



**1.- [8 puntos]** Se quiere diseñar un algoritmo recursivo que resuelva el siguiente problema:  
“Dada una matriz  $A[1..n][1..n]$  de enteros, siendo  $n \geq 1$ , diseñar una función recursiva que determine si todos los elementos por encima de la diagonal principal son pares y todos los elementos por debajo de la diagonal principal son impares.” Ejemplos:

$$A[1..3][1..3] = \begin{bmatrix} 0 & 4 & 2 \\ 5 & 5 & 6 \\ 1 & 3 & 8 \end{bmatrix} \quad \text{retornará VERDADERO}$$

$$A[1..3][1..3] = \begin{bmatrix} 0 & 4 & 2 \\ 4 & 5 & 6 \\ 1 & 3 & 8 \end{bmatrix} \quad \text{retornará FALSO}$$

Se pide responder a los siguientes apartados de manera clara, concisa y sin ambigüedad:

- a) Especificación formal de la función (15%)

$$Q \equiv \{ n \geq 1 \}$$

Función Evaluacion (  $A[1..n][1..n]$ :matriz de enteros ) retorna ( b:booleano )

$$R \equiv \{ b = ( \forall i ) ( ( \forall j ) ( A[i][j] \% 2 \neq 0 \text{ y } A[j][i] \% 2 = 0 : 1 \leq j \leq i - 1 ) : 1 \leq i \leq n ) \}$$

- b) Describir el principio de inducción utilizado (5%)

Inducción Noetheriana: A cada matriz le asociaremos un natural  $n$  que corresponde al orden de la matriz. Seguidamente aplicaremos inducción simple sobre dicho natural  $n$ .

- c) Realizar una inmersión no final, escribir la especificación formal de la función inmersora e indicar cómo se ha de efectuar la primera llamada a la función (10%)

Sustituimos  $n$  por  $k$  en  $R$ :

$$Q' \equiv \{ 1 \leq k \leq n \}$$

Función iEvaluacion (  $A[1..n][1..n]$ :matriz de enteros,  $k$ :entero ) retorna ( b:booleano )

$$R' \equiv \{ b = ( \forall i ) ( ( \forall j ) ( A[i][j] \% 2 \neq 0 \text{ y } A[j][i] \% 2 = 0 : 1 \leq j \leq i - 1 ) : 1 \leq i \leq k ) \}$$

La llamada inicial a la función iEvaluacion se realiza con  $k = n$ , esto es,

$$\text{Evaluacion}(A) = \text{iEvaluacion}(A, n)$$

- d) Identificar el sucesor, o sucesores, de un problema dado (5%)

Dado el problema iEvaluacion( $A, k$ ), para pasar al siguiente problema eliminamos una fila y una columna. Así, el subproblema sucesor será iEvaluacion( $A, k-1$ ).

- e) Establecer las condiciones de caso/s trivial/es y caso/s no trivial/es (5%)

$B_t \equiv k = 1$  la sección de la matriz tiene un única fila y columna, esto es, un único elemento.

$B_{nt} \equiv k > 1$  la sección de la matriz tiene varias filas y columnas, el mismo número de ambas.



- f) Explicar razonadamente la solución propuesta para el/los caso/s trivial/es, esto es,  $triv(\bar{x})$  (15%)

En el caso de que la sección de la matriz tratada tuviera un único elemento ( $k = 1$ ), ese único elemento pertenece a la diagonal principal, por lo que al no existir más elementos (ni por encima ni por debajo de la diagonal) la solución del problema será VERDADERO ya que las secciones a tratar serán vacías.

- g) Explicar razonadamente la solución propuesta para el/los caso/s no trivial/es, esto es, explicar la función de combinación  $c(\bar{x}, \bar{y}')$  (25%)

La solución del problema  $iEvaluacion(A, k)$  consiste en determinar si todos los elementos por encima de la diagonal principal de la sección de la matriz  $A[1..k][1..k]$  son pares y si todos los elementos por debajo de la diagonal principal de la sección de la matriz  $A[1..k][1..k]$  son impares, esto es,

$$(\forall i)((\forall j) (A[i][j] \% 2 \neq 0 \text{ y } A[j][i] \% 2 = 0: 1 \leq j \leq i-1): 1 \leq i \leq k),$$

llamamos a dicho resultado, b.

