

FORMA DE EVALUACIÓN

Saturday, April 7, 2018 4:49 PM

ESTRUCTURA DE DATOS Y ALGORITMOS I
Grupo 1
M.I. EDGAR TISTA GARCÍA
eda1.fi.unam@gmail.com

Objetivo General

- El alumno analizará problemas de almacenamiento, recuperación y ordenamiento de datos y algoritmos, utilizando las estructuras para representarlos en código y las técnicas de operación más eficientes.

Objetivo del Curso

- El alumno conocerá las estructuras de datos lineales; los conceptos fundamentales de teoría de algoritmos y será capaz de implementar dichas estructuras en un lenguaje de programación.

Horario

HORA	LUN	MAR	MIE	JUE	VIE
7:00-9:00	Laboratorio		Teoría		Teoría

Asignatura antecedente
FUNDAMENTOS DE PROGRAMACIÓN

Asignatura sucesiva
ESTRUCTURA DE DATOS Y ALGORITMOS II

Fechas importantes

• Inicio de semestre:	6 de febrero
• Fin de semestre:	1 de junio
• Primera semana de exámenes:	4 - 8 de junio
• Segunda semana de exámenes:	11 - 15 de junio

Días de asueto

• 5 de febrero	• 1 mayo
• 19 de marzo	• 10 de mayo
• 26-30 de marzo	• 15 de mayo

Temario

- 1.- Estructura de Datos
 - ✓ Tipo de dato abstracto
 - ✓ Memoria dinámica
 - ✓ Listas lineales: Pilas, Colas, Listas
- 2.- Estrategias para construir algoritmos
- 3.- Análisis básico de algoritmos

Evaluación del curso regular:

Exámenes Parciales	35%
Laboratorio	35%
Ejercicios de clase y asistencia	-20% 10%
Tareas	-10% 20%

Exámenes

1] Parcial { 1.1 & 1.2 | 8.75% 3] Parcial { 2. | 8.75%
2] Parcial { 1.3 | 8.75% 4] Parcial { 3 | 8.75%

Consideraciones de la evaluación

- No se podrá acreditar el curso si no se acredita el laboratorio.
- Calificaciones .5 se redondean a la siguiente calificación superior.
- Para poder justificar una falta se debe dar aviso antes de la clase.
- Despues de 15 min de retardo se considera falta.
- Ningún alumno que presente al menos un examen parcial o al menos 3 prácticas de laboratorio podrá tener "NP" como calificación en actas.

Consideraciones sobre el examen final

- El examen final es, en principio, obligatorio para todos.
- Para tener derecho a presentar examen final se requiere haber obtenido al menos 5 de calificación en el curso y no haber causado baja de la asignatura.
- Los alumnos que obtengan una calificación del curso mayor o igual a 7.5 y que tengan calificación aprobatoria en todos los rubros de evaluación tienen derecho de exentar el examen final.
- Es posible presentar reposición de algún examen parcial o realizar el examen final para subir calificación siempre y cuando se cumpla el punto anterior (únicamente en el primer examen final).
- La calificación de los alumnos que presenten examen final se obtendrá de la siguiente manera:

Examen final	70%
Calificación del curso	30%

NOTA: Para aprobar el curso, es necesario aprobar el examen final.

Causales de baja de la asignatura

- 6 faltas no justificadas a lo largo del semestre
- 3 faltas no justificadas consecutivas
- 4 faltas no justificadas en un mes
- Infringir alguna regla crítica del reglamento interno de la clase.

Bibliografía

- AHO, Alfred, ULLMAN, Jeffrey, et al.
Data Structures and Algorithms
New Jersey
Addison-Wesley, 1983
- BAASE, Sara, VAN GELDER, Allen
Algorithms: Introduction to Design and
Analysis
3rd edition
San Diego
Addison-Wesley, 1999
- KNUTH, Donald
The Art of Computer Programming
New Jersey
Addison-Wesley Professional, 2011
Volumes 1-4A
- KERNIGHAN, Brian, RITCHIE, Dennis
C Programming Language
2nd edition
New Jersey
Prentice Hall, 1988
- SZNAJDLEDER, Pablo
Algoritmos a fondo: con implementación en C
y JAVA
Buenos Aires
Alfaomega, 2012

1. Estructura de datos

Objetivo: El alumno resolverá problemas de almacenamiento, recuperación y ordenamiento de datos y las técnicas de representación más eficientes, utilizando las estructuras para representarlos.

