

Introducción a la Algorítmica y Programación (3300)

Prof. Ariel Ferreira Szpiniak - aferreira@exa.unrc.edu.ar

Departamento de Computación

Facultad de Cs. Exactas, Fco-Qcas y Naturales

Universidad Nacional de Río Cuarto

Teoría 9

Tipo de Dato Estructurado Homogéneo: Arreglos



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 1

Tipos de datos

Retomando lo que hemos visto sobre tipos de datos al comienzo del curso, podemos recordar que los algoritmos generalmente operan sobre datos de distinta naturaleza (números, letras, palabras, símbolos, etc.) y por lo tanto, los programas que implementan dichos algoritmos necesitan representarlos de alguna manera.

De allí que definimos a un *tipo de dato* como *una clase de objetos de datos ligados a un conjunto de operaciones para crearlos y manipularlos*.

Los tipos de datos se caracterizan por:

- Un rango de valores posibles,
- Un conjunto de operaciones realizables sobre ese tipo
- Una representación interna.

Por ello se dice que un tipo es el **conjunto de valores posibles que puede tomar una variable**.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 2

Tipos de datos Simples y Estructurados

La solución de cualquier problema informático requiere conocer y saber utilizar herramientas y técnicas tales como la algorítmica y la estructura de datos.

Por medio de la algorítmica podemos diseñar una serie de operaciones que ejecutadas en el orden establecido llevarán a la solución del problema. Por otra parte, es necesario definir las características de los datos con los que trabajemos y una serie de operaciones que manipulen estos datos de forma eficiente, para que el algoritmo que opera sobre ellos pueda ser analizado y llevado a la práctica de una forma clara.

Para facilitar la manipulación de los distintos datos se define por un lado el concepto de **tipo de datos** y por otro el de **estructura de datos**.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 3

Tipos de datos Simples y Estructurados

Como vimos, un **tipo de datos** es un conjunto de valores posibles junto con unas operaciones para su manipulación.

Tipos de datos como los enteros, reales y caracteres se denominan simples o elementales ya que toman valores atómicos. Esto significa que una variable de estos tipos tan sólo puede contener un valor en cada momento.

Sin embargo, existen otros tipos de datos que pueden contener más de un valor y que se denominan **tipos compuestos, estructurados, estructuras de datos** o simplemente **estructuras**.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 4

Tipos de datos

Simple y Estructurados

Una **estructura de datos** es un tipo de datos con las siguientes características:

- posee varias componentes, cada una de las cuales puede ser un tipo simple u otra estructura de datos;
- existe una relación entre los distintos componentes que la dota de un cierto significado y utilidad;
- se manipulan mediante una serie de operaciones.



