

### ESTRUCTURAS DE DATOS TIPO ARREGLOS

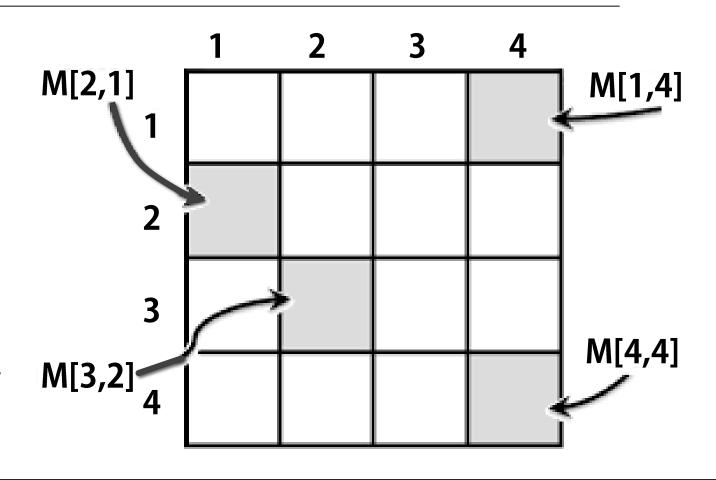
Los arreglos de dos dimensiones se les conoce como matriz o tabla (Anxn).

A[1,1]		A[1,3]		A[1,N]
A[2,1]	***	A[2,3]	•••	A[2,N]
•••	•••	•••	•••	•••
А[м,1]	•••	А[м,3]	•••	A[M,N]

### **ARREGLOS BIDIMENSIONALES**

Al igual que los arreglos unidimensionales se definen como un conjunto *finito* y *ordenado* de elementos *homogéneos*.

Un arreglo bidimensional es un conjunto de  $m \times n$  elementos, cada uno de los cuales debe referenciarse por medio de dos indices [F, C].



A los arreglos bidimensionales también se les conoce como *matrices* en matemáticas y *tablas* en aplicaciones comerciales.

Cuando se define un arreglo bidimensional como un conjunto de  $m \times n$  elementos, estamos diciendo que tiene m número de filas y n número de columnas, y que el número total de componentes será el producto de los enteros m y n.

Así, el valor de m corresponde a la longitud de la primera dimensión (filas) y n a la longitud de la segunda dimensión (columnas).

#### Declaración de arreglos bidimensionales

Utilizaremos la siguiente sentencia para declarar un arreglo bidimensional

ident\_arreglo: arreglo [LímInf\_F .. LímSup\_F, LímInf\_C .. LímSup\_C] de tipo

Con los valores **LímInf y LímSup** de cada dimensión (F y C) se declara el tipo de los índices, así como el número de elementos en cada dimensión.

Con **tipo** se declara el tipo de datos para todos los componentes del arreglo bidimensional.

De tal manera que

$$NTC(M) = (LimSup\_F - LimInf\_F + 1) * (LimSup\_C - LimInf\_C + 1)$$
donde,

$$L_1 = (LimSup\_F - LimInf\_F + 1)$$
 y,  $L_2 = (LimSup\_C - LimInf\_C + 1)$ 

Obviamente, en aquellos casos donde los valores de índice, tanto de filas como de columnas, inician en uno (1), el  $LimSup\_Filas = m$  y el  $LimSup\_Cols = n$ , por tanto,

$$NTC(M) = (LimSup\_Filas * LimSup\_Cols) = L_1 * L_2 = m * n$$

#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Así como para los arreglos unidimensionales, el computador no necesita mantener información sobre la dirección de cada elemento, y solo requiere conocer la dirección base del primer elemento, en los arreglos de dos dimensiones se trabaja de manera similar. Usaremos

$$Loc(M[F,C]) = dirBase(M) + w [M(C - LimInf_Cols) + (F - LimInf_Filas)]$$

Si el arreglo ha sido almacenado columna a columna (ordenación por columnas)