Contenido:

1.1. Representación de datos en memoria.

1.1.1. Tipos primitivos.

1.1.2. Arreglos.

1.1.3. Apuntadores.

1.1.4. Estructuras.

1.2. Administración del almacenamiento en tiempo de ejecución.

1.3. Estructura de datos.

1.3.1. Pila: almacenamiento contiguo y ligado, y operaciones.

1.3.2. Cola: almacenamiento contiguo y ligado, y operaciones.

1.3.3. Cola doble: almacenamiento contiguo y ligado, y operaciones.

1.3.4. Listas circular: almacenamiento contiguo y ligado, y operaciones.

1.3.5. Listas doblemente ligadas: almacenamiento contiguo y ligado, y operaciones.

2. Estrategia para construir algoritmos

Objetivo: El alumno aplicará diversas técnicas como la recursividad para construir algoritmos.

Contenido:

2.1. Algoritmos de búsqueda exhaustiva y fuerza bruta.

2.2. Top-down y bottom-up.

2.3. Algoritmos ávidos o voraces (Greedy).

2.4. Divide y vencerás (Divide and conquer).

2.5. Recursividad.

2.5.1. El concepto de recursividad.

2.5.2. Funciones matemáticas de recursividad.

2.5.3. Uso de relaciones de recurrencia para analizar algoritmos recursivos.

2.5.4. Retroceso recursivo.

2.5.5. Implementación de la recursividad.

2.6. Backtrack.

3. Análisis básico de algoritmos

Objetivo: El alumno analizará algoritmos mediante medidas de rendimiento, espacio y tiempo para conocer su complejidad y generar programas usando los mismos.

Contenido:

3.1. Fundamentos de algorítmica.

3.2. Análisis asintótico de los límites superior y media.

3.3. Notación O, omega y teta.

3.4. Medidas empíricas de rendimiento.

3.5. Compensación espacio y tiempo en los algoritmos.

3.6. Complejidad.

3.6.1. P.

3.6.2. NP.

3.6.3. NP completos.

Laboratorio

- Página web {
 - Reglamento
 - Prácticas
 - servicios

► Evaluación Laboratorio

- Prácticas
- Evaluación habilidades (examen final) → Aprobarlo o bajar 1 punto
- Asistencia mínima del 80% (11 prácticas)

► Reportes de las prácticas

- Los reportes se entregan el mismo día
- Reportes de calidad
-

→ reporte → PDF

- Portada
- Objetivo de la práctica
- Desarrollo
 - * Breve introducción
 - Análisis de los problemas

{ Ejemplos propuestos en las prácticas

{ Ejercicios propuestos
- Evidencia de la implementación
- Conclusiones de la práctica (Indicar si se cumplió el objetivo y por qué)

Adjuntar el código	Programas	Versión de la práctica	Versión práctica
Formato de envío	Murrieta Villegas Alfonso 61 P - V Murrieta Villegas Alfonso 61 P V * punto	Envío	Correo
			Archivar

eda I 01 año 32

315048 937

INTRODUCCIÓN

miércoles, 4 de abril de 2018 12:52 p.m.

[TEMA 1] Estructuras de Datos | a/fel/2018

- Computadora | Es un dispositivo electrónico | Hardware
Digital | que ayuda al ser humano | Software
 - * Componentes:
 - Memoria
 - Físicos
 - CPU
- 1940 - Alan Turing | Teoría de algoritmos | Programa | Es un conjunto de instrucciones que una o varias tareas en una computadora
 - Lógico matemáticos
- John Von Neumann | Esquema para utilizar memoria (guardar datos)
 - Arquitectura Von Neuman

Central Processing Unit (CPU) Memory

Contador | ← Main
ladrón | memory

Registros → | Arithmetic Logic Unit | ← Main
ladrón | Central

Preguntas | La arquitectura Harvard tiene 2 memorias
examen | una es para almacenar datos y otra para los programas, cada memoria tiene su bus de datos

► Lenguaje de programación { lenguaje artificial que expresa las instrucciones que se debe llevarse a cabo en una PC

- Alto nivel { Muy parecido al lenguaje humano

- Bajo nivel { Parecido al lenguaje de las PC

► Clasificaciones

- Evolución Histórica
 - Manera de ejecutarse
 - Abordar tarea
 - Paradigma Programación
- Generación 1º
 - compilados
 - Imperativos
- Generación 2º
 - Interpretado
 - Declarativos

Pregunta examen | → Parten del código fuente y posteriormente el compilador genera un ejecutable
+ Sólo ejecuta las instrucciones

→ Imperativo { Cómo hacer la tarea
→ Declarativo { Indica qué hacer pero no cómo

⇒ Paradigma de Programación

→ Procedural { Divide el programa en partes { estructurado (estructurado)

→ Orientado a objetos { Referencia a objetos

→ Funcional { Evaluación de funciones

→ Lógico { Empleando lógica

REPRESENTACIÓN DE DATOS

miércoles, 4 de abril de 2018 01:24 p.m.