Tipos de datos

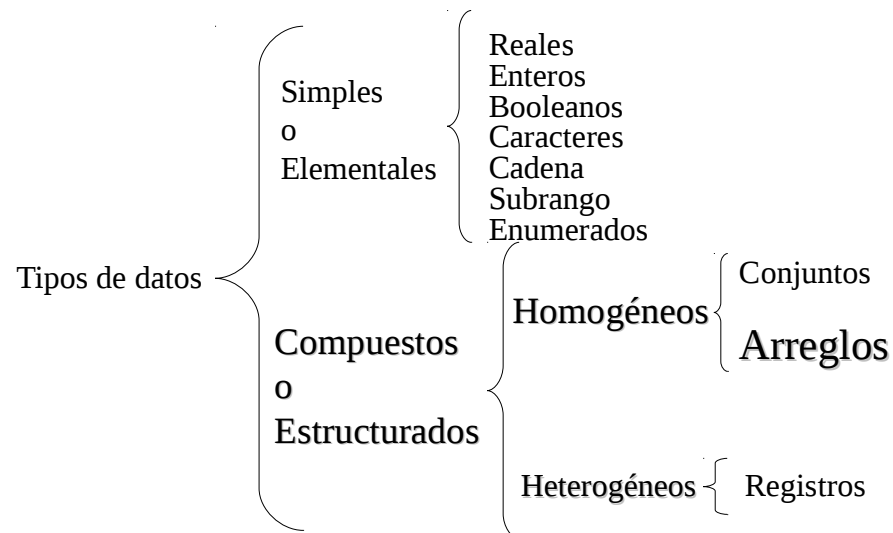
Simple y Estructurados

Los objetos del mundo real generalmente son complejos. Por ello para poder representar esos objetos en programas que solucionen problemas se necesita de herramientas que faciliten dicha tarea.

Es por ello existen tipos de datos **Simple**, o *Elementales*, y **Estructurados**, o *Compuestos*. Estos tipos de datos permiten representar en una computadora las características principales de los objetos del mundo real.



Tipos de datos



Arreglos - Motivación

- Queremos almacenar las notas de todos los alumnos de un curso de 150 alumnos, para luego preguntar la nota más alta del curso, la más baja, el promedio, etc...
- ¿Cómo hacemos esto?

Una primera alternativa es declarar una variable por cada alumno.

Pero hay 150 alumnos!!!



Arreglos - Motivación

Otro problema: aunque nos diéramos el tiempo para declarar 150 variables, ¿cómo podríamos entregar la nota a un usuario que lo solicita? Por ejemplo, un docente quiere la nota del Alumno Juarez. ¿Cómo sabemos cual es la nota de Juarez?

¿Y si se agrega un alumno más al curso? ¿Alcanzan las 150 variables?

¿Qué podemos hacer?

Como todas las variables son del mismo tipo, necesitaríamos algo que nos permita “contener” una serie de variables del mismo tipo. ¿Existe eso?



Arreglos

Definición: un arreglo es una colección **finita, homogénea y “ordenada”** de elementos.

		Columnas			
		1	2	3	4
tempMin	1	5	6	0	-3
	2	3	8	4	
	3				

Tiene dos partes importantes: las **componentes** y los **índices**.

Los **componentes** hacen referencia a los elementos y los **índices** a la posición donde se encuentra el elemento.

Para poder referirnos a los datos dentro de una posición del arreglo, se especifica el nombre del arreglo y el número de posición del elemento. Las posiciones generalmente se cuentan a partir del uno o del cero como primera posición (en Pascal es desde 1, C y Java desde 0).



Arreglos

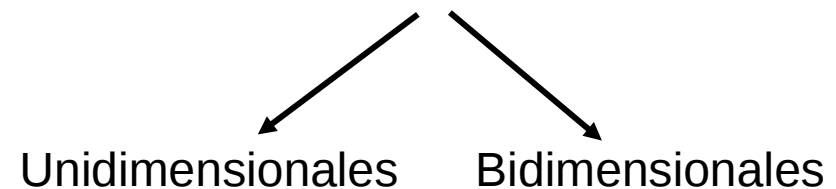
- Físicamente, los arreglos son un grupo de posiciones contiguas en memoria relacionadas entre sí por el hecho de que todas tienen el mismo nombre y los datos que contiene son todos del mismo tipo.

- Son entidades estáticas ya que conservan el mismo tamaño durante toda la ejecución del programa.



Arreglos

Los tipos de arreglos más utilizados son



		Columnas			
		1	2	3	4
tempMin	1	5	6	0	-3
	2	3	8	4	
	3				

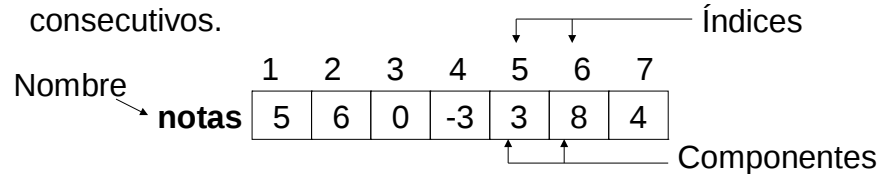
También hay Tridimensionales. Algunos lenguajes permiten más dimensiones aún.



