



Dra. Mayra CARRION.
mayra.carrion@epn.edu.ec

Árboles

Referencia: CAIRO, GUARDATI. "Estructura de datos", ISBN: 970-10-0258-X. 2008
LUIS JOYANES AGUILAR. "Estructura de datos en JAVA". ISBN:9788448156312. 2008

Objetivos Sesión

- ! Comprender la definición Básica referente a Árboles
- ! Comprender las características principales de la estructura de datos tipo árbol.
- ! Comprender cada elemento que componen a esta estructura de datos.
- ! Analizar la representación de la estructura de datos tipo árbol.
- ! Analizar las diferentes lógicas algorítmicas que permiten la creación de la ED tipo ÁRBOL

¿Qué entienden
por la estructura
de datos tipo
árbol ?



Árboles

Los árboles son las **estructuras de datos NO lineales y dinámicas** de datos más importantes del área de la computación .

Los **árboles balanceados o AVL** son la estructura de datos más eficiente para trabajar con la **memoria principal** interna del procesador, mientras que los **árboles B y especialmente la versión B+**, representan la estructura de datos más eficiente para trabajar en **memoria secundaria o externa**.

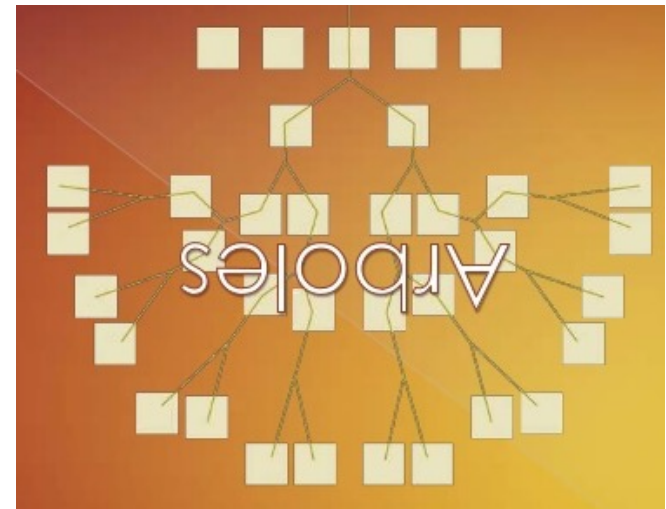
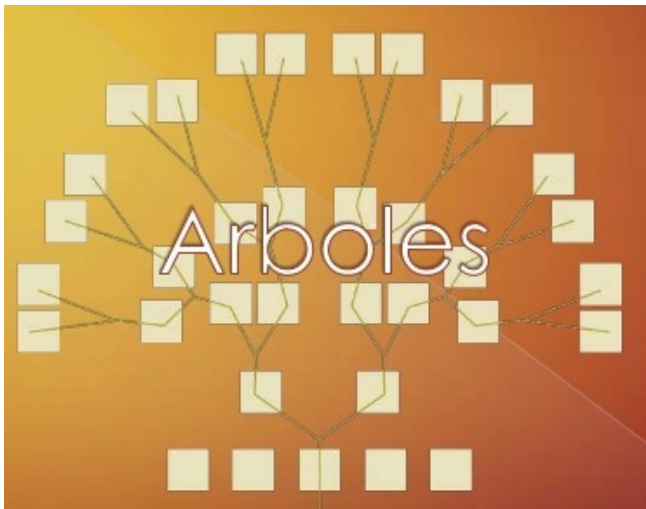
¿Cómo se la
puede definir a la
estructura de
datos tipo árbol ?



ÁRBOLES

Un árbol se puede definir **como una estructura jerárquica** aplicada sobre una colección de elementos u objetos llamados nodos.

Un **árbol consta** de un **conjunto finito de elementos** , **denominados nodos**, y un conjunto **finito de líneas dirigidas denominadas ramas**, que conectan los nodos.