1.1 | Representación de datos

9/02/2017

- Manejo de datos mediante PATRÓN DE BITS
(Representación uniforme de datos)

- Bit } Unidad mínima de almacenamiento | Bits
| mediante 0 y 1

- Byte } - Conjunto de 8 Bits | Bytes
| - Unidad de almacenamiento

- Codifica: Proceso de representar símbolos
(de los tipos de datos)

Códigos ASCII } • Es capaz de 128 (7 bits)
 } • Se creó en 1967
 } • American Standard Code for Information
 } Interchange

(Extended) } • 8 bits

EBCDIC } • 8 bits
 } • IBM

UNICODE } • Relación con la ISO/IEC
 } • UTF 8, 16, 32

Números
Enteros

Sin signo } Binario Convencional
 } o puro

con signo } - Binario con signo y magnitud
 } - Complementario / - A1
 } - A2

PUNTO FIJO Y PUNTO FLOTANTE

miércoles, 4 de abril de 2018 01:25 p.m.

19/feb/2017

Números R	Punto Fijo	Destinar dígitos para enteros	1101.1000
	Punto Flotante	Destinar dígitos para fracciones	13.5
	IEEE 754 International Electricity		

- Se destinan 32 bits - Precisión simple
- 1 para signo
- 8 para exponente
- 23 para la parte fraccionaria

doble { 1, 11, 52 } E = 1023

Notación del Punto Flotante

$$\begin{array}{r} 1 \mid 10000011 \mid 00001110000000000000 \\ \hline \text{1-negativo} \quad 128 \\ (\text{signo}) \quad + 2 \\ \hline 131 \\ - 127 = E \\ \hline 4 \\ \therefore 2^4 = 16 \end{array}$$
$$\begin{array}{l} 2^{-4} = \frac{1}{16} = \frac{2}{32} = \frac{4}{64} \\ 2^{-2} = \frac{1}{32} = \frac{2}{64} \\ 2^{-4} = \frac{1}{64} \\ \therefore 1.109375 \end{array} \left\{ \begin{array}{l} \frac{7}{64} \approx .109375 \\ \therefore 1.109375 \end{array} \right.$$

$$\therefore (-1)(16)(1.109375) = -17.75 \text{ en decimal}$$

- ① Separar y determinar signo de la operación
- ② Obtener la parte del exponente, posteriormente restamos 127 (constante E)
 - El resultado lo usamos como exponente de 2
 - Guardamos el número
- ③ Sacamos número (Recuerda que son potencias negativas), sumamos resultados, después sumamos un 1 al resultado.

14/feb/2017

-340.475

Decimal \rightarrow Binario

- Verificar signo
- Convertir la parte entera a binaria
- Recorrer hasta el último 1
- A la constante $c = 127$ se le suma n
- Convertir el num. obtenido del paso | exponente anterior a binario
- Concatenar 1(signo), los obtenidos del anterior y después los saltados
- La parte real se debe multiplicar por 2

$$\begin{array}{c} 1 \mid 1.0000111 \mid 10101010 \\ \downarrow \quad \downarrow \\ \text{Signo} \quad \text{Exponente} \end{array} \text{ 0111001100000000}$$

$n=8$

$$340 \left| \begin{array}{ccccccccc} 256 & 128 & 64 & 32 & 16 & 8 & 4 & 2 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{array} \right. \Rightarrow 1.01010100$$

$n=8$

$$\frac{E \quad n}{127 + 8 = 135}$$

$$135 \left| \begin{array}{ccccccccc} 128 & 64 & 32 & 16 & 8 & 4 & 2 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{array} \right. \text{ exponente}$$

$$\begin{array}{lll} \rightarrow .475 \times 2 = 0.95 & .8 \times 2 = 1.6 & \text{① se reporta} \\ .95 \times 2 = 1.90 & .6 \times 2 = 1.2 & \text{② se corta en 0} \\ .4 \times 2 = 1.8 & : & \text{③ dígitos} \\ .8 \times 2 = 1.6 & : & \\ .6 \times 2 = 1.2 & : & \\ .2 \times 2 = 0.4 & : & \\ .4 \times 2 = 0.8 & : & \end{array}$$