Arreglos Unidimensionales

La estructura más simple es el arreglo de una dimensión, también llamado *vector*.

El arreglo está formado por una sucesión de elementos consecutivos.



Para referirse a una componente de un vector se utilizará el nombre y un *índice*.

El índice se encierra entre corchetes ([índice]).

Ejemplo: notas[5]



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 13

Declaración de arreglos

Para declarar un arreglo se debe, preferentemente, declarar un nuevo tipo previamente.

Se le da un nombre al tipo, y además se define su tamaño y el tipo de datos (caracteres, enteros, etc.) que van a contener los arreglos que se definan en el futuro.

Luego se declaran todas las variables del tipo arreglo que sean necesarias.

Notación algorítmica

nombreTipo = **arreglo** [límiteInferior..límiteSuperior] **de** tipo //tipo

nombreVar ∈ nombreTipo //variable

Ejemplo:

TElem = Z //tipo

NMax = 7 //constante

TArre = **arreglo** [1..NMax] **de** TElem //tipo

notas ∈ TArre //variable



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 14

Declaración de arreglos

Declaración de arreglos

En el caso de ser necesario saber la cantidad de elementos que contiene el arreglo, debe definirse una variable adicional para almacenar dicha cantidad.

Notación algorítmica

nombreTipo = **arreglo** [límiteInferior..límiteSuperior] **de** tipo //tipo

nombreVar ∈ nombreTipo //variable

nombreCant ∈ [límiteInferior-1..límiteSuperior+1]

Ejemplo:

TElem = Z //tipo

NMax = 7 //constante

TArre = **arreglo** [1..NMax] **de** TElem //tipo

notas ∈ TArre //variable

cant ∈ [0..NMax+1]



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 15



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 16

Pascal

TYPE nombreTipo = **ARRAY** [límiteInferior..límiteSuperior] **OF** tipo;

VAR nombre: nombreTipo;

El máximo en Pascal es 256 componentes

Ejemplo:

CONST NMax = 7;

TYPE

TElem = **INTEGER**;

TArre = **ARRAY** [1.. NMax] **OF** TElem;

VAR notas: TArre;

Declaración de arreglos

Pascal

```
TYPE nombreTipo = ARRAY [límiteInferior..límiteSuperior] OF tipo;
VAR
nombre: nombreTipo;
nombreCant: [límiteInferior-1..límiteSuperior+1]
```

Ejemplo:

```
CONST NMax = 7;
TYPE
TElem = INTEGER;
TArre = ARRAY [1.. NMax] OF TElem;
VAR
notas: TArre;
cant: [0..NMax+1]
```



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 17

Declaración de arreglos

La propuesta anterior se puede mejorar utilizando un registro para contener el arreglo junto a la cantidad elementos que contiene.

Notación algorítmica

```
nombreTipo = arreglo [límiteInferior..límiteSuperior] de tipo //tipo
nombreRegistro = <campoArreglo ∈ nombreTipo, nombreCant ∈ [límiteInferior-1..límiteSuperior+1]>
nombreVar ∈ nombreRegistro //variable
```

Ejemplo:

```
TElem = Z //tipo
NMax = 7 //constante
TArre = arreglo [1..NMax] de TElem //tipo
TData = <a ∈ TArre, cant ∈ [0..NMax+1]>
notas ∈ TData //variable
```



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 18

Declaración de arreglos

Pascal

```
TYPE nombreTipo = ARRAY [límiteInferior..límiteSuperior] OF tipo;
VAR
nombre: nombreTipo;
nombreCant: [límiteInferior-1..límiteSuperior+1]
```

Ejemplo:

```
CONST NMax = 7;
TYPE
TElem = INTEGER;
TArre = ARRAY [1.. NMax] OF TElem;
TData = RECORD a: TArre; cant: [0..NMax+1] END;
VAR
notas: TData;
cant: [0..NMax+1]
```



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 19

Declaración de arreglos

Otra forma, que no es recomendable debido a que obstaculiza la modularización (el pasaje de parámetros, por ejemplo).