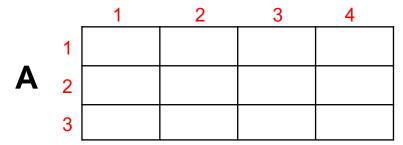
O bien,

$$Loc(M[F,C]) = dirBase(M) + w [N(F - LimInf_Filas) + (C - LimInf_Cols)]$$

Si el arreglo ha sido almacenado fila a fila (ordenación por filas)

#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

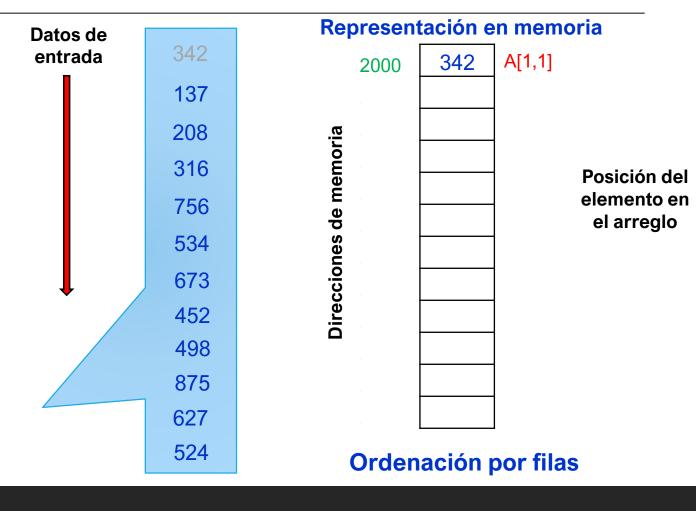




#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

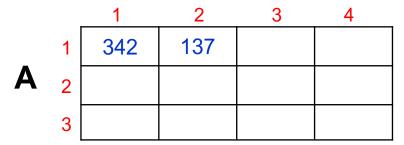
Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