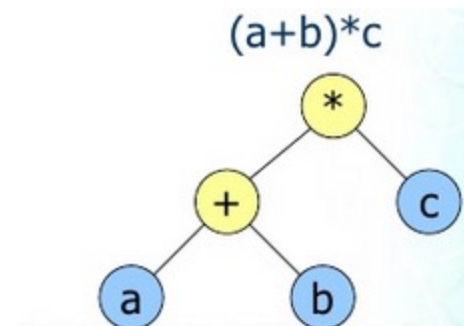
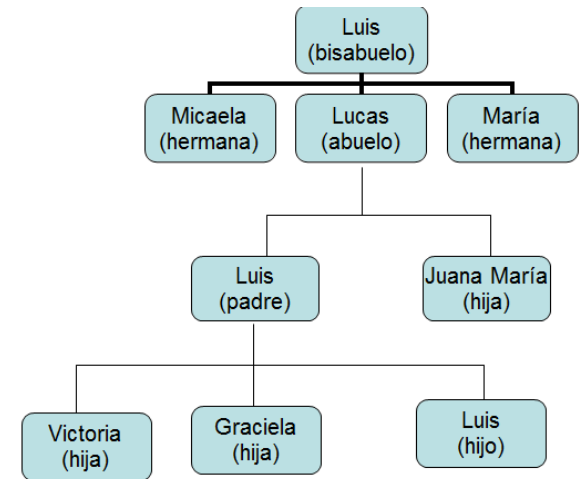


¿Ejemplos de aplicación de la estructura de datos tipo árbol ?



Ejemplo de Aplicación de Árboles

- ❖ Para representar **fórmulas matemáticas**
- ❖ Para registrar **historias de un campeonato** de tenis.
- ❖ Para construir un **árbol genealógico**.
- ❖ Para enumerar los **capítulos y secciones** de un libro.

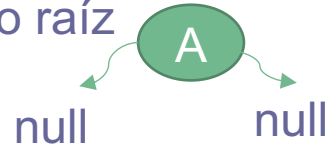


¿Características y
Propiedades de la
estructura de
datos tipo árbol?

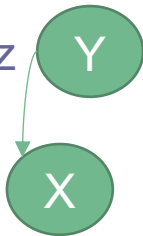


Características y Propiedades de los árboles

1. No vacío Nodo raíz

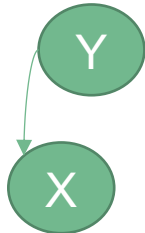


2. Nodo Raíz



Nodo X descendiente de nodo Y

3. Cuando un nodo se considera nodo Padre. Y es nodo padre de Nodo X



4. Cuando los Nodos se consideran hermanos

5. Nodos Interiores

6. Nodos Hojas o Nodos terminales

7. Grado del Nodo

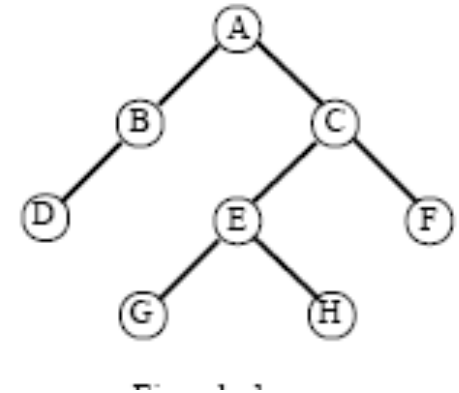
8. Grado del Árbol

9. Nivel

10. Altura

Definiciones Básicas en Árboles

- ❖ *Nodo Padre*
- ❖ *Nodo Hijo*
- ❖ *Nodo Raíz*
- ❖ *Hojas*
- ❖ *Nodos Interiores*
- ❖ *Camino*
- ❖ *Rama*
- ❖ *Grado*
- ❖ *Niveles*



¿Características y
Propiedades a
visualizar en
ejemplo?



¿Longitudes a considerar en la estructura de datos tipo árbol?



Longitud de camino interno y externo

De manera general las longitudes se define como el **número de arcos** que se **deben recorrer** para llegar **desde el nodo raíz hasta el nodo X**.

Por definición la raíz tiene longitud de **camino 1**, sus descendientes directos **longitud de camino 2**, etc.

Longitud de Camino Interno

- ❖ **LCI es la suma** de las longitudes de camino de todos los nodos del árbol.
- ❖ **Esta medida es importante porque nos permite conocer los caminos que tiene el árbol.**
- ❖ La fórmula que nos ayuda para calcular es la siguiente:

$$\text{LCI} = \sum_{i=1}^h n_i * i$$

Medida de Longitud de camino interno

Ahora para calcular LCIM . Se calcula dividiendo la LCI entre números de nodo del árbol (n) , esta medida es importante **porque nos ayuda a ver cuál es la mejor decisión** que debemos tomar para llegar a un nodo determinado partiendo del nodo raíz.