Notación algorítmica

```
Nombre ∈ arreglo [límiteInferior..límiteSuperior] de tipo
```

Ejemplo:

```
notas ∈ arreglo [1..7] de Z
```

Pascal

```
VAR nombre: ARRAY [límiteInferior..límiteSuperior] OF tipo;
```

Ejemplo:

```
VAR a: ARRAY [1..20] OF INTEGER;
```



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 20

Asignación, Carga y Consulta

• Asignación

{ei: $A=[x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_{n-1}, x_n]$ }

$A[i] \leftarrow e$

{ef: $A=[x_1, x_2, \dots, e_0, \dots, x_{n-1}, x_n]$ }

• Asignación desde entrada estándar

{ei: $A=[x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_{n-1}, x_n]$ }

leer(e) O leer(A[i])

$A[i] \leftarrow e$

{ef: $A=[x_1, x_2, \dots, e_0, \dots, x_{n-1}, x_n]$ }

• Consulta

{ei: $A=[x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_{n-1}, x_n]$ }

$A[i]$

{ef: $A=[x_1, x_2, \dots, x_i, \dots, x_{n-1}, x_n]$ }

Ejemplos

$A[4] \leftarrow 29$

$A[6] \leftarrow A[5] + 1$

$A[i] \leftarrow A[4] + A[6]$

$A[i] \leftarrow A[i+1] + A[i-1]$

$A[i+1] \leftarrow 45 + A[6]$

$A[i-1] \leftarrow A[i] + 3$

Ejemplo I

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario ingresar 10 letras en un arreglo.

Algoritmo MisLetras

Léxico

Max = 10

TElem = Caracter

Tletras = arreglo[1..Max] de TElem

letras \in Tletras

cant \in [0..Max+1]

indice \in Z

Inicio

Fin



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 21



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 22

Ejemplo I

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario ingresar 10 letras en un arreglo.

Algoritmo MisLetras

Léxico

Max = 10

TElem = Caracter

Tletras = arreglo[1..Max] de TElem

TData = <a \in Tletras, cant \in [0..Max+1]>

letras \in TData

indice \in Z

Inicio

Fin



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 23

Ejemplo II

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario ingresar letras en un arreglo, no más de 100.

Algoritmo MisLetras

Léxico

Max = 100

TElem = Caracter

Tletras = arreglo[1..Max] de TElem

TData = <a \in Tletras, cant \in [0..Max-1]>

letras \in TData

indice \in Z

Inicio

Fin



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 24

Ejemplo III

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario ingresar 100 letras, como máximo, en un arreglo y luego mostrar todo el contenido del mismo en el mismo orden en que fueron ingresados.

Algoritmo MisLetras

Léxico

```
Max = 100
TElem = Caracter
TLetras = arreglo[1..Max] de TElem
TData = <a ∈ TLetras, cant ∈ [0..Max-1]>
letras ∈ TData
indice ∈ Z
```

Inicio



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 25

Ejemplo IV

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario ingresar hasta 200 letras en un arreglo y luego mostrar todo el contenido del mismo en el orden inverso al que fueron ingresados.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 26

Ejemplo V

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario cargar en un arreglo de hasta 255 caracteres, a lo sumo 10 vocales, luego informar la cantidad de vocales ingresadas en el arreglo y finalmente cambiar cada vocal por la letra que le sigue en el abecedario (por ejemplo, en lugar de a o A debe colocar b o B).

Algoritmo Encriptación



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 27

Ejemplo VI

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario cargar en un arreglo de caracteres a lo sumo 80 vocales y luego informar la vocal que más veces se repite.

