



Algorítmica
Grado en Ingeniería Informática

Prácticas: Sesión 2
Propiedades de órdenes de eficiencia y
resolución de ecuaciones recursivas

Propiedades de los órdenes de eficiencia

1. Demostrar lo siguiente:

- a) $f(n) \in \theta(g(n)) \Leftrightarrow g(n) \in \theta(f(n))$
- b) $f(n) \in O(g(n)) \Leftrightarrow g(n) \in \Omega(f(n))$
- c) $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} \in \mathbb{R}^+ \rightarrow f(n) \in \theta(g(n))$
- d) $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} \rightarrow 0 \Rightarrow f(n) \in O(g(n)) \wedge f(n) \notin \theta(g(n))$
- e) $\theta(f^2(n)) \equiv \theta(f(n))^2$
- f) $\sum_{i=1}^n i^k \in \theta(n^{k+1}) \forall k \in \mathbb{N}$
- g) $\log_a n \in \theta(\log_b n) \forall a, b > 1$
- h) $\sum_{i=1}^n i^{-1} \in \theta(\log_2 n)$

2. Encontrar el menor entero k tal que $f(n) \in O(n^k)$ para:

- a) $f(n) = 13n^2 + 4n - 73$
- b) $f(n) = \frac{1}{n+1}$
- c) $f(n) = (n-1)^3$



$$\begin{aligned} \text{d)} \quad f(n) &= \frac{n^3 + 2n - 1}{n + 1} \\ \text{e)} \quad f(n) &= \sqrt{n^2 - 1} \end{aligned}$$

3. Indicar la veracidad o falsedad (incluyendo prueba de demostración) de:

a) $2^{n+1} \in O(2^n)$ b) $O((n+1)!) \equiv O(n!)$ c) $\forall f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+, f(n) \in O(n) \Rightarrow 2^{f(n)} \in O(2^n)$

Cálculo de eficiencia

1. Calcule la eficiencia de los siguientes algoritmos:

a)

```
void DesglosaParesImpares(const int original[], int nOriginal,
                           int pares[], int & nPares,
                           int impares[], int & nImpares) {

    int i;

    // Inicialmente, pares e impares no tienen componentes utiles
    nPares = 0;
    nImpares = 0;

    for (i = 0; i < nOriginal; i++) {

        if (original[i] % 2 == 0) {
            pares[nPares] = original[i];
            nPares++;
        } else {
            impares[nImpares] = original[i];
            nImpares++;
        }
    }
}
```

b)

```
void Multiplica(double **A, double **B, int n, int k, int m, double **C) {  
    for (int i= 0; i<n; i++) {  
        for (int j= 0; j<m; j++) {  
            C[i][j]= 0;  
            for (int h= 0; h<k; h++)  
                C[i][j]+= A[i][h]*B[h][j];  
        }  
    }  
}
```

c)

```
1 void QuickSort(int* v, int ini, int fin) {  
2  
3     int pospivot;  
4     if(ini < fin){  
5         pospivot= pivotar(v, ini, fin);  
6         QuickSort(v, ini, pospivot-1);  
7         QuickSort(v, pospivot+1, fin);  
8     }  
9 }  
1 int pivotar(int *v, int ini, int fin) {  
2     int i= ini, j= fin, aux, pivote;  
3  
4     pivote= v[ini];  
5     do { i++; } while (v[i]<=pivote && i<=fin);  
6     do { j--; } while (v[j]>pivote);  
7     while (i<j) {  
8         aux=v[i]; v[i]=v[j]; v[j]=aux;  
9         do { i++; } while (v[i]<=pivote && i<=fin);  
10        do { j--; } while (v[j]>pivote);  
11    }  
12    aux=v[ini]; v[ini]=v[j]; v[j]=aux;  
13    return j;  
14 }
```



d)

```
73 int fibonacciIteracion (int n){
74
75     int f, fn_1=0, fn_2=0;
76
77     if (n<=1) return n;
78     else{
79         fn_1=1;
80         fn_2=0;
81
82         for (int i = 2; i<=n; i++) {
83             f= fn_1+fn_2;
84             fn_2 = fn_1;
85             fn_1 = f;
86         }
87     }
88     return f;
89 }
```

e)

```
int maximo(int v[], int n) {
    int resul, aux;
    if (n==0) resul= v[0];
    else {
        aux= maximo(v, n-1);
        if (aux>v[n]) resul= aux;
        else resul= v[n];
    }
    return resul;
}
```

f)

```
long ejemplo2 (int n) {
    int i, j, k;
    long total = 0;

    for (i = 1; i < n; i++)
        for (j = i+1; j <= n; j++)
            for (k = 1; k <= j; k++)
                total += k*i;
    return total;
}
```

g)

```
double ElevarDyV(double r, int n) {  
    if (n==0) return 1;  
    else if (n==1) return r;  
    else {  
        double subsolucion= ElevarDyV(r, n/2);  
        if (n%2 == 0)  
            return subsolucion*subsolucion;  
        else return r*subsolucion*subsolucion;  
    }  
}
```

h)

```
int BuscarBinario(double *v, const int ini, const int fin,  
                 const double x) {  
    int centro;  
    if (ini>fin) return -1;  
  
    centro= (ini+fin)/2;  
    if (v[centro] == x) return centro;  
    if (v[centro]>x) return BuscarBinario(v, ini, centro-1, x);  
    return BuscarBinario(v, centro+1, fin, x);  
}
```

i)

```
double Seleccion(double *v, const int ini, const int fin, const int i) {  
    if (ini == fin) return v[ini];  
    int posPivote= pivotar(v, ini, fin);  
    if (posPivote == i) return v[posPivote];  
    if (posPivote > i) return Seleccion(v, ini, posPivote-1, i);  
    return Seleccion(v, posPivote+1, fin, i);  
}  
  
int pivotar(double *v, const int ini, const int fin) {  
    double pivote= v[ini], aux;  
    int i= ini+1, j= fin;  
  
    while (i<=j) {  
        while (v[i]<pivote && i<=j) i++;  
        while (v[j]>=pivote && j>=i) j--;  
  
        if (i<j) {  
            aux= v[i]; v[i]= v[j]; v[j]= aux;  
        }  
    }  
  
    if (j>ini) {  
        v[ini]= v[j]; v[j]= pivote;  
    }  
    return j;  
}
```



Resolución de recurrencias

1. Indique el orden de eficiencia de algoritmos recursivos cuya ecuación en recurrencias es:

- a) $T(n) = T(n-1) + T(n-2)$
- b) $T(n) = 5T(n-1) - 8T(n-2) + 4T(n-3)$
- c) $T(n) = 2T(n-1) + 1$
- d) $T(n) = 2T(n-1) + n$
- e) $T(n) = 2T(n-1) + n + 2^n$
- f) $T(n) = 4T(n/2) + n$
- g) $T(n) = 4T(n/2) + n^2$
- h) $T(n) = 2T(n/2) + n \cdot \log(n)$
- i) $T(n) = 3T(n/2) + c \cdot n$
- j) $T(n) = 2T(n/2) + \log(n)$
- k) $T(n) = 5T(n/2) + (n \cdot \log(n))^2$
- l) $T(n) = T(n/2) \cdot T^2(n/4)$