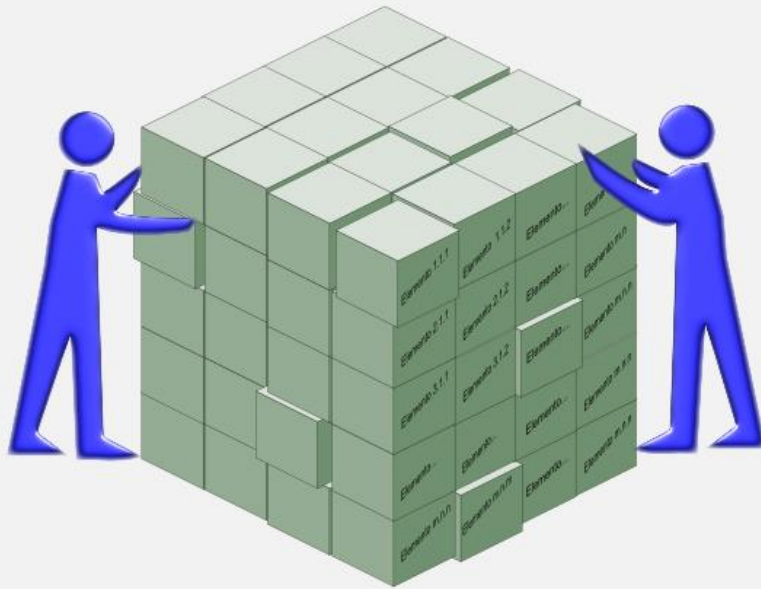




Arreglo Unidimensional



Arreglo Bidimensional



Arreglo Multidimensional

# ESTRUCTURAS DE DATOS COMPUESTAS O ESTRUCTURADAS

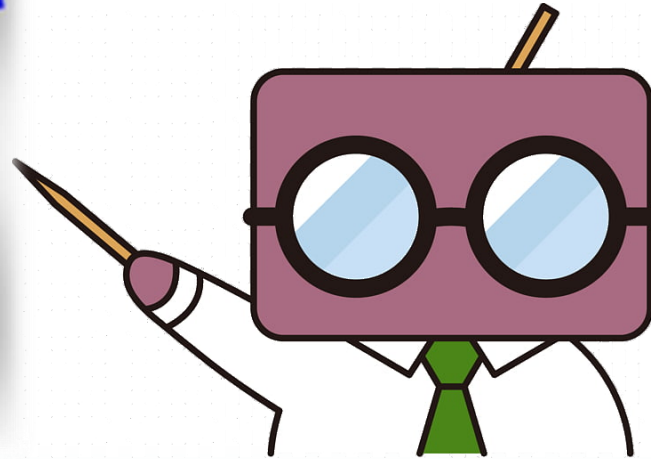
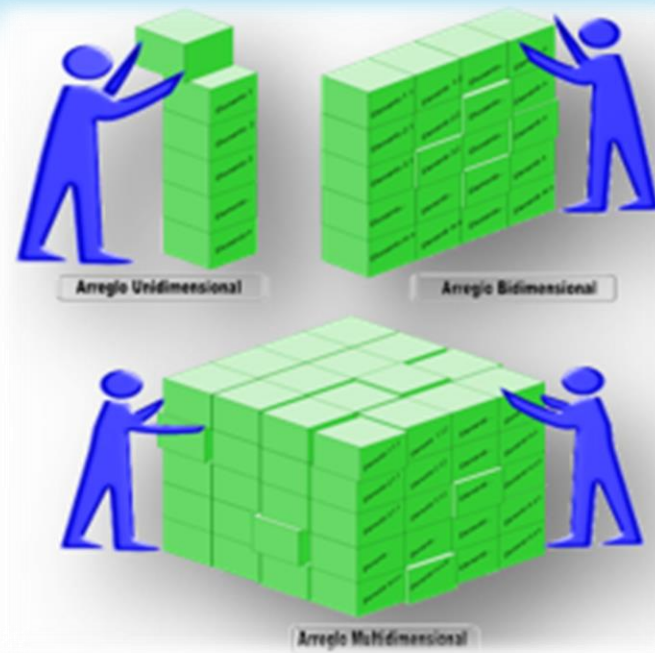
---

MÓDULO I. ESTRUCTURAS DE DATOS FUNDAMENTALES

## INTRODUCCIÓN

*La mayoría de los lenguajes de programación soporta diferentes estructuras de datos, es decir, posee una sintaxis propia para declararlas y funciones de biblioteca y operadores para manipularlas.*

*Algunos lenguajes, además, permiten a los programadores crear sus propias estructuras de datos con el objetivo fundamental de resolver de la forma más eficiente posible, una aplicación.*



# ESTRUCTURAS DE DATOS TIPO **ARREGLOS**

# Arreglos

---

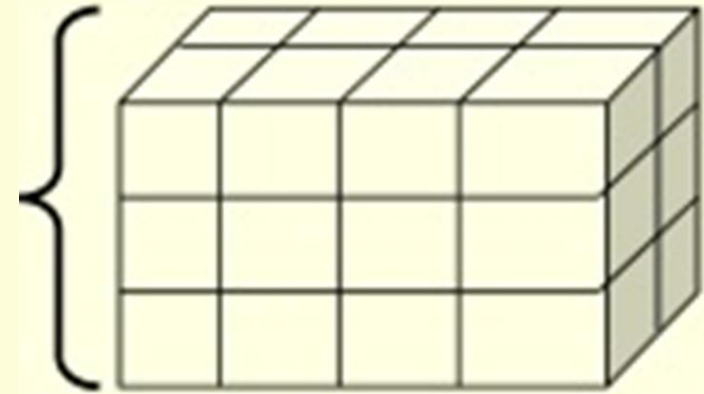
Las estructuras de datos pueden clasificarse en lineales y no lineales.