Hipótesis de recurrencia: Supongamos conocida la solución del subproblema  $iEvaluacion(A, k-1)$ . Llamaremos a dicho valor, b'. Esto quiere decir que suponemos conocido si todos los elementos por encima de la diagonal principal de la sección de la matriz  $A[1..k-1][1..k-1]$  son pares y si todos los elementos por debajo de la diagonal principal de la sección de la matriz  $A[1..k-1][1..k-1]$  son impares, esto es,

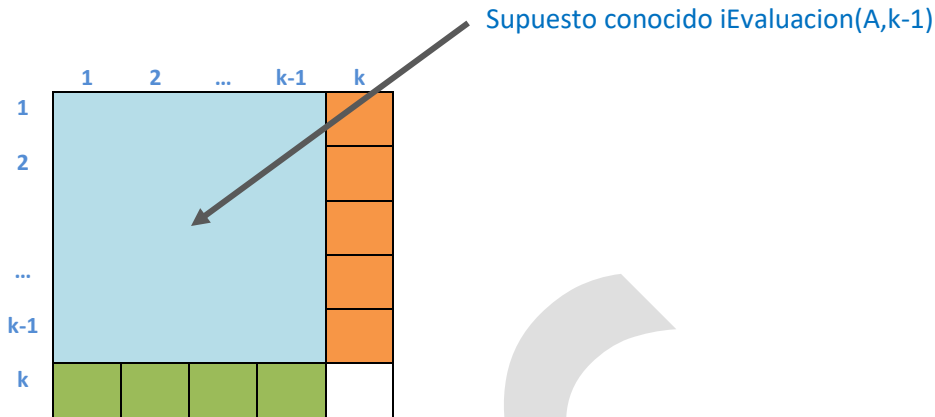
$$(\forall i)((\forall j) (A[i][j] \% 2 \neq 0 \text{ y } A[j][i] \% 2 = 0: 1 \leq j \leq i-1): 1 \leq i \leq k-1),$$

Por lo que para obtener la solución del problema  $iEvaluacion(A, k)$  a partir de la solución del subproblema  $iEvaluacion(A, k-1)$  bastaría comprobar que los elementos  $A[k][1], A[k][2], \dots, A[k][k-1]$  son impares y que los elementos  $A[1][k], A[2][k], \dots, A[k-1][k]$  son pares, esto es,

$$(\forall j) (A[k][j] \% 2 \neq 0 \text{ y } A[j][k] \% 2 = 0: 1 \leq j \leq k-1) \quad (1)$$



Graficamente,



Por tanto, para obtener  $iEvaluacion(A, k)$  deberemos comprobar además si:

a)  $A[k][1] \% 2 \neq 0 \text{ AND } A[k][2] \% 2 \neq 0 \text{ AND } \dots \text{ AND } A[k][k-1] \% 2 \neq 0$  (en verde) y

b)  $A[1][k] \% 2 = 0 \text{ AND } A[2][k] \% 2 = 0 \text{ AND } \dots \text{ AND } A[k-1][k] \% 2 = 0$  (en naranja)

- h) Escribir la función inmersora en pseudocódigo, incluyendo función/es auxiliar/es si se precisan (20%)

Función  $iEvaluacion ( A[1..n][1..n]: \text{matriz de enteros}; k : \text{entero} )$  retorna ( b:booleano )

caso

$k = 1 \rightarrow \text{VERDADERO}$

$k > 1 \rightarrow iEvaluacion ( A, k-1 ) \text{ AND } AUX ( A, k )$

fcaso

ffunción

La llamada inicial a la función  $iEvaluacion$  se realiza del siguiente modo:  $iEvaluacion(A, n)$ .

