

Algoritmos y Estructuras de Datos I

Segundo cuatrimestre de 2019

6 de octubre de 2019

Taller de matrices y tableros

Ejercicio 1: Dados dos vectores, calcular la matriz que resulta de hacer el producto vectorial entre ambos.

```

proc productoVectorial (in u: seq⟨Z⟩, in v: seq⟨Z⟩, out res: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  Pre {True}
  Post {esMatrizDeAltoYAncho(res, |u|, |v|) ∧L cadaCoordenadaEsElProducto(res, u, v)}
}

pred esMatrizDeAltoYAncho (mat: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, alto: Z, ancho: Z) {
  |mat| = alto ∧ todasLasFilasTienenAncho(mat, ancho)
}

pred todasLasFilasTienenAncho (matriz: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, ancho: Z) {
  (∀i : Z)(0 ≤ i < |matriz| →L |matriz[i]| = ancho)
}

pred cadaCoordenadaEsElProducto (producto: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, vectorFila: seq⟨Z⟩, vectorColumna: seq⟨Z⟩) {
  (∀i : Z)(∀j : Z)(0 ≤ i < |vectorFila| ∧L 0 ≤ j < |vectorColumna| →L producto[i][j] = vectorFila[i] *
  vectorColumna[j])
}

```

Ejercicio 2: Dada una matriz cuadrada, modificarla para obtener su traspuesta.

```

proc trasponear (inout m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  Pre {m = m0 ∧ esCuadrada(m)}
  Post {esMatrizDeAltoYAncho(m, |m0|, |m0|) ∧L cadaCoordenadaEsLaTraspuesta(m, m0)}
}

pred esCuadrada (m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  (∀i : Z)(0 ≤ i < |m| →L |m[i]| = |m|)
}

pred cadaCoordenadaEsLaTraspuesta (traspuesta: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, original: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  (∀i : Z)(∀j : Z)(0 ≤ i < |traspuesta| ∧ 0 ≤ j < |traspuesta| →L traspuesta[i][j] = original[j][i])
}

```

Ejercicio 3: Multiplicar matrices.

```

proc multiplicar (in m1: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, in m2: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, out res: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  Pre {|m1| > 0 ∧ |m2| > 0 ∧L |m2[0]| > 0 ∧ |m1[0]| = |m2| ∧L
  todasLasFilasTienenAncho(m1, |m1[0]|) ∧ todasLasFilasTienenAncho(m2, |m2[0]|)}
  Post {esMatrizDeAltoYAncho(res, |m1|, |m2[0]|) ∧L (∀i : Z)(∀j : Z)(0 ≤ i < |m1| ∧L 0 ≤ j ≤ |m2[0]| →L res[i][j] =
  ∑k=0|m2|-1 m1[i][k] * m2[k][j])}
}

```

Ejercicio 4: Dada una matriz, devolver otra matriz reemplazando cada casillero por el promedio de sus vecinos.

```

proc promediar (in m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, out res: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  Pre {|m| ≥ 2 ∧L |m[0]| ≥ 2 ∧L todasLasFilasTienenAncho(m, |m[0]|)}
  Post {esMatrizDeAltoYAncho(res, |m|, |m[i]|) ∧L cadaCoordenadaEsElPromedioDeSusVecinos(res, m)}
}

pred cadaCoordenadaEsElPromedioDeSusVecinos (res: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩) {
  (∀i : Z)(∀j : Z) 0 ≤ i < |res| ∧ 0 ≤ j < |res[i]| →L res[i][j] = promedioVecinos(m, i, j)
}

aux promedioVecinos (m : seq⟨seq⟨Z⟩⟩, i: Z, j: Z) : Z = sumaVecinos(m, i, j) div cantidadVecinos(m, i, j);

aux sumaVecinos (m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, i: Z, j: Z) : Z = ∑a=i-1i+1 ∑b=j-1j+1 if enRango(m, a, b) then m[a][b] else 0 fi;

aux cantidadVecinos (m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, i: Z, j: Z) : Z = ∑a=i-1i+1 ∑b=j-1j+1 if enRango(m, a, b) then 1 else 0 fi;

pred enRango (m: seq⟨seq⟨Z⟩⟩, i: Z, j: Z) {

```

$$\begin{aligned} & 0 \leq i < |m| \wedge 0 \leq j < |m[a]| \\ & \} \end{aligned}$$

Ejercicio 5: Contar cuántos picos tiene una matriz, donde un pico es un elemento que es mayor que todos sus vecinos.

```

proc contarPicos (in m: seq<seq<Z>>, out res: Z) {
  Pre { |m| ≥ 2 ∧L |m[0]| ≥ 2 ∧ todasLasFilasTienenAncho(m, |m[0]|) }
  Post { res =  $\sum_{i=0}^{|m|} \sum_{j=0}^{|m[i]|}$  if esPico(m, i, j) then 1 else 0 fi }
}

pred esPico (m: seq<seq<Z>>, i: Z, j: Z) {
  (∀a: Z)(∀b: Z)(esVecino(m, i, j, a, b) →L m[i][j] > m[a][b])
}

pred esVecino (m: seq<seq<Z>>, i: Z, j: Z, a: Z, b: Z) {
  (a ≠ i ∨ b ≠ j) ∧ i - 1 ≤ a ≤ i + 1 ∧ j - 1 ≤ b ≤ j + 1 ∧ enRango(m, a, b)
}

