1-10-2013

Reto 1

Estructura de Datos



Juan José Montero Parodi Vicente Martínez Rodríguez

Ejercicio 2:

```
int x=0; O(1)
int i,j,k,n; O(1)
for(i=1; i<=n; i+=4) O(n/4)
for(j=1; j<=n; j+=[n/4]) O(4)
for(k=1; k<=n; k*=2) O(n * log_2 n)
x++; O(1)
```

Las operaciones de las líneas 1,2 y 6 son operaciones elementales, por tanto son O(1).

La operación de la línea 3 sería lineal (O(n)) si fuera i++, como en cada iteración es i+=4, hace ¼ menos de iteraciones, por lo tanto: n/4 iteraciones.

La operación de la línea 4 es una constante, ya que el número de iteraciones es igual al número que divide a n. Esto es claro ya que en la primera iteración n vale n/4, en la segunda n/2, en la tercera (3*n)/4 y en la cuarta n; y finaliza el bucle.

En la línea 5 observamos que el bucle incrementa exponencialmente, es decir, la primera iteración vale 1, la segunda 2, la tercera 4, la cuarta 8, la quinta 16... hasta n. Por tanto, la eficiencia de ese bucle es $n*log_2n$.

Por tanto la eficiencia del programa es:

```
O(1) + O(1) + O(n/4)*O(4)*O(n * log_2 n)*O(1)
```

Simplificando:

 $O(n*(n*log_2n))$

Por tanto, la eficiencia es:

 $O(n^2 * log_2 n)$

Ejercicio 3:

Suponiendo que n tiende a infinito:

$$2^{100} < \sqrt{n} < n + 100 < \mathsf{nlog}(n^2) < \mathsf{nloglog}(n^2) < \frac{n^4}{(n^2 + 1)} < n^3 + 1 < 3^{\log(n)} < 3^n$$