

# Recursividad

## Guión de prácticas

---

### 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:

- o Diseñar un subalgoritmo recursivo para todos los problemas del bloque I que se presentan a continuación.
- o Implementar en C los subalgoritmos recursivos del bloque I.
- o 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.
- o Implementar en C las versiones recursivas e iterativas del paso anterior.

### Bloque I - Implementación de subalgoritmos recursivos

1. Diseñe una función recursiva que calcule la  $i$ -ésima cifra de un entero  $n$ . No se debe hacer uso de un vector.  
Implemente dicha función en C.
2. Diseñe una función que localice de forma recursiva, en la misma pasada, el máximo y el mínimo de un vector dado no vacío.  
Implemente dicha función en C.
3. Diseñe una función recursiva que devuelva el producto escalar de dos vectores de  $n$  elementos enteros,  $n \geq 0$ .  
Implemente dicha función en C.

4. Dado un vector ordenado crecientemente  $A[1..n]$ , siendo  $n \geq 1$ , diseñe una función recursiva que calcule la longitud de la escalera más larga, es decir, la longitud de la secuencia más larga de valores consecutivos que se encuentre en  $A$ .

Implemente dicha función en C.

5. Diseñe una función recursiva que determine si en un vector  $A$  de  $n$  enteros existen dos parejas consecutivas de elementos tales que sus sumas sean idénticas.

Implemente dicha función en C.

6. Dado un vector  $A$  de  $n$  enteros, diseñe una función recursiva que determine si el vector cumple la siguiente propiedad:

$$1 < i \leq \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor : A[i] = \sum_{\alpha=1}^{i-1} A[\alpha] \cdot A[n - \alpha + 1]$$

Implemente dicha función en C.

7. Diseñe una función recursiva que devuelva cuántos elementos de una matriz  $A$  de  $n \times m$  elementos enteros cumplen que es mayor que el resto de los elementos de su fila y menor que el resto de elementos de su columna o viceversa, es decir, es menor que el resto de los elementos de su fila y mayor que el resto de los elementos de su columna.

Implemente dicha función en C.

8. Dado un vector  $A[1..n]$  de  $n$  enteros estrictamente positivos, siendo  $n \geq 1$ , diseñe una función recursiva que obtenga el número de parejas  $(j, k)$  que cumplan:

$$1 \leq j, k \leq n : \sum_{\alpha=1}^j A[\alpha] = \sum_{\beta=k}^n A[\beta]$$

Implemente dicha función en C.

9. Diseñe en pseudocódigo un procedimiento recursivo que reciba como parámetro un valor  $n$  y genere una matriz simétrica  $M$ , de esa dimensión, cuya triangular inferior se forma de la siguiente manera:

- Comienza con el número 1 en la primera fila.
- Cada nueva fila comienza con el último elemento de la fila anterior.
- Los restantes elementos de esa nueva fila se generan cada uno como la suma del elemento de la columna anterior y el elemento de columna y fila anteriores.
- Repetir pasos 2 y 3 hasta el valor la fila  $n$ -ésima.

Un ejemplo para  $n = 5$  generaría la triangular inferior:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 5 & 0 & 0 \\ 5 & 7 & 10 & 15 & 0 \\ 15 & 20 & 27 & 37 & 52 \end{pmatrix}$$

Teniendo en cuenta que se solicita una matriz simétrica, la función devolvería la siguiente matriz:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 & 5 & 15 \\ 1 & 2 & 3 & 7 & 20 \\ 2 & 3 & 5 & 10 & 27 \\ 5 & 7 & 10 & 15 & 37 \\ 15 & 20 & 27 & 37 & 52 \end{pmatrix}$$

Implemente dicho procedimiento en C.