Se dice que una estructura es lineal si sus elementos forman una secuencia, que generalmente se almacenan en posiciones consecutivas de memoria.

Estas estructuras lineales reciben el nombre de arreglos (*arrays*) y pueden ser:

- Unidimensionales (también llamados vectores)
- Bidimensionales (matrices o tablas)
- Multidimensionales (tres o más dimensiones)

**Arreglo de tres dimensiones o cubo. Los arreglos de dos o más dimensiones se les conoce como multidimensionales.**

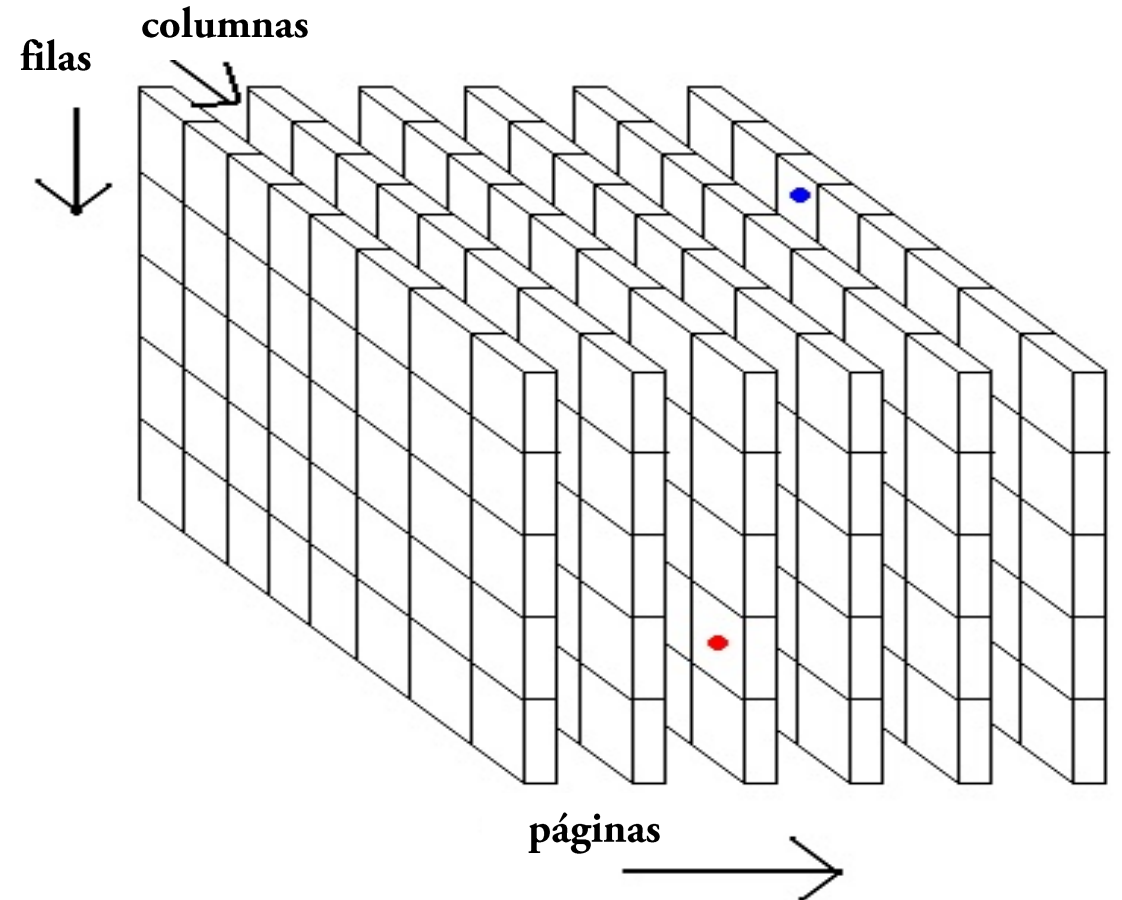


## **ARREGLOS MULTIDIMENSIONALES**

# Arreglos multidimensionales

---

Los arreglos multidimensionales se definen de forma análoga a los vistos hasta ahora, como un conjunto *finito y ordenado* de elementos *homogéneos*.



# Arreglos multidimensionales

---

Concretamente, un arreglo *n-dimensional* **B** de  $m_1 \times m_2 \times \cdots \times m_n$  es una colección de  $m_1 * m_2 * \cdots * m_n$  elementos en la que cada uno de ellos se especifica mediante una lista de  $n$  números enteros tales como  $K_1, K_2, \dots, K_n$ , que reciben el nombre de *índices*. Estos  $n$  números tienen la propiedad de que

$$1 \leq K_1 \leq m_1, 1 \leq K_2 \leq m_2, \dots, 1 \leq K_n \leq m_n$$

Al elemento de B con índices  $K_1, K_2, \dots, K_n$ , lo simbolizaremos por

$$B[K_1, K_2, \dots, K_n]$$

# Arreglos Multidimensionales

---

## Declaración de arreglos multidimensionales

Utilizaremos la siguiente sentencia para declarar estos arreglos

**ident\_arreglo:** **arreglo** [**LímInfF .. LímSupF, LímInfC .. LímSupC, LímInfP .. LímSupP, ..., LímInfN .. LímSupN**] **de tipo**

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

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



# Arreglos Multidimensionales

---

Los arreglos multidimensionales permiten también definir límite inferiores distintos de 1. La longitud  $L_i$  de la dimensión  $i$  de estos arreglos, puede calcularse mediante la fórmula

$$L_i = (\text{LímSup} - \text{LímInf} + 1)$$

Así, el **NTC** de estos arreglos será igual al producto de estas longitudes.