Ejercicios de
Clase

14/02/2018

$$1|10001011 \quad |^{\text{0011}}_{\text{0011}}$$

► Negativo

$$128|64|32|16|8|4|2|1$$

$$\begin{array}{r} 139 \\ -127 \\ \hline 012 \end{array}$$

$$\blacktriangleright 2^{12} = 4096$$

$$2^{-3} = \frac{1}{8} = \frac{2}{16} \quad \blacktriangleright \frac{2}{16} = .1875$$

$$\therefore (-1)(4096)(.1875) = \cancel{-4096} \quad \checkmark \text{ se agrega } \pm$$

$$\text{b) } 35,375$$

i) signo positivo (+)

$$\text{iii) parte entera } 35 \left\{ \begin{array}{r} 32|16|8|4|2|1 \\ 1|0|0|0|1|1 \end{array} \right\} \text{ 1.000116} \quad n=5$$

$$\text{iii) } 127 + 5 = 132 \left\{ \begin{array}{r} 128|64|32|16|8|4|2|1 \\ 1|0|0|0|0|1|0|0 \end{array} \right\} \text{ Exponente}$$

$$\text{ii) } .375 \times 2 = 0.75$$

$$\begin{array}{r} .75 \times 2 = 1.5 \\ .5 \times 2 = 1 \end{array}$$

$$\therefore 0$$

$$\therefore 35,375 = 0|10000100|\underbrace{0011011}_{n=14}|00000000000000 \quad \overbrace{\hspace{1cm}}^{15 \text{ ceros}}$$

c) -145.44

ii) signo { 1

iii) 145 { 128 | 64 | 32 | 16 | 8 | 4 | 2 | 1
1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 { 1.0010001
 $n=7$

iv) $127 + 7 = 134$ 128 | 64 | 32 | 16 | 8 | 4 | 2 | 1
1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 Exponente

$$.44 \times 2 = 0.88$$

$$.88 \times 2 = 1.76$$

$$.76 \times 2 = 1.52$$

$$.52 \times 2 = 1.04$$

$$.04 \times 2 = 0.08$$

$$.08 \times 2 = 0.16$$

$$.16 \times 2 = 0.32$$

$$.32 \times 2 = 0.64$$

$$.64 \times 2 = 1.28$$

$$.28 \times 2 = 0.56$$

$$.56 \times 2 = 1.12$$

$$.12 \times 2 = 0.24$$

$$.24 \times 2 = 0.48$$

$$.48 \times 2 = 0.96$$

$$.96 \times 2 = 1.92$$

$$1.92 \times 2 = 3.84$$

-145.44 = 1 | 10000110 | 00100010111000010100011
16 números

TIPOS PRIMITIVOS

Wednesday, April 4, 2018 6:01 PM

Puntos Flotantes

16/02/2018

	PF. Simple	PF. Double
► Signo	1	1
► Exponente	8	11
► Mantisa	23	52
► Constante	127	1023

TIPOS PRIMITIVOS

- Son los tipos de datos básicos que maneja cada lenguaje de programación para representar datos.
- El manejo de los datos es una CAPA DE ABSTRACCIÓN que proporciona el lenguaje

Tipo	Representación	Tamaño Bits
char	Carácter	8
int	Entero con signo	32
short	Entero con signo	16
long	Entero con signo	32
float	Punto flotante	32
double	Punto flotante	64
unsigned	Entero positivo	32

C language

→ 65536

Java

Tipo	Representación	Tamaño Bits
char	carácter	16
byte	entero con signo	8
bool	True o False	1

Next class

ARREGLOS

Wednesday, April 4, 2018 6:02 PM

16/02/2015

ARREGLOS

- Conjunto de variables del mismo tipo
- Constante de posición de memoria contiguas
- Pueden tener una o varias dimensiones
- Son entidades estáticas (No cambia de tamaño)

USO DE ARREGLOS

- Se usan indices (Indican posición de los elementos)

↳ Se usan expresiones aritméticas
(Empieza a contar desde el cero)

- Declaración

```
float arreglo [6]; // printf("El valor es: %d", a[2]);
                    ↑
                    ↑
                    Tipo Nombre Tamaño
                    int suma= a[0]+ a[1];
                    printf("resultado= %d", suma);

int arreglo[]; // 
arrreglo [0] = 1;
arrreglo [1] = 2;
arrreglo [2] = 3;
int arreglo2 [3];
arrreglo2 [arreglo[1]] = 1;
```

NOTA char letras[2]=64; lo mismo char letras[2] = '@';

► int array[] = {1, 2, 0}; ► int arrayB[] = {1, 2, 0}; | Ejemplos

► int c[8] = {1, 2, 0}; // los demás elementos en 0

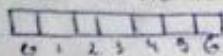
char cadenaF[] = "Hola"; char cadenaE[4] = 'H', 'o', 'l', 'a';

char cadenaG[5] = "Adios";