```

Ejercicio 6: Dada una matriz cuadrada, decidir si es triangular (inferior o superior).

```

proc esTriangular (in m: seq<seq<Z>>, out res: Bool) {
  Pre { esCuadrada(m) }
  Post { res = true ↔ esTriangularSuperior(m) ∨ esTriangularInferior(m) }
}

pred esTriangularInferior (m: seq<seq<Z>>) {
  (∀i: Z)(∀j: Z)(enRango(m, i, j) ∧ i < j →L m[i][j] == 0)
}

pred esTriangularSuperior (m: seq<seq<Z>>) {
  (∀i: Z)(∀j: Z)(enRango(m, i, j) ∧ j < i →L m[i][j] == 0)
}

```

Ejercicio 7: Decidir si, dado un tablero (no necesariamente de 8 x 8) con reinas de ajedrez, existen dos reinas que se amenazan entre sí.

```

proc hayAmenaza (in m: seq<seq<Z>>, out res: Bool) {
  Pre { |m| ≥ 2 ∧L |m[0]| ≥ 2 ∧L todasLasFilasTienenAncho(m, |m[0]|) ∧ esBinaria(m) }
  Post { res = true ↔ existeAmenaza(m) }
}

pred esBinaria (m: seq<seq<Z>>) {
  (∀i: Z)(∀j: Z)(0 ≤ i < |m| ∧ 0 ≤ j < |m[i]| →L 0 ≤ m[i][j] ≤ 1)
}

pred existeAmenaza (m: seq<seq<Z>>) {
  (∃i1: Z)(0 ≤ i1 < |m| ∧L (∃j1: Z)(0 ≤ j1 < |m[i1]| ∧L m[i1][j1] = 1 ∧ amenazaAlguna(m, i1, j1)))
}

pred amenazaAlguna (m: seq<seq<Z>>, i1: Z, j1: Z) {
  (∃i2: Z)(0 ≤ i2 < |m| ∧L (∃j2: Z)(0 ≤ j2 < |m[i2]| ∧L m[i2][j2] = 1 ∧ seAmenazan(i1, j1, i2, j2)))
}

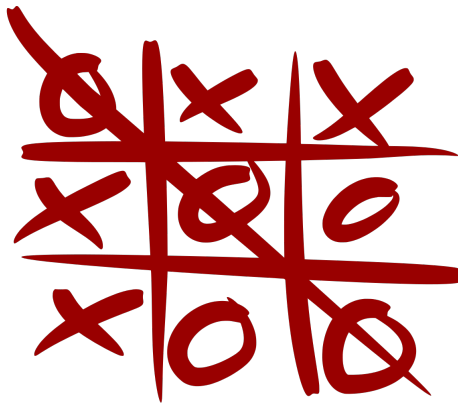
pred seAmenazan (i1: Z, j1: Z, i2: Z, j2: Z) {
  (i1 ≠ i2 ∨ j1 ≠ j2) ∧ (i1 = i2 ∨ j1 = j2 ∨ abs(i1 - i2) = abs(j1 - j2))
}

aux abs (t: Z): Z = if t ≥ 0 then t else -t fi;

```

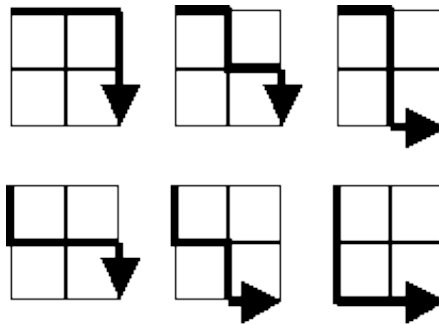
Ejercicio 8: Dada una matriz cuadrada de $n \times n$, devolver la diferencia absoluta entre la suma de sus dos diagonales. Una diagonal es la que empieza en la posición (0,0) y termina en (n-1,n-1), y la otra que va entre las posiciones (0,n-1) y (n-1,0).

Ejercicio Adicional TaTeTi: Escribir un algoritmo que verifique si una partida de TaTeTi está terminada.



Muy fácil? Ahora generalizarlo para un tateti de N columnas y N filas.
 Generar varios TESTs para verificar la implementación.

Ejercicio Adicional "Willy, el robot" Supongamos que tenemos un robot sentado en la esquina arriba izquierda de una grilla de $X \times Y$. El robot se puede mover en dos direcciones: para abajo y para la derecha.



Escribir un algoritmo que determine cuántos caminos posibles puede hacer el robot para llegar de la posición $(0,0)$ a la (X,Y) . Queda prohibido usar la fórmula cerrada para calcularlo.
 Generar varios TESTs para verificar la implementación.