Para un índice  $K_i$ , determinado, el índice efectivo  $E_i$  de  $L_i$ , es el número de índices que pertenecen al conjunto de índices de la dimensión y que preceden a  $K_i$ . Este índice  $E_i$  lo podemos calcular

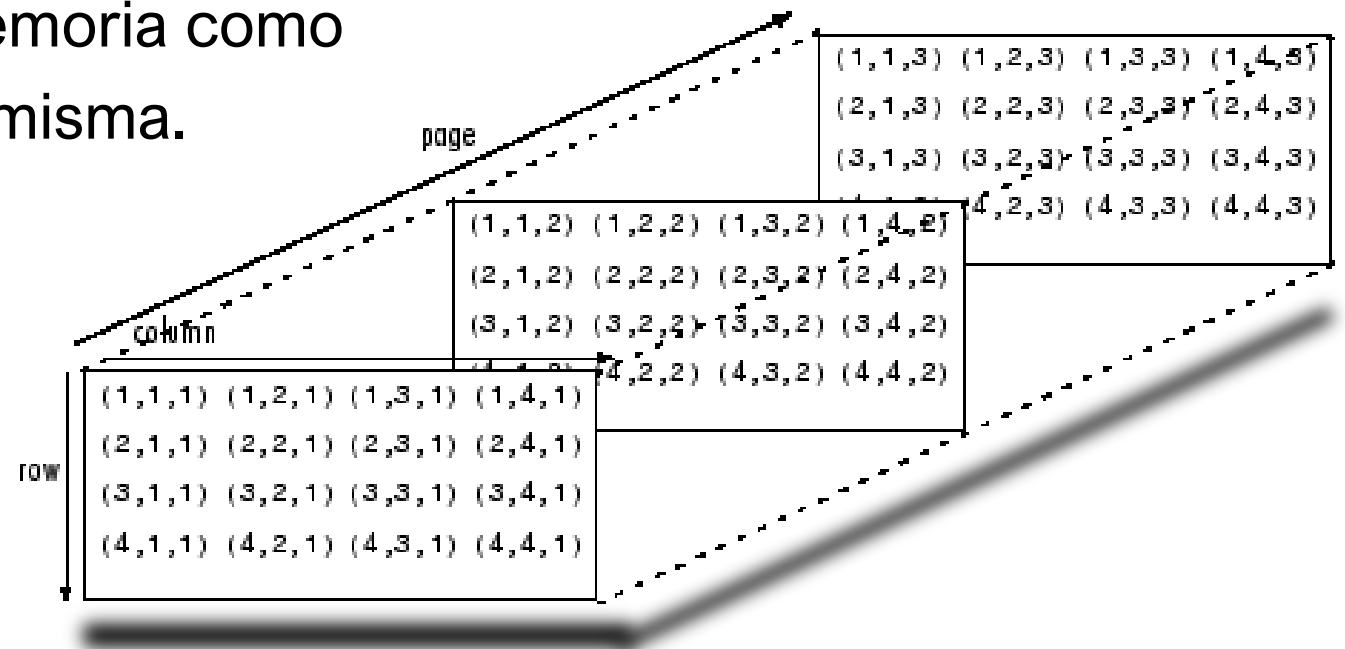
$$E_i = (K_i - \text{LímInf})$$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

El arreglo se almacenará en memoria como una secuencia de celdas de la misma.

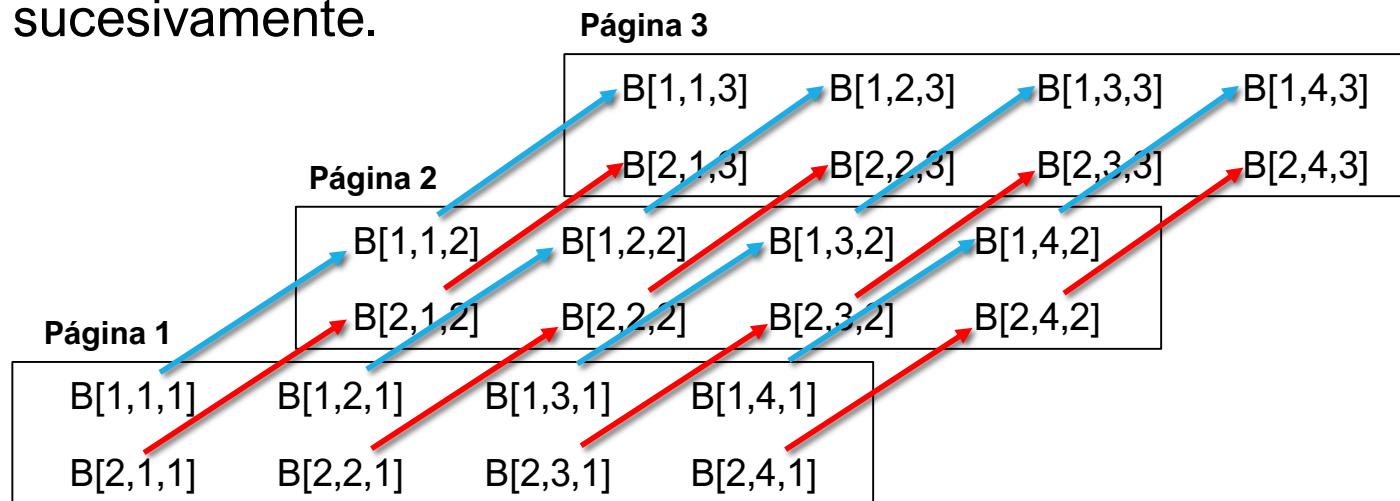
Concretamente, el lenguaje de programación puede colocarlos según la ordenación por columnas o la ordenación por filas.



# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

Para estos arreglos entendemos una *ordenación por filas* a aquella en que los elementos están ordenados de tal forma que los índices varían como el cuentakilómetros de un auto, es decir, el último índice varía primero (más rápidamente), el penúltimo índice varía segundo, (menos rápidamente), y así sucesivamente.



Posición del elemento  
en el arreglo

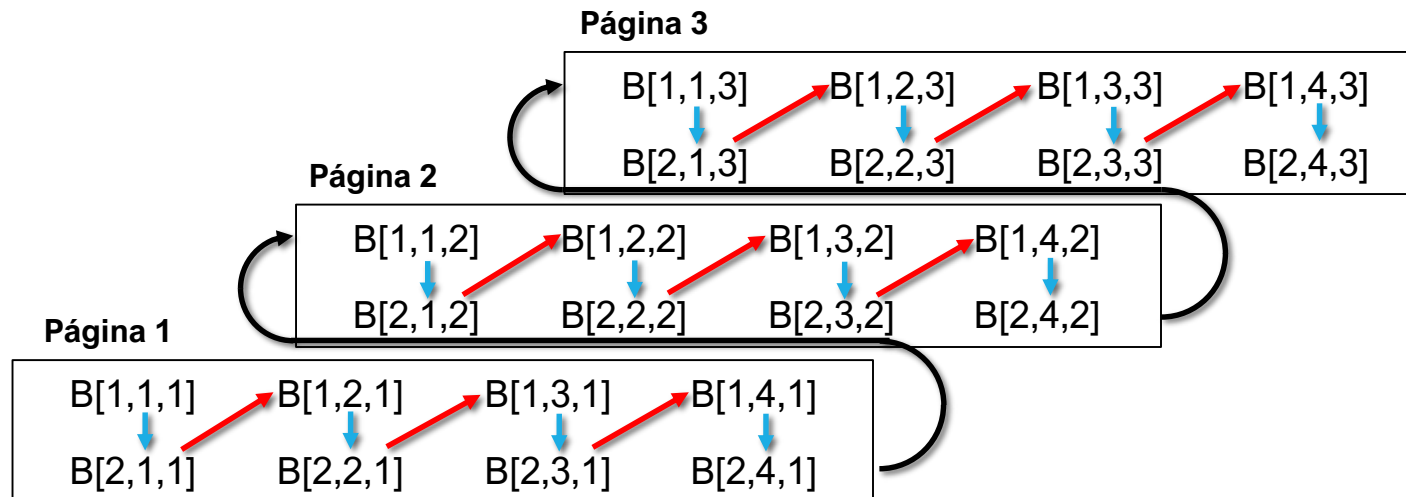
	B[1,1,1]
	B[1,1,2]
	B[1,1,3]
	B[1,2,1]
	B[1,2,2]
	...
	B[2,1,1]
	B[2,1,2]
	...
	B[2,4,1]
	B[2,4,2]
	B[2,4,3]

**Ordenación por filas**

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

Por el contrario, en una *ordenación por columnas* los elementos se ordenan de tal forma que el primer índice varía primero (más rápidamente), el segundo índice varía después, (menos rápidamente), y así sucesivamente.



Posición del elemento  
en el arreglo

	B[1,1,1]
	B[2,1,1]
	B[1,2,1]
	B[2,2,1]
	B[1,3,1]
	...
	B[2,1,2]
	B[1,2,2]
	...
	B[2,3,3]
	B[1,4,3]
	B[2,4,3]

**Ordenación por columnas**

# Arreglos multidimensionales

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

## Representación en memoria

**A:** arreglo [2 .. 8, -4 .. 1, 6 .. 10] de enteros

Por tanto, la localización de un elemento arbitrario en uno de estos arreglos puede obtenerse de la fórmula

$$Loc(A[k_1, k_2, \dots, k_n]) = dirBase(A) + w [(((\dots(E_N L_{N-1} + E_{N-1})L_{N-2}) + \dots + E_3)L_2 + E_2)L_1 + E_1]$$

O bien,

$$Loc(A[k_1, k_2, \dots, k_n]) = dirBase(A) + w [(\dots((E_1 L_2 + E_2)L_3 + E_3)L_4 + \dots + E_{N-1})L_N + E_N]$$

dependiendo de si almacenamos A ordenado por columnas o bien por filas.

Como siempre,  $dirBase(A)$  indica la dirección del primer elemento y  $w$  el número de bytes que ocupa.

