



Metodología de la Programación
Grado en Ingeniería Informática
Guión de Prácticas

RECURSIVIDAD

Objetivos

- Aprender a resolver problemas de forma recursiva.
- Dominar los métodos de transformación de algoritmos recursivos.

En las prácticas de este tema, el alumno deberá:

- Diseñar un subalgoritmo recursivo para todos los problemas del bloque I que se presentan a continuación.
- Implementar en C los subalgoritmos recursivos del bloque I.
- Obtener, para todos los problemas del bloque II, una función recursiva final equivalente a la función recursiva que se presenta y las correspondientes soluciones iterativas, detallando todos los pasos en cada una de las transformaciones, siguiendo los métodos de transformación explicados en la teoría de la asignatura.
- Implementar en C las versiones recursivas e iterativas del paso anterior.

BLOQUE I - Implementación de subalgoritmos recursivos

- 1.- Diseñe una función recursiva que calcule el Máximo Común Divisor de dos números a y b utilizando el algoritmo de Euclides.
- 2.- Si $conj(n,k)$ representa la cantidad de diferentes conjuntos de k personas que pueden formarse, dadas n personas entre las cuales elegir. Por ejemplo, $conj(4,3) = 4$, porque dadas cuatro personas A, B, C y D hay cuatro conjuntos posibles de tres personas: ABC, ABD, ACD y BCD. En general se cumple la siguiente relación:
 $conj(n,k) = conj(n-1,k) + conj(n-1,k-1)$

Diseñe una función recursiva para calcular $conj(n,k)$ para $n,k \geq 1$.

- 3.- Diseñe una función recursiva que calcule el producto de dos números mediante la multiplicación rusa.
- 4.- Dado un vector n de enteros, se dice que un elemento del vector es elemento mayoritario si este entero aparece estrictamente más de $n/2$ veces en dicho vector. Diseñe un algoritmo que determine de forma recursiva si el vector $A[1..n]$ contiene un elemento mayoritario y la primera posición que ocupa.

- 5.- Diseñe una función recursiva que calcule la función de Ackermann para dos valores cualesquiera m y n .
- 6.- Dados dos vectores A y B de n y m elementos enteros, respectivamente, cumpliéndose que $n \geq m$, que ningún elemento se repite y que están ordenados crecientemente, diseñe una función recursiva que determine si todos los elementos de B están contenidos en A .
- 7.- Diseñe un algoritmo que calcule de forma recursiva la suma de todos los elementos i de un vector A de n enteros que cumplen la siguiente propiedad:

$$1 \leq i \leq \left(\frac{n}{2}\right) - 1 : A[i] > A[2*i] \wedge A[i] > A[2*i+1]$$

- 8.- En un vector de enteros se genera un «cambio de tendencia» cuando dada una secuencia creciente o decreciente de números que ocupan posiciones consecutivas del vector, el elemento que le sucede es inferior o superior, respectivamente. Dado un vector de N enteros, diseñe una función recursiva que calcule el número de «cambios de tendencia» que contiene dicho vector.
- 9.- Dado un conjunto de N puntos en el plano, diseñe una función recursiva que encuentre el par de puntos con distancia mínima y devuelva dicho valor.
- Nota.- Puede basarse en el teorema de Pitágoras.

BLOQUE II – Transformación de subalgoritmos recursivos

Se supone la existencia del tipo *Vect* definido como: **vector**[N] de entero: *Vect*

- 10.- entero **función** fun(E *Vect*: x , E entero: n E entero: i)
 { $x = A[1..n] \wedge n \geq 0 \wedge 0 \leq i \leq n$ }
inicio
 si $i=0$ **entonces**
 devolver 0
 si_no
 devolver $x[i] + \text{fun}(x, n, i-1)$
 fin_si
 {devuelve la suma de los i primeros elementos del vector}
fin_función

11.- entero **funcion** fun (E Vect: x, E Vect: y, E Vect: z, E entero: n, E entero: i)
 $\{x = A[1..n] \wedge y = B[1..n] \wedge z = C[1..n] \wedge 1 \leq i \leq n\}$

inicio

si $i = n$ **entonces**

devolver $x[i] * y[i] + y[i] * z[i]$

si_no

devolver $x[i] * y[i] + y[i] * z[i] + 5 * \text{fun}(x, y, z, n, i+1)$

fin_si

{devuelve $\sum_{\alpha=i}^n (x[\alpha] * y[\alpha] + y[\alpha] * z[\alpha]) * 5^{\alpha-i}$ }

fin_función

12.- entero **funcion** fun (E Vect: x, E Vect: y, E entero: n, E entero: i)
 $\{x = A[1..n] \wedge y = B[1..n] \wedge 1 \leq i \wedge i \leq n\}$

inicio

si $i > n$ **entonces**

devolver 1

si_no

devolver $(6 * x[i] + 6 * y[i]) * \text{fun}(x, y, n, i+1)$

fin_si

{devuelve $\prod_{\alpha=i}^n 6 * (x[\alpha] + y[\alpha])$ }

fin_función

13.- real **funcion** fun (E Vect: x, E Vect: y, E entero: n, E entero: i)
 $\{x = A[1..n] \wedge y = B[1..n] \wedge 1 \leq i \leq n\}$

inicio

si $i = n$ **entonces**

devolver $3 * x[i] * y[i]$



si_no

devolver $3 * x[i] * y[i] + \square * \text{fun}(x, y, n, i+1)$

fin_si

{devuelve $\sum_{\alpha=i}^n \frac{i!}{\alpha!} (3 * x[\alpha] * y[\alpha])$ }

fin_función