La función  $AUX( A, k )$  es una función que calcula (1).-

Función  $AUX ( A[1..n][1..n]: \text{matriz de enteros}; k : \text{entero} )$  retorna ( b:booleano )

var i : entero, resul : booleano fvar

i = 0

resul = VERDADERO

mientras ( i < k-1 AND resul )

i = i + 1

si (  $A[i][k] \% 2 \neq 0 \text{ OR } A[k][i] \% 2 = 0$  ) entonces

resul = FALSO

fsi

fmientras

retorna resul

ffunción



**2.- [2 puntos]** Dada la siguiente función recursiva, se pide verificar formalmente su corrección:

$$Q' \equiv \{ 0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \}$$

Función iF2 ( A[1..n] : vector de enteros, x : entero, k : entero ) retorna ( p : entero )

caso

$$k = 0 \rightarrow 0$$

$$k > 0 \rightarrow \text{iF2}(A, x, k-1) + (A[k] + x^k)$$

fcaso

ffuncion

$$R' \equiv \{ p = (\prod_i) (A[i] + x^i : 1 \leq i \leq k) \}$$

La llamada inicial a la función se realizará con  $k = n$ , de ese modo.-

$$F2(A, x) = \text{iF2}(A, x, n)$$

**SOLUCIÓN:**

$$1. Q(\bar{x}) \Rightarrow B_t(\bar{x}) \vee B_{nt}(\bar{x})$$

$$0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \Rightarrow k = 0 \vee k > 0$$

Se cumple.

$$2. Q(\bar{x}) \wedge B_{nt}(\bar{x}) \Rightarrow Q(s(\bar{x}))$$

$$0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \wedge k > 0 \Rightarrow k-1 \geq 0$$

Se cumple.

$$3. Q(\bar{x}) \wedge B_t(\bar{x}) \Rightarrow R(\bar{x}, \text{triv}(\bar{x}))$$

$$0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \wedge k = 0 \Rightarrow 0 = (\prod_i) (A[i] + x^i : 1 \leq i \leq k)$$

No se cumple, ya que cuando  $k=0$  tendremos que el cuantificador  $\prod$  afecta a un rango vacío, por lo que su valor es 1 (elemento neutro de la operación producto). Sin embargo, la función iF2 devuelve 0. Para que se cumpla la poscondición en el caso trivial, la función debería retornar 1.



**4.  $Q(\bar{x}) \wedge B_{nt}(\bar{x}) \wedge R(s(\bar{x}), \bar{y}') \Rightarrow R(\bar{x}, c(\bar{y}', \bar{x}))$**

$$0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \wedge k > 0 \wedge p' = (\prod i) (A[i] + x^i : 1 \leq i \leq k-1) \Rightarrow p = p' + (A[k] + x^k)$$

$$p = p' + (A[k] + x^k) = (\prod i) (A[i] + x^i : 1 \leq i \leq k-1) + (A[k] + x^k) \neq (\prod i) (A[i] + x^i : 1 \leq i \leq k)$$

No se cumple, ya que la función de combinación de iF2 consiste en sumar el término k-ésimo cuando en realidad debería multiplicar el término k-ésimo, esto es,  $p = p' * (A[k] + x^k)$  ya que el cuantificador  $\prod$  representa la operación producto  $((A[1] + x^1) * (A[2] + x^2) * \dots * (A[k] + x^k))$

**5. Encontrar una función  $t:D \rightarrow Z$ , tal que  $Q(\bar{x}) \Rightarrow t(\bar{x}) \geq 0$**

$$\stackrel{\text{def}}{t(A, x, k)} = k$$

$$0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \Rightarrow k \geq 0$$

Se cumple.

**6.  $Q(\bar{x}) \wedge B_{nt}(\bar{x}) \Rightarrow t(s(\bar{x})) < t(\bar{x})$**

$$0 \leq k \leq n \wedge x \geq 0 \wedge k > 0 \Rightarrow k-1 < k$$

Se cumple.