Aclaración: independientemente de la forma en que el usuario ingrese las vocales, en el arreglo deben ser almacenadas en mayúscula.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 28

Ejemplo VII

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario cargar un arreglo con 30 números enteros, en un arreglo para 120 números, y luego visualizarlos en orden inverso.

Algoritmo OrdenInverso
Léxico

Inicio

Fin



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 29

Ejemplo VII

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario cargar un arreglo con 30 números enteros, en un arreglo para 120 números, y luego visualizarlos en orden inverso.

Algoritmo OrdenInverso

Léxico

```
Max = 120
TElem = Z
TNumeros = arreglo[1..Max] de TElem
TData = <a ∈ TNumeros, cant ∈ [0..Max-1]>
datos ∈ TData
indice ∈ Z
```

Inicio

```
i ← 1
datos.cant ← 130
mientras i <= datos.cant hacer
    escribir ("Ingrese un número entero")
    leer(datos.a[i])
    i ← i+1
fmientras
escribir ("Los datos ingresados, del último al primero, son:")
mientras i > 1 hacer
    escribir (datos.a[i-1])
    i ← i-1
fmientras
```

Fin



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 30

Ejemplo VII

Desarrollar un algoritmo que permita al usuario cargar un arreglo con 30 números enteros, en un arreglo para 120 números, y luego visualizarlos en orden inverso.

Ejercicios

- Implementar en Pascal.
- Modificar el algoritmo usando la estructura **para** y luego implementar en Pascal.
- Modularizar la carga del arreglo y la visualización en dos acciones diferentes.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 31

Ejemplo VIII

Desarrollar una acción que permita al usuario cargar un arreglo hasta 30 notas, en un arreglo para 256 números.

Algoritmo Notas

Léxico

```
Max = 256
TElem = Z
TNumeros = arreglo[1..Max] de TElem
TData = <a ∈ TNumeros, cant ∈ [0..Max-1]>
misNotas ∈ TData
Acción cargarNotas (resultado notas ∈ TData)
Léxico local
i ∈ Z
```

Inicio

```
escribir ("Cuántas notas va a cargar?")
leer(notas.cant)
para i desde 1 hasta notas.cant paso 1 hacer
    escribir ("Ingrese la nota ", i)
    leer(notas.a[i])
fpara
```

Fin

Inicio

cargarNotas(misNotas)

Fin



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 32

Arreglos Bidimensionales

Los arreglos de dos dimensiones, también llamados *matrices*, se utilizan para representar tablas de valores.

Se requieren dos índices, uno para las **filas** y otro para las **columnas**.

		Columnas			
		1	2	3	4
Filas	1	4	6	-2	1
	2	7	8	-4	0
	3	9	6	7	3



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 33

Declaración de matrices

Para declarar una matriz se debe, preferentemente, declarar un nuevo tipo previamente.

Se le da un nombre al tipo, y además se define su tamaño y el tipo de datos (caracteres, enteros, etc.) que van a contener los arreglos que se definan en el futuro.

Luego se declaran todas las variables del tipo arreglo que sean necesarias.

Notación algorítmica

nombreTipo = **arreglo** [límiteInfFila..límiteSupFila,
límiteInfCol..límiteSupCol] **de** tipo //tipo

nombreVar ∈ nombreTipo //variable

Ejemplo:

TElem ∈ Z //tipo

NMaxFila = 7 //constante

NMaxCol = 10 //constante

TMat = **arreglo** [1..NMaxFila, 1..NMaxCol] **de** TElem //tipo

notas ∈ TMat //variable



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 34

Declaración de matrices

Pascal

TYPE nombreTipo = **ARRAY** [límiteInfFila..límiteSupFila,
límiteInfCol..límiteSupCol] **OF** tipo;

VAR nombre: nombreTipo;

*El máximo en Pascal es 256
componentes para fila y 256
para columna.*

Ejemplo:

CONST

NMaxFila = 7;

NMaxCol=10;

TYPE

TElem = INTEGER;

TMat = **ARRAY** [1.. NmaxFila,1..NMaxCol] **OF** TElem;

VAR notas: TMat;



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 35

Declaración de matrices

En el caso de ser necesario saber la cantidad de elementos que contiene el arreglo, deben definirse dos variables adicionales para almacenar la cantidad filas y columnas.