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO:

Suponga un arreglo tridimensional A, declarado como sigue

**A: arreglo [2 .. 8, -4 .. 1, 6 .. 10] de enteros**

Las longitudes de las tres dimensiones de A serán, respectivamente,

$$L_1 = (8 - 2 + 1) = 7, \quad L_2 = (1 - (-4) + 1) = 6, \quad L_3 = (10 - 6 + 1) = 5$$

Por tanto,

$$\text{NTC(A)} = L_1 * L_2 * L_3 = 7 * 6 * 5 = 210 \text{ elementos}$$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

**A: arreglo [2 .. 8, -4 .. 1, 6 .. 10] de enteros**

Supongamos ahora que el arreglo tridimensional A, se almacena ordenado por filas y que,  $dirBase(A) = 1000$  y  $w = 4$  bytes por celda de memoria.

La dirección del elemento  $A[5, -1, 8]$  la podemos obtener de la forma siguiente:

a) *Obtenemos los índice efectivos de acuerdo a la fórmula  $E_i = (K_i - LímInf)$*

$$E_1 = (5 - 2) = 3, \quad E_2 = (-1) - (-4) = 3, \quad E_3 = (8 - 6) = 2$$

b) *Se aplica la fórmula  $Loc(A[K_1, K_2, K_3]) = dirBase(A) + w [(E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3]$*

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$



# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$Loc(A[5, -1, 8]) = 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ]$$

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$\begin{aligned} Loc(A[5, -1, 8]) &= 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (18 + 3) * 5 + 2 ] \end{aligned}$$

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$Loc(A[5, -1, 8]) = 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ]$$

$$= 1000 + 4 [ (18 + 3) * 5 + 2 ]$$

$$= 1000 + 4 [ (21) * 5 + 2 ]$$

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$\begin{aligned} Loc(A[5, -1, 8]) &= 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (18 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (21) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ 105 + 2 ] \end{aligned}$$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$\begin{aligned} Loc(A[5, -1, 8]) &= 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (18 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (21) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ 105 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ 107 ] \end{aligned}$$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$\begin{aligned} Loc(A[5, -1, 8]) &= 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (18 + 3) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ (21) * 5 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ 105 + 2 ] \\ &= 1000 + 4 [ 107 ] \\ &= 1000 + 428 \end{aligned}$$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### EJEMPLO (CONT.):

Así, reemplazamos los valores obtenidos previamente en la fórmula dada,

$L_1 = 7$	$E_1 = 3$
$L_2 = 6$	$E_2 = 3$
$L_3 = 5$	$E_3 = 2$

$$Loc(A[k_1, k_2, k_3]) = dirBase(A) + w [ (E_1 L_2 + E_2) L_3 + E_3 ]$$

$$Loc(A[5, -1, 8]) = 1000 + 4 [ (3 * 6 + 3) * 5 + 2 ]$$

$$= 1000 + 4 [ (18 + 3) * 5 + 2 ]$$

$$= 1000 + 4 [ (21) * 5 + 2 ]$$

$$= 1000 + 4 [ 105 + 2 ]$$

$$= 1000 + 4 [ 107 ]$$

$$= 1000 + 428$$

$$Loc(A[5, -1, 8]) = 1428$$

# Arreglos multidimensionales

## Representación en memoria

---

### PRÁCTICA:

Asuma el arreglo A del ejemplo, con  $dirBase(A) = 1000$  y  $w = 4$  (enteros), obtenga:

- (a)  $Loc(A[5, -1, 8])$ , asumiendo que el arreglo fue almacenado columna a columna.
- (b)  $Loc(A[2, 0, 9])$ , asumiendo que el arreglo fue almacenado fila a fila.
- (c)  $Loc(A[2, -4, 6])$ , asumiendo que el arreglo fue almacenado fila a fila.
- (d)  $Loc(A[2, 0, 9])$ , asumiendo que el arreglo fue almacenado columna a columna.
- (e)  $Loc(A[8, 1, 10])$ , asumiendo que el arreglo fue almacenado columna a columna.

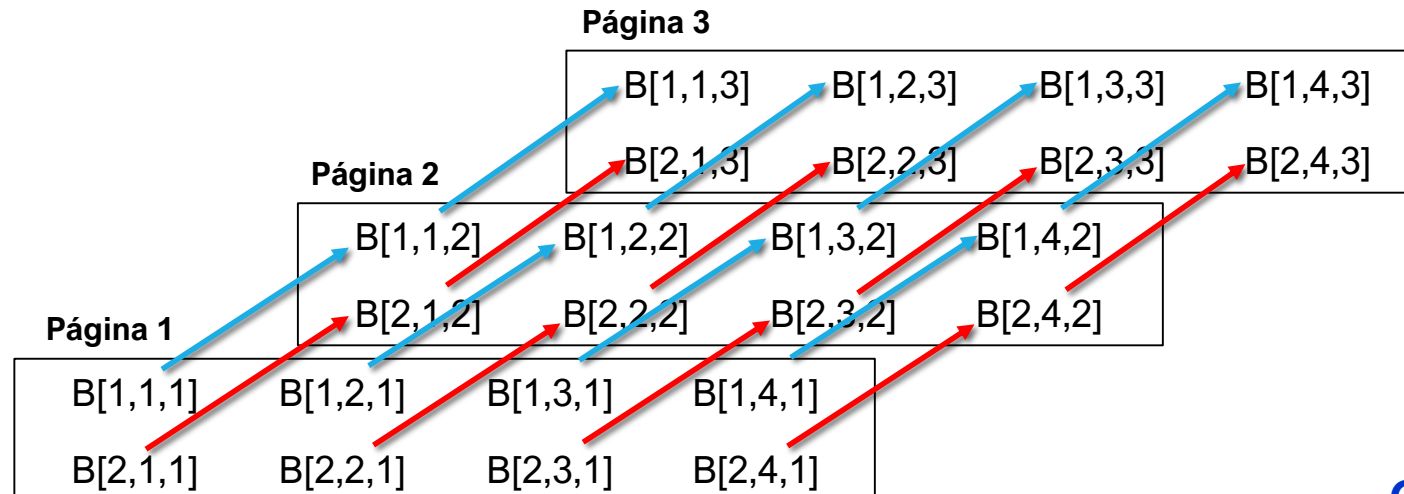


# Arreglos multidimensionales

## Operaciones sobre estos arreglos

### Lectura: fila a fila

Mencionamos que en estos arreglos entendemos una *ordenación por filas* a aquella en que los elementos están ordenados de tal forma que los índices varían como el cuentakilómetros de un auto.