❖ Fórmula,

$$\text{LCIM} = \text{LCI}/n$$

Longitud de camino externo

Antes de definir la **LCE** es importante conocer lo que es **un árbol extendido y nodo especial**

Árbol extendido es aquel en el que el número de hijos de cada nodo es **igual al grado del árbol**. Y **si** alguno de los nodos no cumple con esta condición entonces deben incorporarse al mismo tantos nodos especiales como se requieran para llegar a cumplirla. **Los nodos especiales se representan con cuadrados**

$$LCE = \sum_{i=2}^{h+1} n_{ei} * i$$

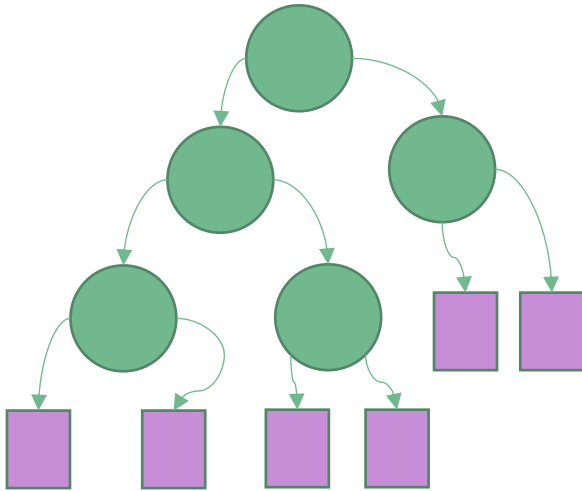
Medida de Longitud de camino extremo

LCEM se clacula a través de la siguiente fórmula:

$$\text{LCEM} = \text{LCE} / ne$$

Nos permite indicar el número de arcos que se deben recorrer en promedio para llegar, partiendo desde la raíz a un nodo especial cualquiera del árbol

Ejemplo de las Longitudes en la ED TIPO Árbol



Longitud Camino Interno

$$LCI = 1 \cdot 1 + 2 \cdot 2 + 2 \cdot 3$$

$$LCI = 11$$

Medida LCI

$$LCIM = LCI/n = 11/5 = 2.5$$

Longitud camino externo

$$LCE = 2 \cdot 3 + 4 \cdot 4 = 22$$

$$LCE = 22$$

Medida de LCE

$$LCEM = LCE/n_e = 22/6 = 3,6$$

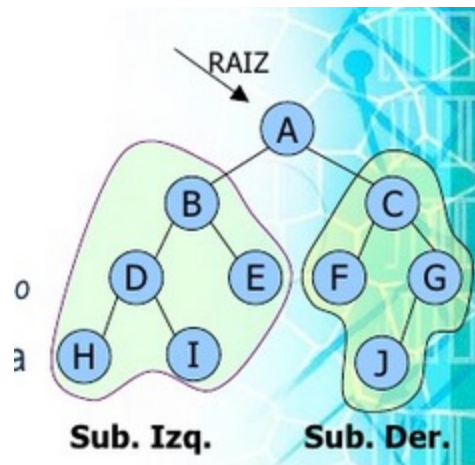
ÁRBOLES BINARIOS?



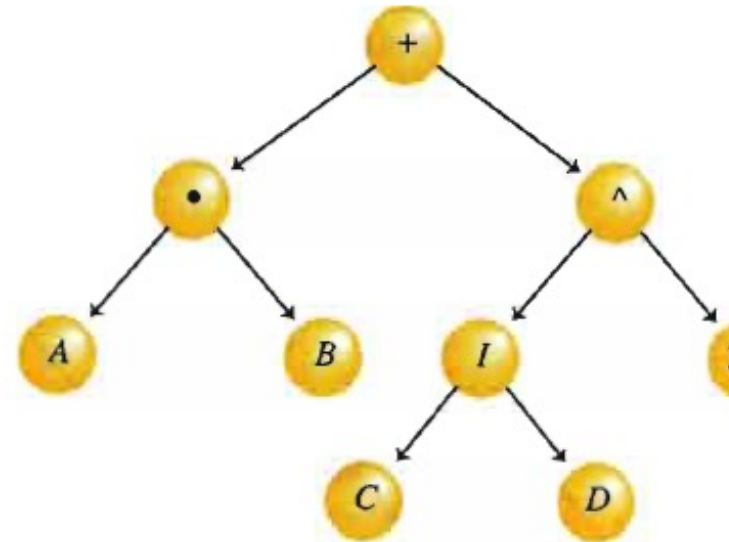
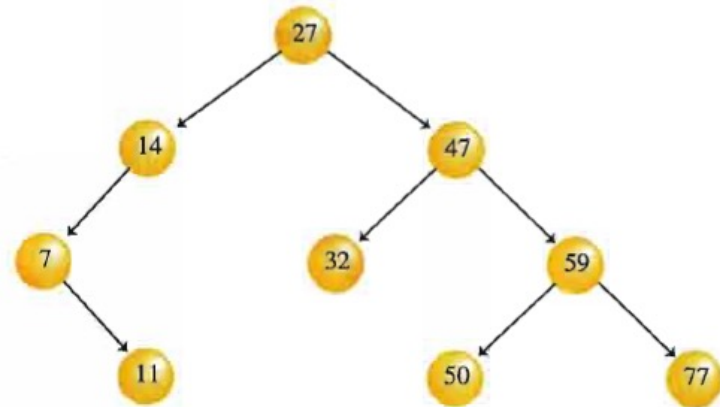
Árboles Binarios