FIRST CLASS

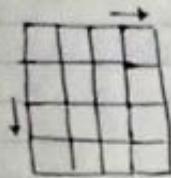
ARREGLOS UNIDIMENSIONALES

- Contienen de un solo índice (se conocen como Vector)
- Se almacenan de forma adyacente, representación simple



ARREGLOS BI DIMENSIONALES

- Tienen 2 dimensiones (se conocen como Matrices)



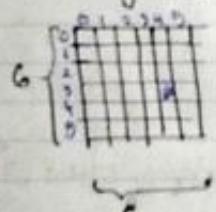
- Declaración

```
int c [6][6] [i][j];  
int matriz2[6][6];  
                ^ columnas  
                |  
                v filas
```

► Los dimensiones agregadas son los primeros en declarar

Declarar: int a[2][2] = {{1, 2}, {3, 4}};
 int a[2][2] = {{(1, 2), (3, 4)};}

Ejemplo int array [6][6]



∴ int array [3][4] = ??;

- * Los datos de los arreglos unidimensionales se guardan de manera lineal

```
int i, arreglo[100];  
for (i=0, i<100, i++)
```

PASO POR VALOR Y REFERENCIA

Wednesday, April 4, 2018 6:02 PM

21/02/2018

$1 + .2 = .300\ldots$ | Redondeo debido a que se acaban los números de bits

Paso por Valor o Paso por Referencia

- | | |
|--------------------------|--|
| ► Paso por
Valor | Todos los modificaciones de los valores dadas a las variables serían solo modificadas en la función (secundaria) |
| ► Paso por
Referencia | Todos las modificaciones dadas en la función si cambia en la función principal |

NOTA: Para regresar en paso por valor → Escribir return

```
program main()
begin
    integer a,b,c,i
    a=6
    b=7
    c=8
    i=fun(a,b,c)
    print i,a,b,c
end

integer fun (integer x, integer y, integer z) !
begin
    if (x>6) then
        y=25
        z=x+y
    return y+z
end
```

$x \rightarrow a = 6$
 $y \rightarrow b = 7$
 $z \rightarrow c = 8$
 $z = x + 6 ; z = 13 \therefore z \text{ es cambiado}$
return $7 + 13$

Paso por valor
 $c = z = 13$

Paso por referencia
 $c = z = 13$

APUNTADORES

Wednesday, April 4, 2018 6:03 PM

Apuntadores

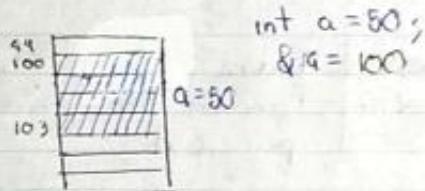
21/02/18

Es una variable especial cuyo valor es la dirección de memoria de una variable.

► hace mención indirecta a el valor de una variable

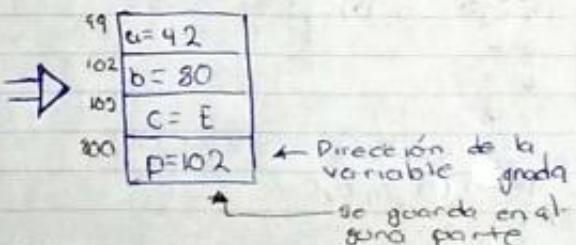
► El proceso de hacer referencia a un valor a través de un apuntador se le conoce como indirección.

Operadores → Dirección " & " | cuando se antepone al nombre de la variable hace referencia a la dirección de memoria



► Indirección " * " | cuando se utiliza una variable del tipo apuntador se debe anteponer el operador "*" al identificador, de esta forma es posible acceder al espacio de memoria.

- int a=42;
NOTAS: → • long b=80;
El apuntado • long *p;
debe ser del • p=&b;



- 1] Declarar → 2] Asociar → 3] Utilizar
el apuntador a una variable

21/02/2018

Ejemplo ①

```
int a=50; // Declaración variable  
int *p; // Declaración apuntador  
p = &a; // Asignar a una variable  
*p = 12; // Se cambia el valor indirectamente  
printf("a=%d", a);
```

→ Salida a=12

Ejemplo ②

```
int a=5, b=20, c=10, d;  
int *p1, *p2;  
p1 = &c; // Asigna a "c"=10  
p2 = &b; // Asigna a "b"=20  
d = *p1 + *p2;  
printf("d=%d", d);
```

→ Salida d=30

Operador " $\ast =$ " { $\ast p \times \ast = x \ast 2;$
 $(14) \ast (14 \ast 2); (14) \ast (28); 392 //$

Apuntadores

3 elementos necesarios

- Declaración de la variable
- Asociación con una dirección de memoria
- Asignación con valores