Notación algorítmica

nombreTipo = **arreglo** [límiteInfFila..límiteSupFila,
límiteInfCol..límiteSupCol] **de** tipo //tipo

nombreVar ∈ nombreTipo //variable

nombreCantFila ∈ [límiteInfFila-1..límiteSupFila+1]

nombreCantCol ∈ [límiteInfCol-1..límiteSupCol+1]

Ejemplo:

TElem ∈ Z //tipo

NMaxFila = 7 //constante

NMaxCol = 10 //constante

TMat = **arreglo** [1..NMaxFila, 1..NMaxCol] **de** TElem //tipo

notas ∈ TMat //variable

cantFila ∈ [0..NMaxFila+1]

cantCol ∈ [0..NMaxCol+1]



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 36

Declaración de matrices

Pascal

TYPE nombreTipo = **ARRAY** [límiteInfFila..límiteSupFila,
límiteInfCol..límiteSupCol] **OF** tipo;

VAR

nombre: nombreTipo;
nombreCantFila: [límiteInfFila-1..límiteSupFila+1]
nombreCantCol: [límiteInfCol-1..límiteSupCol+1]

Ejemplo:

CONST

NMaxFila = 7; NMaxCol=10;

TYPE

TElem = INTEGER;
TMat = **ARRAY** [1.. NmaxFila,1..NMaxCol] **OF** TElem;

VAR

notas: Tmat; CantFila: [0..NMaxFila+1]; CantCol: [0..NMaxCol+1]



Declaración de matrices

La propuesta anterior se puede mejorar utilizando un registro para contener el arreglo junto a la cantidad elementos que contiene.

Notación algorítmica

nombreTipo = **arreglo** [límiteInfFila..límiteSupFila, límiteInfCol..límiteSupCol] **de** tipo
nombreRegistro = <campoMatriz \in nombreTipo, nombreCantFila \in [límiteInfFila-1..límiteSupFila+1], nombreCantCol \in [límiteInfCol-1..límiteSupCol+1]>
nombreVar \in nombreRegistro //variable

Ejemplo:

TElem \in Z //tipo
NMaxFila = 7 //constante
NMaxCol = 10 //constante
TMat = **arreglo** [1..NMaxFila, 1..NMaxCol] **de** TElem
TData = <m \in TMat, cantFila \in [límiteInfFila-1..límiteSupFila+1], cantCol \in [límiteInfCol-1..límiteSupCol+1] //tipo
notas \in TData //variable



Declaración de matrices

Pascal

TYPE nombreTipo = **ARRAY** [límiteInfFila..límiteSupFila,
límiteInfCol..límiteSupCol] **OF** tipo;
nombreRegistro = **RECORD** campoMatriz: nombreTipo; nombreCantFila:
[límiteInfFila-1..límiteSupFila+1]; nombreCantCol: [límiteInfCol-1..límiteSupCol+1]

END;

VAR

nombre: nombreTipo;

Ejemplo:

CONST

NMaxFila = 7; NMaxCol=10;

TYPE

TElem = INTEGER;
TMat = **ARRAY** [1.. NmaxFila,1..NMaxCol] **OF** TElem;
TData = **RECORD** m: TMat; cantFila: [límiteInfFila-1..límiteSupFila+1]; cantCol:
[límiteInfCol-1..límiteSupCol+1] **END;**

VAR

notas: TData;