Posición del elemento  
en el arreglo

	B[1,1,1]
	B[1,1,2]
	B[1,1,3]
	B[1,2,1]
	B[1,2,2]
	...
	B[2,1,1]
	B[2,1,2]
	...
	B[2,4,1]
	B[2,4,2]
	B[2,4,3]

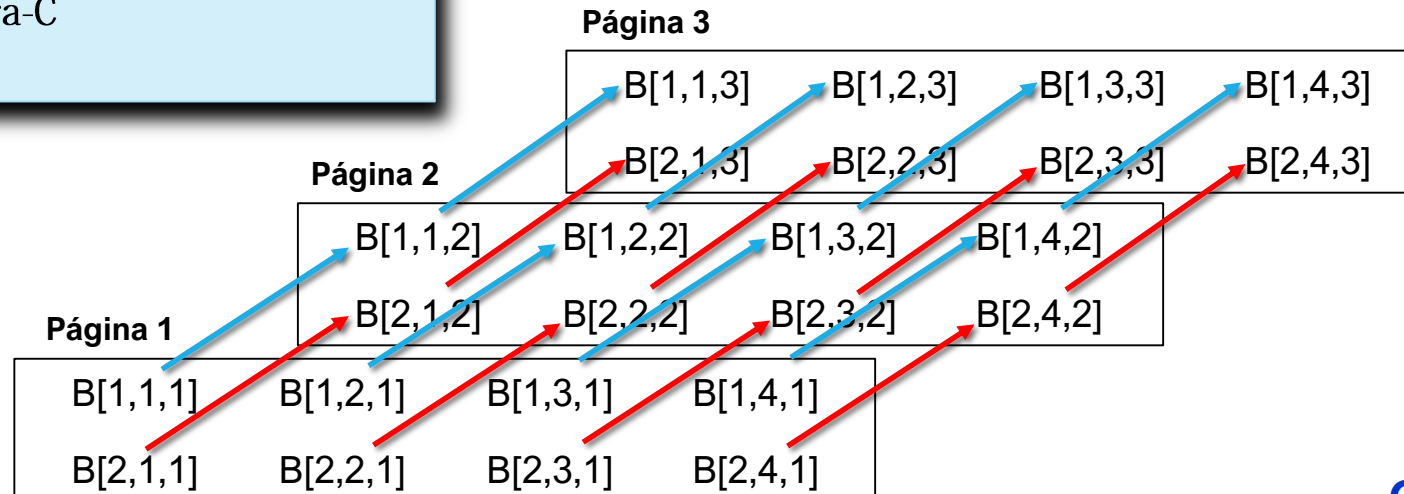
Ordenación por filas

# Arreglos multidimensionales

## Operaciones sobre estos arreglos

### Lectura: fila a fila

```
Para F = 1, M, 1 repetir
  Para C = 1, N, 1 repetir
    Para P = 1, K, 1 repetir
      LEER (A[F,C,P])
    Fin-para-P
  Fin-para-C
Fin-para-F
```



Posición del elemento  
en el arreglo

	B[1,1,1]
	B[1,1,2]
	B[1,1,3]
	B[1,2,1]
	B[1,2,2]
	...
	B[2,1,1]
	B[2,1,2]
	...
	B[2,4,1]
	B[2,4,2]
	B[2,4,3]