23/02/2018

Corrección → EJERCICIO-4

```
Procedure mystery
  a: integer;
  b: integer;
  procedure enigma(x,y)
    begin
      y := y+b;
      x := b+x;
      b := x+b;
      a := y
    end enigma
  begin
    a := 2; b := 7;
    enigma(a,b);
    write(a); write(b);
  end mystery
```

SALIDAS

► Pasa por <u>Valor</u>	a := 2 y := y+b; y = 7+7; y = 14 b := 7 x := b+x; x = 7+2; x = 9 "a" "b" (variables globales)	b = 9+7; b = 16 a = y = 14
★ No se modifican	// Al finalizar * y y se pierden "a" "b" (variables globales)	y por lo tanto la salida de a y b a = 14 y b = 16

* Cuando variable es retornada o global
(Ahí si se cambia.)

23/02/2018

► Paso por
referencia

$$a = 2; b = 7;$$

$$\therefore a = x;$$

$$b = y;$$

//En paso por referencia se cambian
valores

$$\begin{aligned} y &= y + b \quad ; \quad y = 7 + 7; \quad y = 14; \\ x = b + x &= x = 14 + 2; \quad x = 14 + 2 \quad ; \quad x = 16; \\ b &= x + b; \quad b = 16 + 14; \quad b = 30; \\ c &= y = 30; \end{aligned}$$

* Recuerda
que se
cambian
los valores *

SALIDA

$$a = 30 // \quad b = 30 //$$

PASOS DE APUNTAORES

int *p1; // Operador de indirección | PASO 1

p1 = &c; // Operador de dirección | PASO 2

d = *p1 + *p2; // Operador de indirección | PASO 3

PASO POR REFERENCIA

Wednesday, April 4, 2018 6:04 PM

PASO POR REFERENCIA (Apunadores)

```
#include <stdio.h>
void permutar( int*, int* );
int main(){
    int a=5, b=10;
    permutar( &a, &b ); // Operador dirección
    printf("Nuevo valor de a=%d y de b=%d", a, b)
}

void permutar( int* x, int* y ){
    int aux;
    aux = *x;
    *x = *y;
    *y = aux;
}
```

ARREGLOS y APUNTADORES

```
int a[5] = {1, 2, 3, 4, 5};
int *p; // DECLARACIÓN APUNTADOR
p = &a[0]; // se declara con respecto a la posición
            // Inicialización
*p = 10 // a[0] = 10;
```

```
int a[5] = {1, 2, 3};
int *p;
```

$p=a$ es equivalente $p = \&a[0]$ // solo se puede asignar
// así en arrays.

23/02/2018

Modificar los elementos

▶ Precedencia de operadores

$*p = 10 \quad // \quad a[0] = 10;$

$*(\underline{p+3}) = 5 \quad // \quad a[\underline{0}] = 5; \quad | \quad *p+3 = d?$

cambiar
valor de la
tercer cuarta
celda del arreglo

| Jerarquía de operaciones
| ∴ Primero apuntador

#include <stdio.h>

int arreglo [] = {3, 25, 19, 6, 5, 30} ;

int *qp;

int main (void) {

int i;

qp = arreglo;

printf ("\n\n");

for (i=0; i<6; i++) {

printf ("arreglo[%d]= %d ", i, arreglo[i]

printf

}

return 0;

}

FIRST CLASS

CAPAS DE ABSTRACCIÓN

Wednesday, April 4, 2018 6:05 PM

28/02/2018

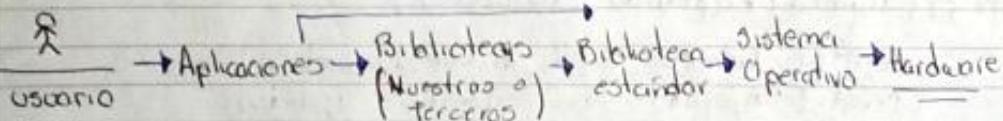
Operador de estructura (\rightarrow)

Tiene acceso a un miembro de estructura vía un apuntador a la estructura
 $opAlu \rightarrow Alu = 36;$

$opAlu = \& var;$
 $var.nombre = "Alfonso";$
 $var.edad = 35$
 $opAlu \rightarrow Alu = 36$
 $var[2].nombre = var.nombre$

CAPAS DE ABSTRACCIÓN

- El programador no asume cuestiones de plataforma
 - Cada función se incluye como parte de la biblioteca estandar <stdlib>



Tipo Abstracto de DATO (TAD)

- Tipo de dato abstracto es una extensión de Datos donde el programador puede crear sus propios datos
 - `fopen, fclose, fread, fwrite` componen un TAD

ESTRUCTURAS

Wednesday, April 4, 2018 6:05 PM

1.1.4] Estructura

23/02/2018

- Una estructura es una colección de uno o más elementos denominados miembros, cada uno de los cuales puede ser un tipo de dato.
- Cada elemento de una estructura puede contener datos de un tipo diferente de otro miembro.