Asignación, Carga y Consulta

• Asignación

{ei: A=[x₁₁, x₁₂, ..., x_{1i}, ..., x_{1(n-1)}, x_{1n}, x₂₁, x₂₂, ..., x_{2i}, ..., x_{2 (n-1)}, x_{2n}]}
A[2,1] \leftarrow e
{ef: A=[x₁₁, x₁₂, ..., x_{1i}, ..., x_{1(n-1)}, x_{1n}, e, x₂₂, ..., x_{2i}, ..., x_{2 (n-1)}, x_{2n}]}
A[2,1] \leftarrow e

• Asignación desde entrada estándar

{ei: A=[x₁₁, x₁₂, ..., x_{1i}, ..., x_{1(n-1)}, x_{1n}, x₂₁, x₂₂, ..., x_{2i}, ..., x_{2 (n-1)}, x_{2n}]}
leer(e)
A[2,1] \leftarrow e
{ef: A=[x₁₁, x₁₂, ..., x_{1i}, ..., x_{1(n-1)}, x_{1n}, e, x₂₂, ..., x_{2i}, ..., x_{2 (n-1)}, x_{2n}]}
A[2,1] \leftarrow e

• Consulta

{ei: A=[x₁₁, x₁₂, ..., x_{1i}, ..., x_{1(n-1)}, x_{1n}, x₂₁, x₂₂, ..., x_{2i}, ..., x_{2 (n-1)}, x_{2n}]}
A[i,j]
{ef: A=[x₁₁, x₁₂, ..., x_{1i}, ..., x_{1(n-1)}, x_{1n}, x₂₁, x₂₂, ..., x_{2i}, ..., x_{2 (n-1)}, x_{2n}]}
A[i,j]

Ejemplos

A[1, 4] \leftarrow 29

A[1, 6] \leftarrow A[1, 5] + 1

A[i, j] \leftarrow A[i, 4] + A[i, 6]

A[i, j] \leftarrow A[i+1, j] + A[i-1, j]

A[i+1, j] \leftarrow 45 + A[6, j]

A[i-1, j+1] \leftarrow A[i, j] + 3



Ejemplo I

Desarrollar un algoritmo que permita cargar una matriz de nombres que representa a los alumnos sentados en el aula 79 del Pabellón 2. El aula 79 contiene 8 filas de sillas por 20 columnas.

```
Algoritmo Aula79
Léxico
  Fila = 8
  Columna = 20
  TAula = arreglo[1..Fila, 1..Columna] de Cadena
  i ∈ Z
  j ∈ Z
  aula79 ∈ TAula
Inicio
```

Fin



Ejemplo I

Desarrollar un algoritmo que permita cargar una matriz de nombres que representa a los alumnos sentados en el aula 79 del Pabellón 2. El aula 79 contiene 8 filas de sillas por 20 columnas.

```
Algoritmo Aula79
Léxico
  Fila = 8
  Columna = 20
  TAula = arreglo[1..Fila, 1..Columna] de Cadena
  i ∈ Z
  j ∈ Z
  aula79 ∈ TAula
Inicio
  i←1
  mientras i <= Fila hacer
    j ← 1
    mientras j <= Columna hacer
      escribir("Ingrese el nombre del alumno sentado en la fila ",i," y columna ",j," del aula 79" )
      leer(aula79[i,j])
      j ← j+1
    fmientras
    i ← i+1
  fmientras
```

Fin



Ejemplo I

Resolver el mismo problema anterior pero definiendo la matriz dentro de un registro.

```
Algoritmo Aula79
```



Ejemplo II

Modificar el algoritmo para modularizar en una acción la carga de la matriz de nombres que representa a los alumnos sentados en el aula 79 del Pabellón 2. El aula 79 contiene 8 filas de sillas por 20 columnas.

```
Algoritmo Aula79
```



Ejemplo III

Modificar el algoritmo anterior para que luego de cargar la matriz de nombres, muestre todo su contenido por pantalla.



Ejemplo IV

Desarrollar un algoritmo que permita cargar una matriz de números reales. El tamaño de matriz es de 4 filas y 5 columnas.