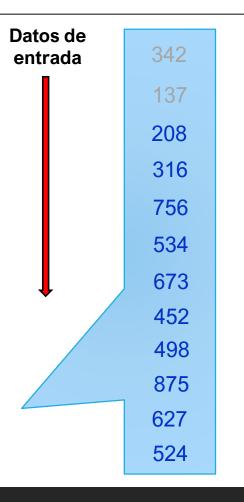




#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



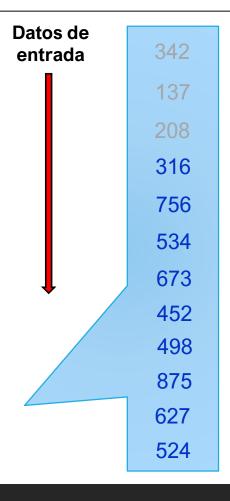




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



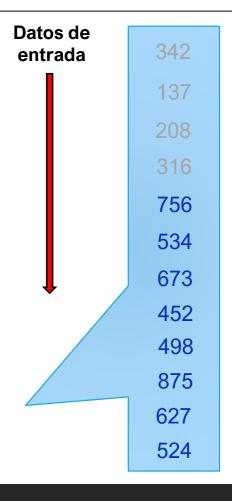




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



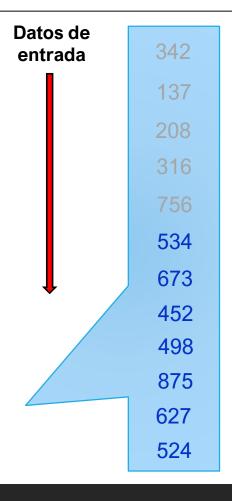


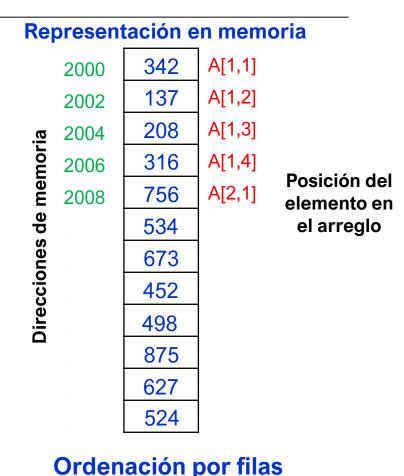


### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



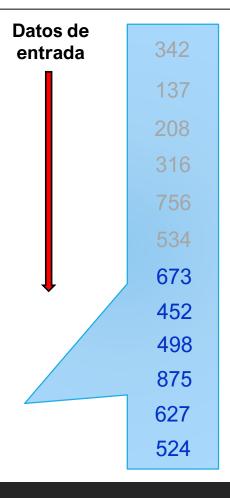




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



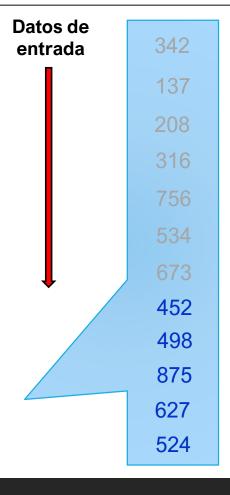




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura





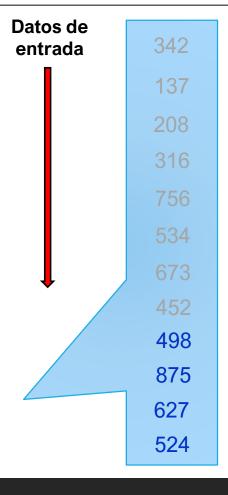


### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por filas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.

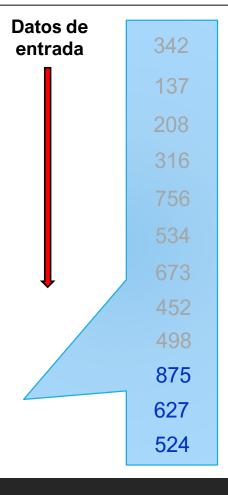




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

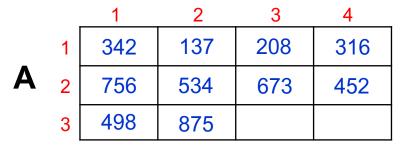
1 2 3 4 1 342 137 208 316 A 2 756 534 673 452 3 498



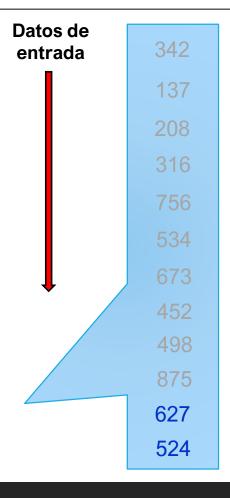


### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por filas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.



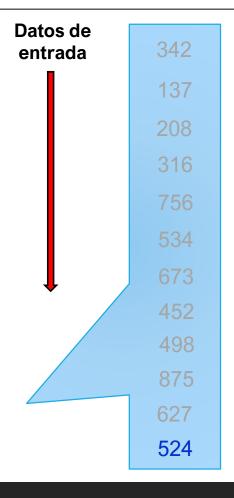
#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 A[1,2]2002 208 A[1,3] 2004 Direcciones de memoria A[1,4] 316 2006 Posición del A[2,1]756 2008 elemento en 534 A[2,2]el arreglo 2010 A[2,3]673 2012 A[2,4]452 2014 A[3,1]498 2016 A[3,2]875 2018

### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 137 208 316 A 2 756 534 673 452 3 498 875 627

Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por filas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.