DECLARACIÓN

```
struct nombre {  
    tipo de dato nombre  
    tipo de dato nombre  
};
```

- Estructura y apuntadores facilitan formación de estructuras como listas, colas, pilas y árboles.

- Estructuras son tipos DERIVADOS que se construyen utilizando objetos de otros tipos
tipos primitivos ↑

- Estructura autoreferencial (NODO) | Estructura que se contiene a si misma mediante uno de sus medios

28/02/2018

struct alumno { // Declaración

char *nombre;
int edad;

};

struct alumno, grupo(45), *point; // Uso de datos

struct alumno{ // Versión 2 o forma 2

char *nombre;
int edad;

} a, grupo(45), * point; // Esta forma no es conveniente

- Operaciones con estructuras
- Solo se puede asignar variables de estructuras
 - La estructura no se puede operar con otra estructura

Inicialización de estructuras | struct alumno nlu1 = {"pepe", 29};

► Si no aparecen elementos en la estructura estos vendrá o será inicializado en 0 o NULL

Acceso a miembros de la estructura

Operador miembro (.)

Tiene acceso a un miembro de estructura mediante el nombre de la variable
var . nombre = "Alfonzo";
var . edad = 35

EJEMPLOS ESTRUCTURAS

Wednesday, April 4, 2018 6:05 PM

28/02/2018

Implementación de TAD | En el lenguaje de programación C hace esto mediante el uso de estructuras.

EJEMPLO:

```
#include <stdio.h>
struct Alumno{
    int numCuenta;
    char *nombre;
    char apellido[20];
    float promedio;
} alumno1;
main(){
    struct Alumno alumno1;
    alumno1.numCuenta = 3190489;
    alumno1.nombre = "Alfonso";
    strcpy(alumno1.apellido, "Muñoz");
    printf("Nombre: %s", alumno1.nombre);
    printf("Apellido: %s", alumno1.apellido);
}
```

Código 2

```
struct Alumno *op
ap = &alumno1;
ap->nombre = "Edgar";
ap->apellido = "Tista";
```

```
printf("Nombre: %s", ap->nombre);
printf("Apellido: %s", alumno1.apellido);
```

PRIMER CLASE

`typedef` | Proporciona un mecanismo para la creación de alias o alias al tipo de dato

`typedef int Entero;`
`Entero a = 10;`
`Entero b = 20;`

EJEMPLO

```
#include <stdio.h>
struct alumno {
    ...
}; Tipo Nombre Funcionario
typedef struct alumno Alumno;
main(){
    Alumno alumno1;
    Alumno alumno2;
    alumno1.numcuenta = 31504;
    alumno1.nombre = "Alfonso";
    printf("Nombre: %s", alumno1.nombre);
```

Caso 1

`typedef struct {
 int numcuenta;
 char *nombre;
} Alumno;`

Caso 2

Asignamos a la estructura Alumno

Ejercicio: (Talogo)

2/03/2018

```
typedef struct {  
    char* calle;  
    int numero;  
    char* colonia;  
} Direccion;  
// Las variables son después
```

```
struct Alumno {  
    ...  
    struct Direccion domicilio; // Dirección domicilio  
}; // tipo y identificador // en caso de usar typedef  
main(){  
    struct Alumno *apAlumno, alumno1;  
    apAlumno = &alumno1;  
    alumno1.nombre = "Toto";  
    apAlumno->apellido = "Toto"; // manera indirecta  
    alumno1.domicilio.calle = "calle falso";  
    ...  
    apAlumno->domicilio.calle = "Benito"; // para cambiar  
    // apuntador apunta a struct elemento dato mediante  
    // apuntador */  
}
```

NOTA: La mejor práctica es usar funciones para optimizar cosas

TAREA | Investigar como se almacenan y
4 | distribuyen en memoria.
| • Ejemplo mediante un esquema

MEMORIA DINÁMICA

Wednesday, April 4, 2018 6:06 PM

MEMORIA DINÁMICA

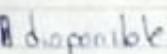
Wednesday 7 de
March 2018

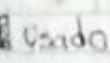
- Memoria que se solicita durante el tiempo de ejecución
- Existe un mecanismo para el manejo de memoria tanto automáticas o manuales

