

Diseño recursivo - Octubre 2017

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

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

$$R \equiv \{b = (\forall i)((\forall j)(A[i][j] = i*j \text{ y } A[j][i] = i+j : 1 \leq j \leq i-1) : 1 \leq i \leq n)\}$$

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

Sustituimos n por k en R :

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

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

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

La llamada inicial a la función se realiza con $k=n$, Evaluación(A) = iEvaluación(A, n)

Dado el problema iEvaluación(A, k), para pasar al siguiente subproblema eliminamos una fila y una columna, esto es, iEvaluación($A, k-1$) el problema sucesor.

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

$B_{NT} \equiv k > 1$, la sección de la matriz tiene más de una fila y columna, el mismo n°.

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

La solución al problema iEvaluación(A, k) consiste en determinar si todos los elementos por encima de la diagonal principal de la sección de la matriz $A[1..k][1..k]$ cumplen que su valor es igual a la suma de los índices de la fila y columna y si todos los elementos por debajo de la sección principal de $A[1..k][1..k]$ cumplen que son iguales al producto de los índices de la fila y la columna, esto es:

$$b = (\forall i)((\forall j)(A[i][j] = i*j \text{ y } A[j][i] = i+j : 1 \leq j \leq i-1) : 1 \leq i \leq k)$$

Hipótesis de recurrencia: suponemos conocida la solución del subproblema iEvaluación($A, k-1$) llamaremos a tal valor b' . Esto quiere decir que suponemos conocido si todos los elementos por encima de la diagonal principal de la sección de la matriz $A[1..k-1][1..k-1]$ cumplen que su valor es igual al producto de los índices de la fila y la columna, y si todos los elementos por debajo de la diagonal principal de la sección cumplen que su valor es igual a la suma de los índices de fila y columna:

$$b' = (\forall i)((\forall j)(A[i][j] = i*j \text{ y } A[j][i] = i+j : 1 \leq j \leq i-1) : 1 \leq i \leq k-1)$$

Por lo que para obtener la solución al problema iEvaluación(A, k) a partir del subproblema iEvaluación($A, k-1$) bastaría con saber si los elementos $A[k][1]$, $A[k][2]$ cumplen que su valor coincide con el producto del índice de la fila y columna sobre la que están situados y que los elementos $A[1][k]$, $A[2][k]$... $A[k-1][k]$ cumplen que su valor coincide con la suma de los índices de la fila y columna sobre la que están situados:

$$(\forall j)(A[k][j] = i*j \text{ y } A[j][k] = i+j : 1 \leq j \leq k-1)$$

Por tanto para obtener iEvaluación(A, k), antes deberemos comprobarnos si:

$$A[k][1] = k*1 \text{ AND } A[k][2] = k*2 \dots \text{ AND } A[k][k-1] = k*(k-1) \\ A[1][k] = 1+k \text{ AND } A[2][k] = 2+k \dots \text{ AND } A[k-1][k] = (k-1)+k$$

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

caso

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

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

fcaso

ffuncion

Funcion AUX ($A[1..n][1..n]$: matriz de enteros ; k : entero) retorna (b : booleano)

var i : entero ; r : booleano, fuer

$i = 0$

$r = \text{VERDADERO}$

mientras ($i < k-1 \text{ AND } r$)

$i = i+1$

si ($A[i][k] \neq i+k \text{ OR } A[k][i] \neq i+k$) entonces

$r = \text{FALSO}$

fsi

fmientras

retorna r

ffuncion

$$1. Q(\bar{x}) \Rightarrow B_T(\bar{x}) \wedge B_{NT}(\bar{x})$$

$$1 \leq k \leq n+1 \wedge x \geq 0 \Rightarrow k = n+1 \vee k < n+1 \quad \checkmark$$

$$2. Q(\bar{x}) \wedge B_{NT}(\bar{x}) \Rightarrow Q(S(\bar{x}))$$

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

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

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

$$4. Q(\bar{x}) \wedge B_{NT}(\bar{x}) \wedge R(S(\bar{x}), \bar{y}') \Rightarrow R(\bar{x}, c(\bar{y}', \bar{x}))$$

$$1 \leq k \leq n+1 \wedge x \geq 0 \wedge k < n+1 \wedge p' = (\exists i)(A[i] = x^i : k+1 \leq i \leq n) \Rightarrow p = p' \text{ AND } (A[k] = x^k)$$

$$p = p' \text{ AND } (A[k] = x^k) = (\exists i)(A[i] = x^i : k+1 \leq i \leq n) \text{ AND } (A[k] = x^k) \neq (\exists i)(A[i] = x^i : k \leq i \leq n) \quad X$$

$$p = p' \text{ OR } (A[k] = x^k) \quad \exists \Rightarrow \text{OR}$$

$$5. \exists t : D \rightarrow \mathbb{Z} \text{ tal que } Q(\bar{x}) \Rightarrow t(\bar{x}) \geq 0$$

$$t(A, x, k) \stackrel{\text{def}}{=} n - k + 1$$

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

$$6. Q(\bar{x}) \wedge B_{NT}(\bar{x}) \Rightarrow t(S(\bar{x})) < t(\bar{x})$$

$$1 \leq k \leq n \wedge k < n+1 \wedge x \geq 0 \Rightarrow n - (k+1) + 1 < n - k + 1$$

$$n - k - 1 + 1 < n - k + 1$$

$$n - k \neq 1 < n - k + 1 \quad \text{se cumple}$$