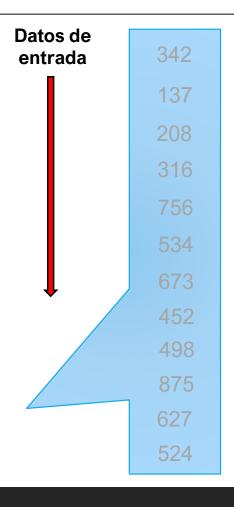
#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 A[1,2]2002 208 A[1,3] 2004 Direcciones de memoria A[1,4] 316 2006 Posición del A[2,1]756 2008 elemento en 534 A[2,2]el arreglo 2010 A[2,3]673 2012 452 A[2,4]2014 A[3,1]498 2016 A[3,2]875 2018 A[3,3]627 2020

### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 137 208 316 2 756 534 673 452 3 498 875 627 524

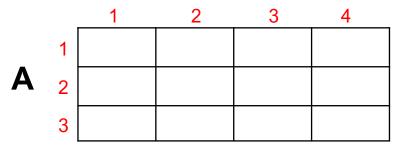
Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por filas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y w=2.



#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 A[1,2]2002 208 A[1,3] 2004 Direcciones de memoria A[1,4] 316 2006 Posición del A[2,1]756 2008 elemento en 534 A[2,2]el arreglo 2010 A[2,3]673 2012 452 A[2,4]2014 A[3,1]498 2016 A[3,2]875 2018 A[3,3]627 2020 524 A[3,4]2022

#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

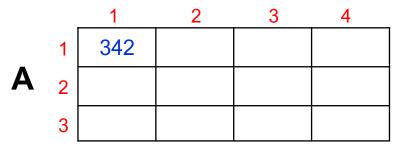
Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura





#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

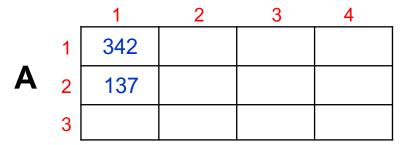
Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura





#### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

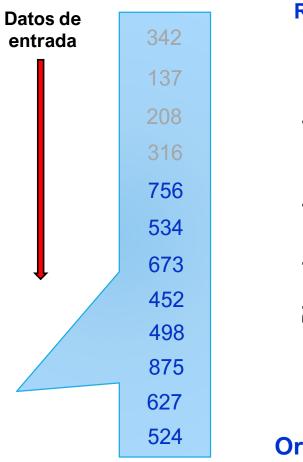




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 316 2 137 3 208

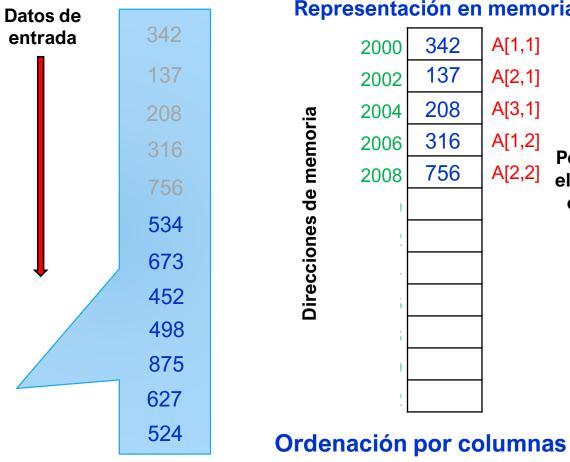




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

342 316 137 756 208

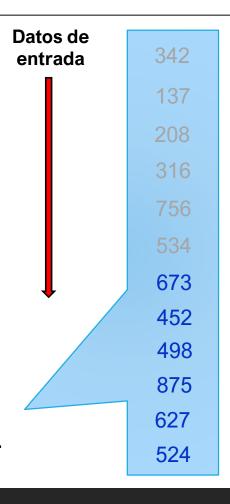




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 316 2 137 756 3 208 534

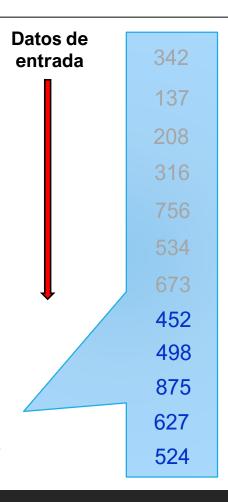




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 316 673 2 137 756 3 208 534