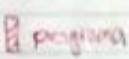
Mecanismo → Apuntador
Manual

Asignación nivel (HW - 3.0)

- Primer Ajuste { Asignar memoria solicitada (primer espacio disponible)}
- Mejor Ajuste { Asignar el hueco que se pide dentro no se desperdicia}
- Peor Ajuste { Asignar el espacio en donde haya más espacio (hueco de memoria disponible más grande)}

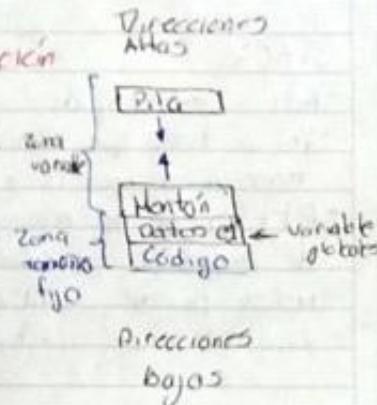
 Primero  disponible

 Mejor  Usado

 Peor  programa

Administración en tiempo de ejecución

- Lenguajes estructurados o imperativos se administra de la forma



STACK 7 HEAP

Wednesday, April 4, 2018 6:06 PM

Stack vs Heap

► PILA (stack)

- La pila es una región especial de memoria que almacena de manera temporal los variables creadas por cada función
- Cada variable se mete a la pila
 - ↳ La administración de memoria es automática
- Tamaño de variables limitadas debido a la pila

HEAP

- Es semiautomática y es una región de memoria
- Libre de memoria y es de mayor tamaño que la pila
- Funciones malloc y calloc
- Se libera mediante free
- No tiene restricción en el tamaño de variables (más allá de la memoria disponible)

- VENTAJAS Y DESVENTAJAS -

STACK

- Acceso más rápido
- No se tiene que liberar la memoria de manera explícita
- El espacio se maneja de manera eficiente
- No se puede cambiar tamaño
- Variables de ámbito local

- El manejo de variables es global
- No hay límite el tamaño de la memoria
- Acceso más lento
- Programador se administra memoria
- Se pueden redimensionar realloc()

MALLOC/ CALLOC / REALLOC

Wednesday, April 4, 2018 6:07 PM

► MALLOC

- La función malloc es la forma de implementar el uso de memoria dinámica

- stdlib.h

void* malloc (número de localidades)

- Toma como argumento el número de bytes a asignarse y regresa un apuntador de tipo void
- Apuntador void* es de cualquier tipo

► FREE

- Cuando una zona de memoria reservada por malloc y calloc ya no se necesita se utiliza free

void free (void* apuntador);

- Apuntador es un apuntador de cualquier tipo que apunta a un área previamente asignada por malloc o calloc

► sizeof

- Devuelve el tamaño de una variable

sizeof (var)

- El tamaño se puede ver como cantidad de localidades

► CALLOC

void* calloc (size_t n, size_t);

- Devuelve un apuntador de tipo void y establece ceros en todos sus bytes

7/03/2018

REALLOC

- redistribuye un área de memoria la cual fue previamente asignada por malloc y calloc y que no ha sido liberada

```
void* realloc(void *ptr, size_t size);
```

- si no hay suficiente memoria para la distribución se devolverá un apuntador nulo

EJEMPLO

```
main() { // malloc
    int a = 10;
    int *apuntador;
    apuntador = (int *) malloc(4); // sizeof()
    ...
    free(apuntador);
}
```

```
main() // sizeof
{
    int a = 10;
    float f = 100;
    int b = sizeof(a); // El resultado es entero
}
```

∴ float b = sizeof(a); // No es válido

```
main() {
    int a = 10; int *apuntador;
    apuntador = (int *) calloc(4, sizeof(int));
    ...
    free(apuntador);
}
```

EJEM.1

Wednesday, April 4, 2018 6:07 PM

EJEMPLO MALLOC

```
int main(void){  
    int cantidad = obtenerCantidad();  
    int* numeros = malloc(cantidad * sizeof(int)); // solo pide bytes  
    leer(cantidad, numeros);  
    imprimir(cantidad, numeros);  
    free(numeros);  
}  
  
int obtenerCantidad(){  
    int cantidad;  
    printf("Cuántos números va a ingresar ?: ");  
    scanf("%i", &cantidad);  
    return cantidad;  
}  
  
void leer (int cantidad, int* numeros){  
    int i;  
    for(i=0; i<cantidad; i++){  
        scanf("%i", &numeros[i]);  
    }  
}  
  
void imprimir (int cantidad, int *numeros){  
    int i=0;  
    for(; i<cantidad; i++){  
        printf("%i\n", numeros[i] * 2);  
    }  
}
```