## Universidad Rey Juan Carlos Ingeniería Técnica en Informática de Gestión

## Asignatura: Estructuras de Datos y de la Información

## **HOJA DE PROBLEMAS Nº 2: Complejidad de Algoritmos**

Estudio de la complejidad (tiempo de ejecución en el peor caso) de algoritmos.

1) Calcular la complejidad de los siguientes trozos de algoritmos en función de *n*.

```
a) x := 0;
  PARA i DESDE 1 HASTA n HACER
      PARA j DESDE 1 HASTA n HACER
        PARA k DESDE 1 HASTA n HACER
           x := x + 1;
b) x := 0;
  SI (n MOD 2 \neq 0) ENTONCES
       PARA i DESDE 1 HASTA n HACER
              PARA j DESDE 1 HASTA i HACER
                    x := x + 1;
  SI NO
        X := -1;
c) x := 0;
   PARA i DESDE 1 HASTA n HACER
       PARA j DESDE 1 HASTA n<sup>2</sup> HACER
           PARA k DESDE 1 HASTA n<sup>3</sup> HACER
             x := x + 1;
d) x := 0;
   PARA i DESDE 1 HASTA n HACER
       PARA j DESDE 1 HASTA i HACER
           PARA k DESDE j HASTA n HACER
             x := x + 1;
```

2) Algoritmo iterativo para hallar el máximo de un vector *v* con *n* elementos.

```
máximo := v(1);
PARA i DESDE 2 HASTA n HACER
SI v(i)>máximo ENTONCES máximo := v(i)
```

3) Algoritmo para ordenar de menor a mayor un vector *v* con *n* elementos (ordenación por selección). (se supondrá que la operación *Intercambiar* tiene un tiempo de ejecución constante).

```
PARA i DESDE 1 HASTA n-1 HACER
    pmin := i;
    PARA j DESDE i+1 HASTA n HACER
        SI v(j) < v(pmin) ENTONCES pmin := j;
    Intercambiar(v(i), v(pmin));</pre>
```

4) Algoritmo para ordenar de menor a mayor un vector *v* con *n* elementos (ordenación por el método de inserción).

5) Algoritmo para ordenar de menor a mayor un vector *v* con *n* elementos (ordenación por el método de la burbuja). (se supondrá que la operación *Intercambiar* tiene un tiempo de ejecución constante).

6) Algoritmo para buscar secuencialmente un elemento en un vector v con n elementos.

```
FUNCIÓN Buscar (v:TipoVecor; buscado:TipoElemento) DEVUELVE Booleano
i := 1;
MIENTRAS (i<=n) Y (v(i)/=buscado) HACER
i := i + 1;
DEVOLVER i<=n;</pre>
```

7) Algoritmo iterativo para buscar un elemento en un vector ordenado v con n elementos mediante búsqueda binaria.

8) Algoritmo recursivo para buscar un elemento en un vector ordenado v con n elementos mediante búsqueda binaria.

```
FUNCIÓN Pertenece(v:TipoVector; comienzo, final: TipoPosicion;
    buscado:TipoElemento) DEVUELVE Booleano

SI comienzo = final ENTONCES
    DEVOLVER v(comienzo) = buscado;
SI NO
    medio := (comienzo + final) DIV 2;
SI buscado = v(medio) ENTONCES
    DEVOLVER CIERTO
SI NO
    SI buscado < v(medio) ENTONCES
    DEVOLVER Pertenece(v,comienzo,medio-1,buscado)
SI NO
    DEVOLVER Pertenece(v,medio+1,final,buscado)</pre>
```

9) Algoritmo iterativo para hallar el factorial de un número natural n

```
fact := 1;
PARA i DESDE 1 HASTA n HACER
  fact := fact * i;
```

10) Algoritmo recursivo para hallar el factorial de un número natural n

11) Algoritmo para hallar el n-ésimo elemento de la sucesión de Fibonacci

La sucesión de Fibonacci se define, para números naturales, de la siguiente forma:

$$\operatorname{Fibonacci}(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n \leq 1 \\ \operatorname{Fibonacci}(n-1) + \operatorname{Fibonacci}(n-2) & \text{e.o.c} \end{cases}$$

Un algoritmo para calcular el *n*-ésimo término de la sucesión es el siguiente:

```
SI n<=1 ENTONCES
  fib_n := 1;
SI NO
  fib_menor := 1;
  fib_mayor := 1;
PARA i DESDE 2 HASTA n HACER
      aux := fib_menor;
      fib_menor := fib_mayor;
      fib_mayor := aux + fib_mayor;
      fib_n := fib_mayor;</pre>
```