## Bloque II - Transformación de subalgoritmos recursivos

10. Utilizando las técnicas de transformación estudiadas, obtenga (detallando todos los pasos) una versión recursiva final equivalente a la siguiente función recursiva no final, así como las correspondientes versiones iterativas a partir de cada una de las versiones recursivas:

```
//Cabecera: entero sumaVect_rec(E Vect: x, E entero: n, E entero: i)
//Precondición:  $x = A[1..n] \wedge n > 0 \wedge 0 \leq i \leq n$ 
//Postcondición: devuelve el valor  $\sum_{\alpha=1}^i x[\alpha]$ 
```

```
entero: función sumaVect_rec(E Vect: x, E entero: n, E entero: i)
inicio
    si  $i = 0$  entonces
        devolver 0
    si_no
        devolver  $x[i] + \text{sumaVect\_rec}(x, n, i - 1)$ 
    fin_si
fin_función
```

11. Utilizando las técnicas de transformación estudiadas, obtenga (detallando todos los pasos) una versión recursiva final equivalente a la siguiente función recursiva no final, así como las correspondientes versiones iterativas a partir de cada una de las versiones recursivas:

```
//Cabecera: entero sumVects_rec(E Vect: x, E Vect: y, E entero: n, E entero: i)
//Precondición:  $x = A[1..n] \wedge y = B[1..n] \wedge i \leq n \wedge i \geq 1 \wedge n > 0$ 
//Postcondición: devuelve el valor  $\sum_{\alpha=i}^n \frac{\alpha!}{i!} (x[\alpha] \cdot y[n - \alpha + 1])$ 
```

```
entero: función sumVects_rec(E Vect: x, E Vect: y, E entero: n, E entero: i)
inicio
    si  $i = n$  entonces
        devolver  $x[i] \cdot y[n - i + 1]$ 
    si_no
        devolver  $x[i] \cdot y[n - i + 1] + (i + 1) \cdot \text{sumVects\_rec}(x, y, n, i + 1)$ 
    fin_si
fin_función
```

12. Utilizando las técnicas de transformación estudiadas, obtenga (detallando todos los pasos) una versión recursiva final equivalente a la siguiente función recursiva no final, así como las correspondientes versiones iterativas a partir de cada una de las versiones recursivas:

//Cabecera: entero prodSum\_rec(E Vect:  $x$ , E Vect:  $y$ , E entero:  $n$ , E entero:  $i$ )  
 //Precondición:  $x = A[1..n] \wedge y = B[1..n] \wedge 1 \leq i \leq n + 1 \wedge n > 0$   
 //Postcondición: devuelve el valor  $\prod_{\alpha=i}^n 6 \cdot (x[\alpha] + y[\alpha])$

entero: **función** prodSum\_rec(E Vect:  $x$ , E Vect:  $y$ , E entero:  $n$ , E entero:  $i$ )  
**inicio**  
     **si**  $i > n$  **entonces**  
         **devolver** 1  
     **si\_no**  
         **devolver**  $(6 \cdot x[i] + 6 \cdot y[i]) \cdot \text{prodSum\_rec}(x, y, n, i + 1)$   
     **fin\_si**  
**fin\_función**

13. Utilizando las técnicas de transformación estudiadas, obtenga (detallando todos los pasos) una versión recursiva final equivalente a la siguiente función recursiva no final, así como las correspondientes versiones iterativas a partir de cada una de las versiones recursivas:

//Cabecera: entero prodVects\_rec(E Vect:  $x$ , E Vect:  $y$ , E entero:  $n$ , E entero:  $i$ )  
 //Precondición:  $x = A[1..n] \wedge y = B[1..n] \wedge i \leq n + 1 \wedge i \geq 1 \wedge n > 0$   
 //Postcondición: devuelve el valor  $\sum_{\alpha=i}^n 3^{\alpha-i} (x[\alpha] \cdot y[n - \alpha + 1])$

entero: **función** prodVects\_rec(E Vect:  $x$ , E Vect:  $y$ , E entero:  $n$ , E entero:  $i$ )  
**inicio**  
     **si**  $i = n + 1$  **entonces**  
         **devolver** 0  
     **si\_no**  
         **devolver**  $x[i] \cdot y[n - i + 1] + 3 \cdot \text{prodVects\_rec}(x, y, n, i + 1)$   
     **fin\_si**  
**fin\_función**

**NOTA.-** Se supone la existencia del tipo Vect definido como:

vector[ $N$ ] de entero: Vect, siendo  $n \leq N$ .