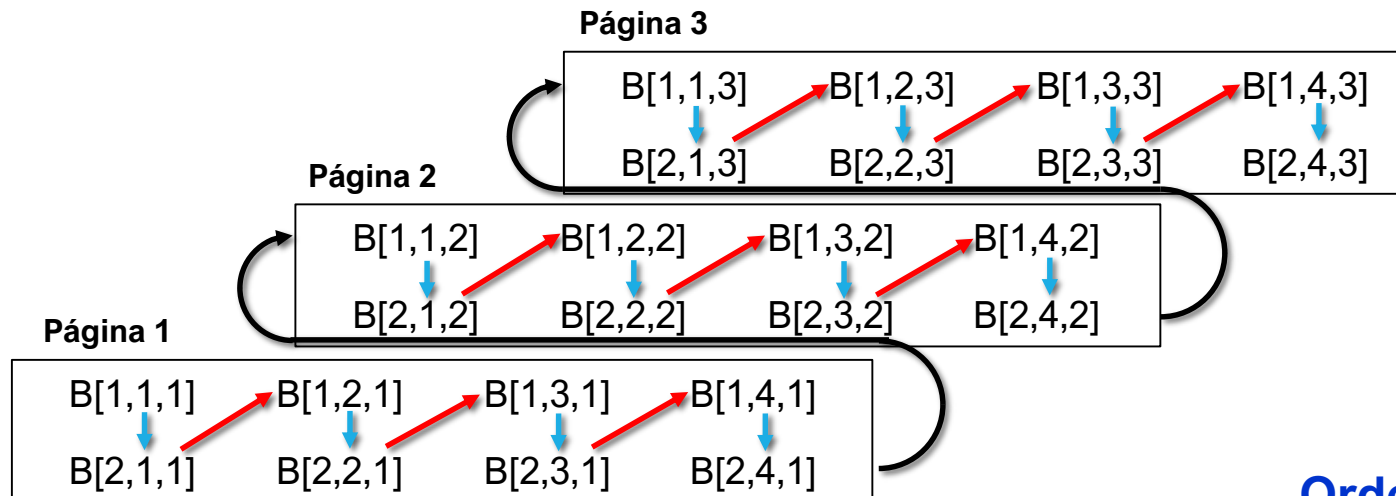
Ordenación por filas

# Arreglos multidimensionales

## Operaciones sobre estos arreglos

### Lectura: columna a columna

En la lectura con *ordenación por columnas* los elementos se ordenan de tal forma que el primer índice varía primero (más rápidamente), el segundo índice varía después, (menos rápidamente), y así sucesivamente.



Posición del elemento  
en el arreglo

	B[1,1,1]
	B[2,1,1]
	B[1,2,1]
	B[2,2,1]
	B[1,3,1]
	...
	B[2,1,2]
	B[1,2,2]
	...
	B[2,3,3]
	B[1,4,3]
	B[2,4,3]

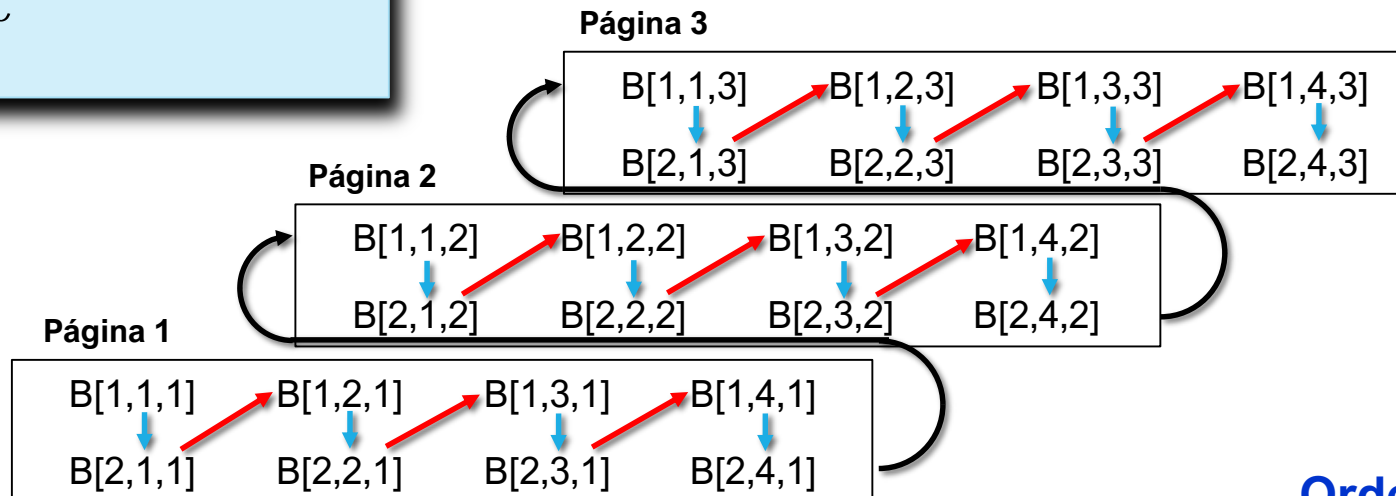
Ordenación por columnas

# Arreglos multidimensionales

## Operaciones sobre estos arreglos

### Lectura: columna a columna

```
Para P = 1, K, 1 repetir
  Para C = 1, N, 1 repetir
    Para F = 1, M, 1 repetir
      LEER (A[F,C,P])
    Fin-para-F
  Fin-para-C
Fin-para-P
```



Posición del elemento  
en el arreglo

	B[1,1,1]
	B[2,1,1]
	B[1,2,1]
	B[2,2,1]
	B[1,3,1]
	...
	B[2,1,2]
	B[1,2,2]
	...
	B[2,3,3]
	B[1,4,3]
	B[2,4,3]