Este tipo de arboles son también conocidos como **árboles ordenados de grado 2**.

En un árbol binario cada nodo puede tener como **máximo dos subárboles** que se distinguen entre sí como el subárbol izquierdo y el subárbol derecho, según su ubicación con respecto al nodo raíz.



Ejemplos de Árboles Binarios

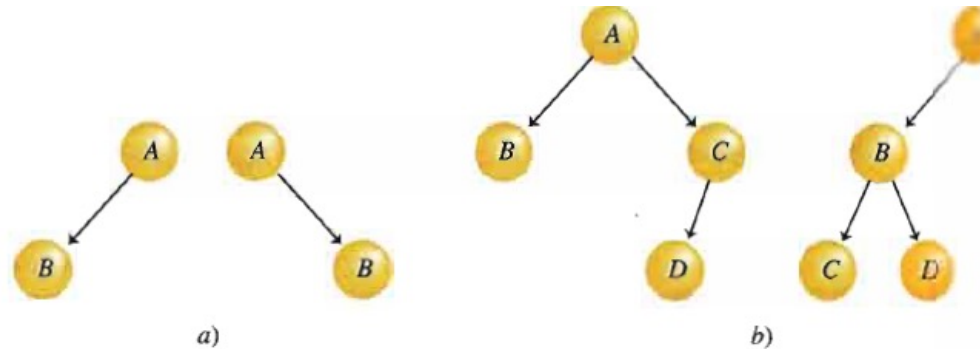


A

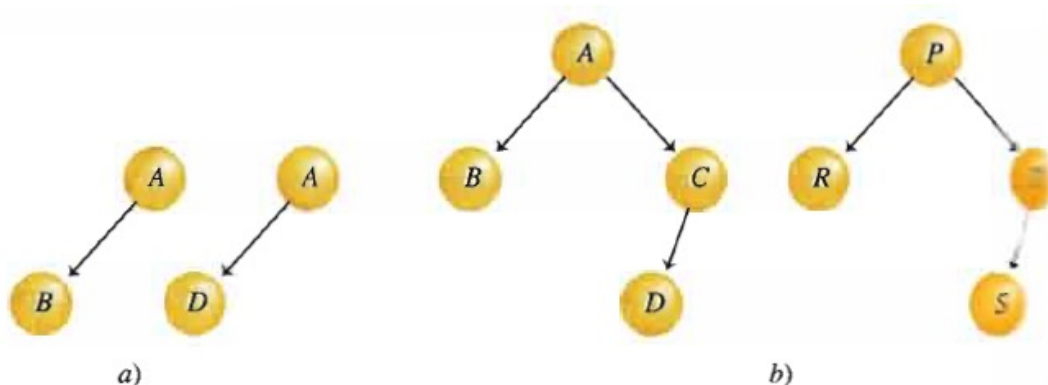
Árbol
(pro

Árboles binarios distintos, similares y equivalentes

- ❖ **Árboles binarios distintos** : son diferentes sus estructuras-nodos- y arcos.

