary OS 0.3 Freya (64-bit)

EXPLICACIÓN DEL ALGORITMO

```
1 #include <iostream>
2 #include <ctime>    // Recursos para medir tiempos
3 #include <cstdlib>  // Para generación de números pseudoaleatorios
4
5 using namespace std;
6
7 int operacion(int *v, int n, int x, int inf, int sup) {
8     int med;
9     bool enc=false;
10    while ((inf<sup) && (!enc)) {
11        med = (inf+sup)/2;
12        if (v[med]==x)
13            enc = true;
14        else if (v[med] < x)
15            inf = med+1;
16        else
17            sup = med-1;
18    }
19    if (enc)
20        return med;
21    else
22        return -1;
23 }
```

```
*****
* v = puntero simple que actúa como “array”.      *
* n = tamaño de v.                                *
* x = elemento buscado.                            *
* inf = posición mínima de búsqueda.                *
* sup = posición máxima de búsqueda.                *
* Luego [inf, sup] es el intervalo de búsqueda    *
*****
```

La función `operacion(int *v, int n, int x, int inf, int sup)` utiliza un algoritmo de búsqueda de x , el cual recorre el vector pasado como parámetro y cesa la búsqueda si se encontrase dicho elemento, devolviendo la posición donde se localiza o -1 en caso contrario. Para ello se crea la variable *med* de enteros y *enc* de valores booleanos, iniciándola a “false” para que entre en el *while*, el cual está condicionado a que *inf* sea menor estricto que *sup*, para no recorrer el vector más de una vez, y a que no se haya encontrado el elemento x en dicho vector (!*enc*).

Para recorrer el vector se comprueba que en la posición situada a igual distancia de *inf* que de *sup* (*med*) se encuentre x , de ser así nos saldríamos del bucle y la función devolvería la posición en la que se localiza dicho elemento. Si esto no ocurriese, se cambia el valor de *inf* por *med*+1, si el elemento que se halla en la posición *med* del vector *v* es menor que x , y *sup* por *med*-1, si es mayor. En el caso de que se recorra todo el vector *v* y no se encuentre el elemento buscado se devuelve el valor -1.

EFICIENCIA TEÓRICA

Línea 9: 1 Operaciones elementales (OE) (asignación)

Línea 10: 3 OE (comparación $inf < sup$, comprobación !*enc*, operación &&)

Línea 11: 3 OE (suma, división, asignación)

Línea 12: 2 OE (acceso al elemento *v[med]*, comparacion *v[med]==x*)

Línea 13: 1 OE (asignación)

Línea 14: 2 OE (acceso al elemento *v[med]*, comparacion *v[med]<x*)

Línea 15: 2 OE (incremento, asignación)

Línea 18: 2 OE (disminución, asignación)

Línea 19: 1 OE (comprobación *enc*)

Línea 20: 1 OE (devolución)

Línea 22: 1 OE (devolución)

$$T(n) = 1 + \sum_{i=0}^{n-1} (3 + 3 + 2 + \max(1, 2 + \max(2, 2))) + 1 + \max(1, 1) = 1 + \sum_{i=0}^{n-1} 12 + 2 = 3 + 12n$$

EFICIENCIA EMPÍRICA

Compilamos con `g++ ejercicio_desc.cpp -o ejercicio_desc` y mostramos la gráfica de los datos de `tiempo_desc.dat`, hallados con `ejecuciones_desc.bash` con gnuplot.

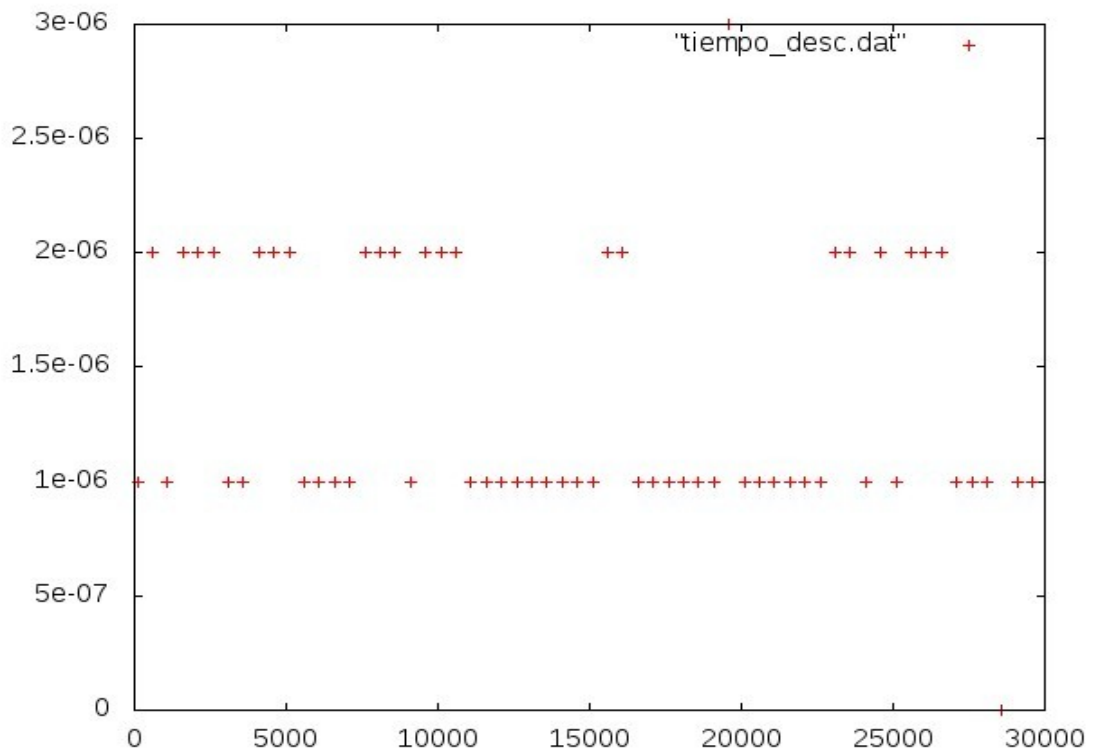
```
#ejecuciones_desc.bash
```

```
#!/bin/bash
```

```
inicio=100
fin=30000
incremento=500
ejecutable=ejercicio_desc
salida=tiempo_desc.dat

i=$((inicio))
echo > $salida
while [ $i -le $fin ]
do
    echo Ejecución tam = $i
    echo `./$ejecutable $i` >> $salida
    i=$((i+incremento))
done
```

Siendo la gráfica la siguiente:



Los recursos de ctime no tienen tanta precisión como fuese deseable para estas tareas. En estas situaciones podemos ejecutar el mismo algoritmo muchas veces y dividir el tiempo total de ejecución por el número de ejecuciones.