Algoritmo CargaMat

Léxico

Fila = 4
Columna = 5
TNumReales = arreglo[1..Fila, 1..Columna] de R
i, j ∈ Z
matriz ∈ TNumReales

Inicio

```
i ← 1
mentras i <= Fila hacer
  j ← 1
  mentras j <= Columna hacer
    escribir( "Ingrese el número real que será insertado en la posición [" , i , " , " , j , " ] de la matriz " )
    leer(matriz[i,j])
    j ← j+1
  fmientras
  i ← i+1
fmientras
```


Fin



Ejemplo IV

Resolver el mismo problema anterior pero definiendo la matriz dentro de un registro.



Ejemplo V

Desarrollar un algoritmo que, dada una matriz de números reales y tamaño 9 x 7, ya cargada, permita hallar el suma de todos los números almacenados e informarlo por pantalla.

Algoritmo SumaMat

Léxico

N = 9
M = 7
TNumReales = arreglo[1..N, 1..M] de R
acum ∈ R
i, j ∈ Z
matriz ∈ TNumReales

Inicio

```
i ← 1
acum ← 0
mentras i <= N hacer
  j ← 1
  mentras j <= M hacer
    acum ← acum + matriz[i,j]
    j ← j+1
  fmientras
  i ← i+1
fmientras
escribir ( "la suma de toda la matriz es: " , acum )
```

Fin



Ejemplo V

Resolver el mismo problema anterior pero definiendo la matriz dentro de un registro.

Bibliografía

- Scholl, P. y J.-P. Peyrin, “Esquemas Algorítmicos Fundamentales: Secuencias e iteración”, Barcelona, Ed. Masson, 1991.
- Lucas, M., J.-P. Peyrin y P. Scholl, “Algorítmica y Representación de Datos. Tomo 1: Secuencia, Autómata de estados finitos”, Barcelona, Ed. Masson, 1985.
- Watt, David, “Programming Language Concepts and Paradigms“, Prentice-Hall International Series in Computer Science (1990).
- Biondi, J. y G. Clavel, “Introducción a la Programación. Tomo 1: Algorítmica y Lenguajes”, 2º ed., Barcelona: Masson, 1985.
- Clavel, G. y Biondi, J., “Introducción a la Programación. Tomo 2: Estructuras de Datos”, 2º ed., Barcelona: Masson, 1985.
- De Guisti, A. “Algoritmos, datos y programas. Con aplicaciones en Pascal, Delphi y Visual Da Vinci. Prentice Hall.
- Joyanes Aguilar, L., “Programación en Turbo Pascal”. Mc Graw Hill, 1993.



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 49



2017 Lic. Ariel Ferreira Szpiniak 50

Citar/Atribuir: Ferreira, Szpiniak, A. (2017). Teoría 9: Tipo de Dato Estructurado Homogéneo: Arreglos. Introducción a la Algorítmica y Programación (3300). Departamento de Computación. Facultad de Cs. Exactas, Fco-Qcas y Naturales. Universidad Nacional de Río Cuarto.

Usted es libre para:

Compartir: copiar y redistribuir el material en cualquier medio o formato.

Adaptar: remezclar, transformar y crear a partir del material.

El licenciente no puede revocar estas libertades en tanto usted siga los términos de la licencia.

Bajo los siguientes términos:



Atribución: Usted debe darle crédito a esta obra de manera adecuada, proporcionando un enlace a la licencia, e indicando si se han realizado cambios. Puede hacerlo en cualquier forma razonable, pero no de forma tal que sugiera que usted o su uso tienen el apoyo del licenciente.



Compartir Igual: Si usted mezcla, transforma o crea nuevo material a partir de esta obra, usted podrá distribuir su contribución siempre que utilice la misma licencia que la obra original.

<https://creativecommons.org/licenses/by-sa/2.5/ar/>

