



Nº matrícula: \_\_\_\_\_ Nombre: \_\_\_\_\_

Apellidos: \_\_\_\_\_

**Problema.** Dado un *array* de números enteros, encontrar la longitud del subarray<sup>1</sup> ordenado más largo. Ejemplo:

0	1	2	3	4	5	6	7	8
2	1	3	2	2	4	4	15	1

En este ejemplo, la longitud del *subarray* ordenado más largo es 5 (*subarray* 2, 2, 4, 4 y 15).

Diseñar un algoritmo basado en *Programación Dinámica*<sup>2</sup> con complejidad<sup>3</sup>  $O(N)$  (donde  $N$  es el tamaño del *array*) que devuelva la longitud del *subarray* pedido.

- a) Define la entrada, la salida y la semántica de las funciones sobre las que estará basado el algoritmo de programación dinámica.

Dado el vector  $v$  de longitud  $n$ , definimos las dos siguientes funciones:

**Max\_Total(i):** Longitud mayor de los subarrays ordenados comprendidos entre las posiciones  $0 \dots i$ .

**Max\_End(i):** Longitud mayor de los subarrays ordenados que empiezan en algún entre  $0 \dots i$  y terminan en  $i$ .

**Entrada:**  $i \in \{0 \dots n-1\}$ . El valor  $i=0$  hace referencia a la posición 0 del array.

**Salida:** valor entero en el rango  $\{1 \dots n\}$  (indica la longitud mayor).

- b) Expresa recursivamente las funciones anteriores

Si  $i=0$

$\text{Max\_End}(0)=1$

$\text{Max\_Total}(0)=1$

Si  $i>0$

$\text{Max\_End}(i) = 1$  si  $v[i-1]>v[i]$

$\text{Max\_End}(i) = 1+\text{Max\_End}(i-1)$  si  $v[i-1]\leq v[i]$

$\text{Max\_Total}(i) = \max\{\text{Max\_Total}(i-1), \text{Max\_End}(i)\}$

<sup>1</sup> Dado  $v$  un array de longitud  $N$  y  $w$  un array de longitud  $M \leq N$ . Decimos que  $w$  es un subarray de  $v$  si y solo si  $\exists k \in \{0, \dots, N-M\}$  tal que  $\forall i \in \{0, \dots, M-1\} v[k+i]=w[i]$ .

<sup>2</sup> Desarrollar un algoritmo que no esté basado en la estrategia Programación Dinámica conllevará una puntuación de 0 en todo el problema 2.

<sup>3</sup> Desarrollar un algoritmo que no tenga complejidad  $O(N)$  conllevará una puntuación de 0 en todo el problema 2.

- c) Implementa el algoritmo basado en *Programación Dinámica* con complejidad en memoria  $O(1)$ .

`int longMaxSubArrayOrdenado(int[] vector)`

```
int longMaxSubArrayOrdenado(int[] vector){
    int max_end=1;
    int max_total=1;
    for (int i=1;i<vector.length; i++)
        if (vector[i-1]>vector[i]) max_end = 1;
        else max_end = max_end + 1;

    max_total=Math.max(max_end, max_total);
}
return max_total;
}
```