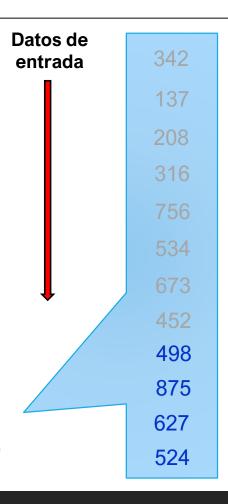




### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 316 673 2 137 756 452 3 208 534



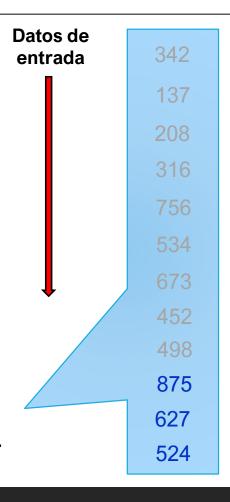


### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 316 673 2 137 756 452 3 208 534 498

Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por columnas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.



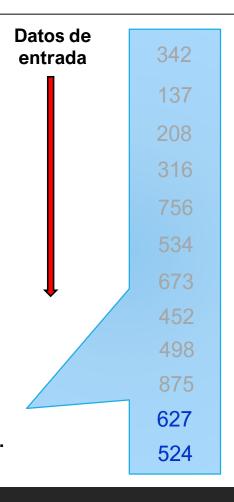
#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 A[2,1]2002 A[3,1]208 2004 Direcciones de memoria 316 A[1,2] 2006 Posición del 756 A[2,2]2008 elemento en el arreglo A[3,2]534 2010 673 A[1,3] 2012 452 A[2,3]2014 498 A[3,3] 2016

### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura

1 2 3 4 1 342 316 673 875 A 2 137 756 452 3 208 534 498

Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por columnas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.



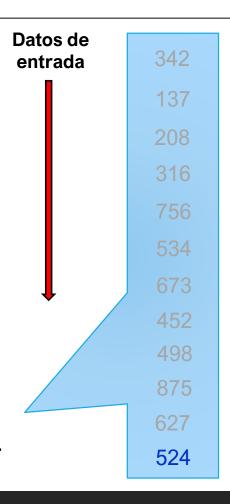
#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 A[2,1]2002 A[3,1]208 2004 **Direcciones de memoria** 316 A[1,2] 2006 Posición del 756 A[2,2]2008 elemento en el arreglo A[3,2]534 2010 673 A[1,3] 2012 452 A[2,3]2014 498 A[3,3]2016 A[1,4] 875 2018

### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por columnas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.



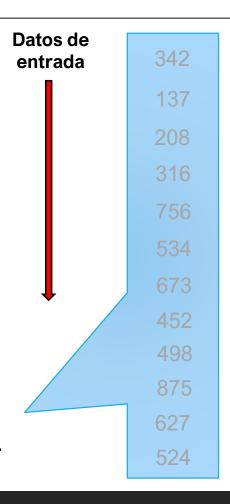
#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 2002 A[2,1]A[3,1]208 2004 **Direcciones de memoria** 316 A[1,2] 2006 Posición del 756 A[2,2]2008 elemento en el arreglo A[3,2]534 2010 673 A[1,3] 2012 452 A[2,3]2014 498 A[3,3]2016 A[1,4] 875 2018 627 A[2,4]2020

### Representación de arreglos bidimensionales en memoria

Sea el arreglo bidimensional A de 3 filas y 4 columnas A(3x4), de la figura



Sea también la representación en memoria de la figura a la derecha, veamos el almacenamiento de los valores de entrada, según el **ordenamiento por columnas**, asumiendo una *dirBase*(A)=2000 y *w*=2.