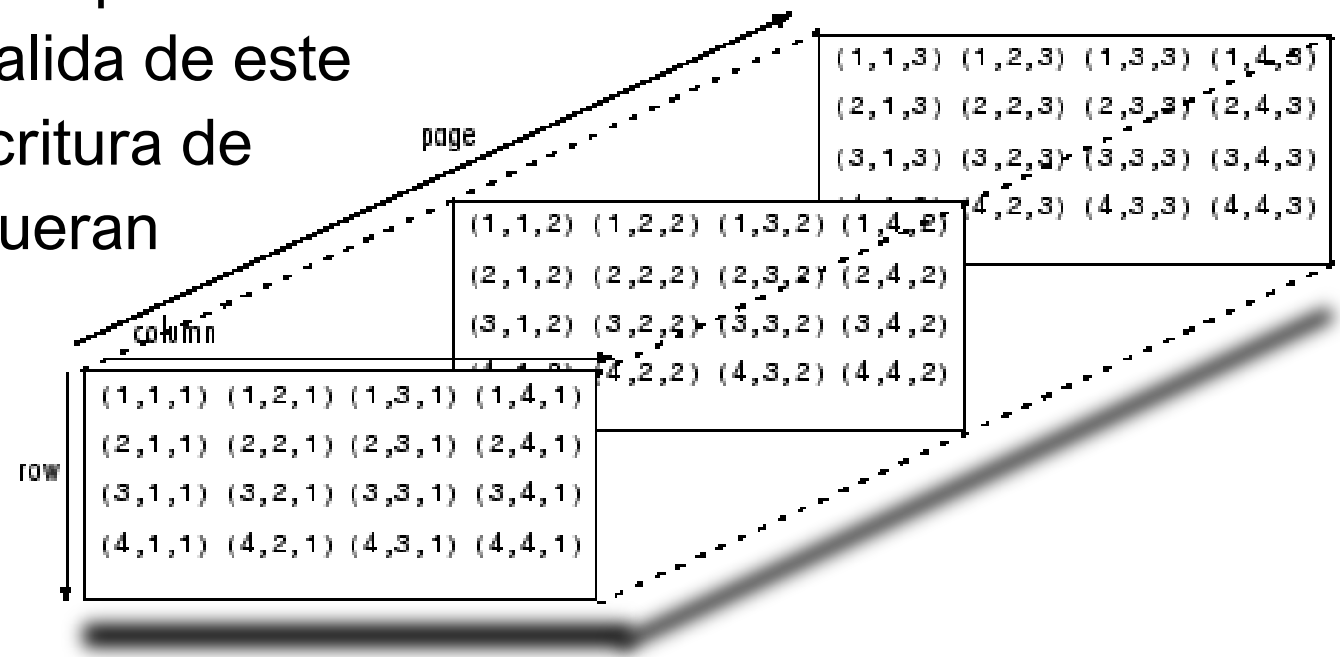
Ordenación por columnas

# Arreglos multidimensionales

## Operaciones sobre estos arreglos

### Impresión del arreglo

Obviamente, el despliegue o la impresión son mecanismos 2D, por tanto la salida de este tipo de arreglos requiere la escritura de páginas individuales, como si fueran matrices o arreglos de dos dimensiones. Esto implica que el índice de página varíe más lentamente, luego el de fila y finalmente el de columnas.

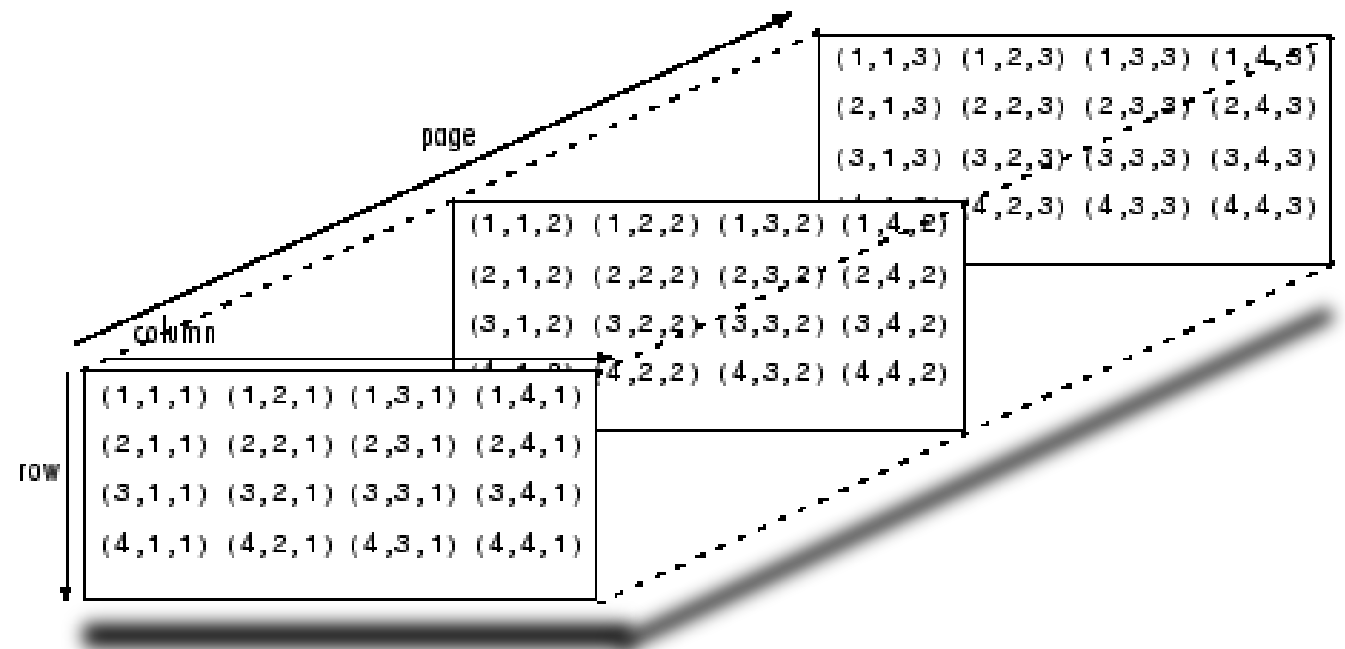


# Arreglos multidimensionales

## Operaciones sobre estos arreglos

### Impresión del arreglo

```
Para P = 1, K, 1 repetir
  Para F = 1, M, 1 repetir
    Para C = 1, N, 1 repetir
      ESCRIBIR (A[F,C,P])
    Fin-para-C
  Fin-para-F
Fin-para-P
```





---

*Continuaremos con ... Registros...*