#### Representación en memoria 342 A[1,1] 2000 137 2002 A[2,1]A[3,1]208 2004 **Direcciones de memoria** 316 A[1,2] 2006 Posición del 756 A[2,2]2008 elemento en el arreglo A[3,2]534 2010 673 A[1,3] 2012 452 A[2,3]2014 498 A[3,3]2016 A[1,4] 875 2018 627 A[2,4]2020 A[3,4]524 2022

#### PRÁCTICA:

Asuma que en una clase compuesta por 25 estudiantes se han realizado cuatro exámenes. El arreglo NOTAS (25x4) almacena estas calificaciones. Suponiendo que dirBase(NOTAS) = 2000 y que w = 2 (enteros cortos), obtenga:

- (a) NTC(A)
- (b) Loc(Notas[12,3]), asumiendo que el arreglo fue almacenado fila a fila.
- (c) Loc(Notas[7,2]), asumiendo que el arreglo fue almacenado fila a fila.
- (d) Loc(Notas[19,4]), asumiendo que el arreglo fue almacenado columna a columna.
- (e) Loc(Notas[21,1]), asumiendo que el arreglo fue almacenado columna a columna.

Las operaciones básicas que se suelen realizar habitualmente sobre una estructura lineal tipo arreglo suelen ser las mismas, independientemente de su dimensión:

- 1. Lectura: Entrada de datos desde teclado y asignación de cada elemento del arreglo. Puede ser fila a fila o columna a columna.
- 2. Impresión: Despliegue de los datos del arreglo, fila a fila. La impresión es independiente de la lectura. La salida fila a fila se debe a la forma natural de imprimir los datos, una línea cada vez.
- 3. Asignación: Asignar cada elemento del arreglo con un valor en particular.
- 4. Búsqueda: Recorrer el arreglo en busca de un elemento dado como referencia.

#### Lectura:

Como se mencionó, la lectura es un proceso que carga valores de dato para cada elemento del arreglo y se puede realizar fila a fila o columna a columna.

En este caso, se requiere de dos ciclos anidados para generar los dos valores de índice (F y C) que necesita un arreglo bidimensional.

#### Lectura fila a fila

Para F=1, M, 1 repetir
Para C= 1, N, 1 repetir
Leer A[F,C]
Fin-para C
Fin-para-F

#### Lectura columna a columna

Para C=1, N, 1 repetir
Para F= 1, M, 1 repetir
Leer A[F,C]
Fin-para F
Fin-para-C

#### Impresión:

La impresión permite desplegar los elementos del arreglo y se suele realizar fila a fila.

Al igual que en la lectura, se requiere de dos ciclos anidados para generar los dos valores de índice (F y C) que se necesitan.

Aunque en seudocódigo no se trabajan las literales significativas que manejan los lenguajes para controlar el salto de línea al finalizar de imprimir cada fila, asumimos que la salida se realiza de esa manera.

#### **Impresión**

Para F=1, M, 1 repetir
Para C= 1, N, 1 repetir
Escribir A[F,C]
Fin-para C
Fin-para-F

A[1,1]	***	A[1,3]	***	A[1,N]
A[2,1]	:	A[2,3]		A[2,N]
	:			:
А[м,1]		А[м,3]		<b>А</b> [м, <b>n</b> ]

#### Asignación:

Al igual que en la lectura, la asignación permite dar valor a cada elemento del arreglo, en este caso, un mismo valor.

Se requiere de dos ciclos anidados para generar los dos valores de índice (F y C) que se necesitan.

#### Asignación

Para F=1, M, 1 repetir

Para C= 1, N, 1 repetir

A[F,C] = 0

Fin-para C

Fin-para-F

Otras operaciones que se suelen realizar sobre este tipo arreglos son:

- 1. Suma de matrices
- 2. Diferencia de matrices
- 3. Multiplicación de matrices
- 4. Transpuesta de una matriz
- 5. Operaciones con matrices cuadradas poco densas

#### Suma y resta de matrices

Las operaciones de suma y resta son similares. Solo se pueden efectuar si ambas matrices tienen la misma dimensión que será la dimensión de la matriz resultante.

```
Para F=1, M, 1 repetir
Para C= 1, N, 1 repetir

ARRC[F,C] = ARRA[F,C] +/- ARRB[F,C]

Fin-para C

Fin-para-F
```

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 3 & 0 & 0 \\ 5 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$A + B = \begin{pmatrix} 2+1 & 0+0 & 1+1 \\ 3+1 & 0+2 & 0+1 \\ 5+1 & 1+1 & 1+0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 2 \\ 4 & 2 & 1 \\ 6 & 2 & 1 \end{pmatrix}$$

$$A - B = \begin{pmatrix} 2-1 & 0-0 & 1-1 \\ 3-1 & 0-2 & 0-1 \\ 5-1 & 1-1 & 1-0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & -2 & -1 \\ 4 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

#### Multiplicación de matrices

Sea A un arreglo  $(m \times p)$  y B un arreglo  $(p \times n)$ . La matriz C, resultante del producto de A x B, será una matriz  $(m \times n)$ .

```
Para F = 1, M, 1 repetir

Para C = 1, N, 1 repetir

ARRC[F,C] = 0

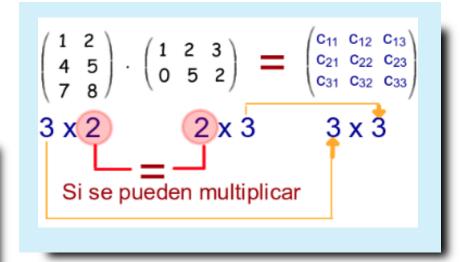
Para K= 1, P, 1 repetir

ARRC[F,C] = ARRC[F,C] + ARRA[F,K] * ARRB[K,C]

Fin-para-K

Fin-para-C

Fin-para-F
```



#### Multiplicación de matrices

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & -1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 0 & 3 & 0 \\ 3 & 0 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0+6 & 3+0 & 0+6 \\ 0-3 & 0+0 & 0-3 \\ 0+3 & 0+0 & 0+3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 & 3 & 6 \\ -3 & 0 & -3 \\ 3 & 0 & 3 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 3 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 5 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 + 0 + 0 \\ 0 - 2 + 0 \\ 0 - 1 + 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ -2 \\ -1 \end{pmatrix}$$

#### Transpuesta de una matriz

Sea A una matriz ( $m \times n$ ), la matriz transpuesta de A, denotada por  $\mathbf{A}^T$ , será un arreglo ( $n \times m$ ), tal que, los elementos de cada fila de A, serán los elementos en cada columna de  $\mathbf{A}^T$ .

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix} \rightarrow A^{T} = \begin{pmatrix} 1 & 4 & 7 \\ 2 & 5 & 8 \\ 3 & 6 & 9 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 11 & 12 & 13 \end{pmatrix} \rightarrow A^{T} = \begin{pmatrix} 1 & 11 \\ 2 & 12 \\ 3 & 13 \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$$
  $\rightarrow$   $A^T = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix}$ 

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \longrightarrow A^{T} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Transpuesta de una matriz

#### **Matrices poco densas**

$$I_1 = (1), \quad I_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$I_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$I_4 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

La matriz identidad es la matriz cuadrada A, tal que A(ij)=1, si i=j, y A(ij)=0 si  $i \neq j$ .

Matriz de Identidad

#### Matriz triangular superior

$$\mathsf{A} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & a_{23} & a_{24} & \dots & a_{2n} \\ 0 & 0 & a_{33} & a_{34} & \dots & a_{3n} \\ 0 & 0 & 0 & a_{44} & \dots & a_{4n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

#### Matriz triangular inferior

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ a_{21} & a_{22} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} & \dots & \mathbf{0} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & a_{n4} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

#### Diagonales de una Matriz

Diagonal Principal

Diagonal Secundaria

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 1 & 4 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix} \qquad \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 3 & 1 & 4 \\ 3 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

**Matriz tridiagonal** 



Continuaremos con arreglos multidimensionales...