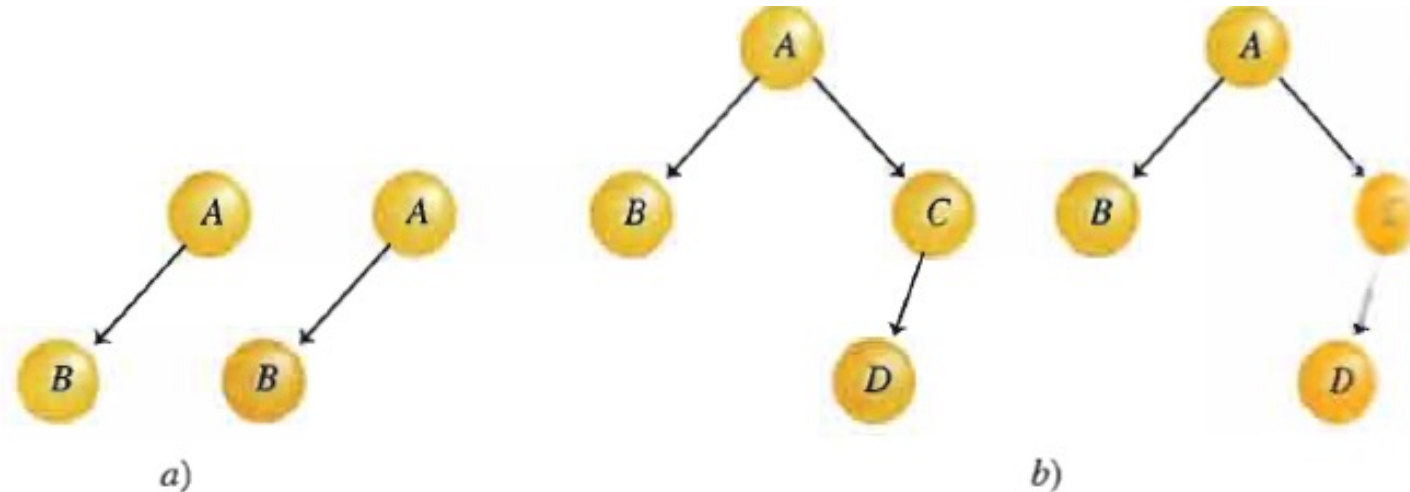


- ❖ **Árboles binarios similares** : las estructuras son idénticas solamente la información que contienen sus nodos difiere entre sí.



Árboles binarios distintos, similares y equivalentes

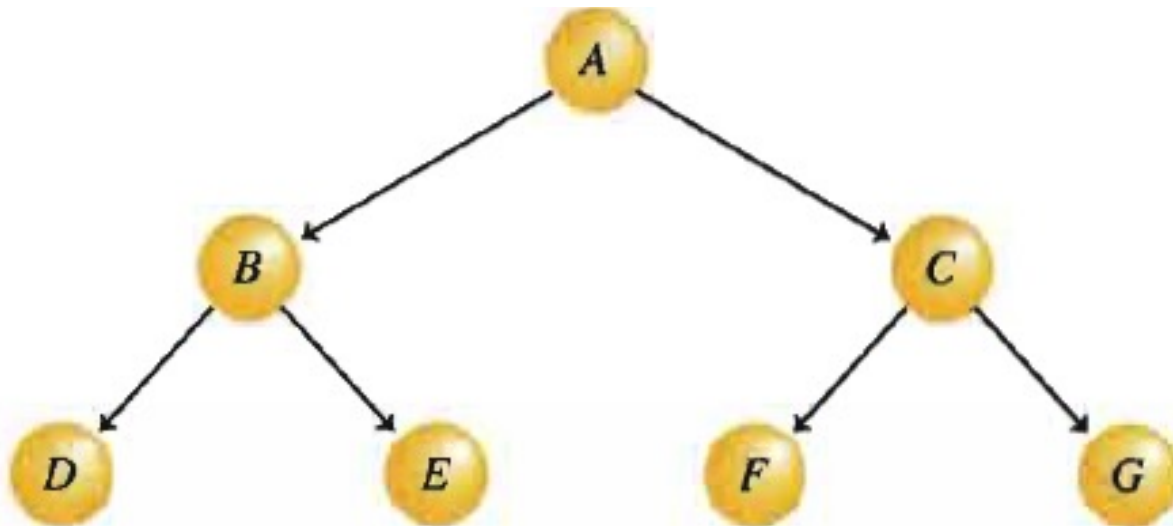
- ❖ **Árboles binarios equivalentes:** su estructura similar y además contienen la misma información.



Árboles binarios Completos

ABC se definen como un árbol en el que todos sus nodos **excepto los del último tienen dos hijos**: el subárbol izquierdo y el subárbol derecho.

Ejemplo de árboles binarios completos:



$$\text{NÚMERO DE NODOS(ABC)} = 2^h - 1$$

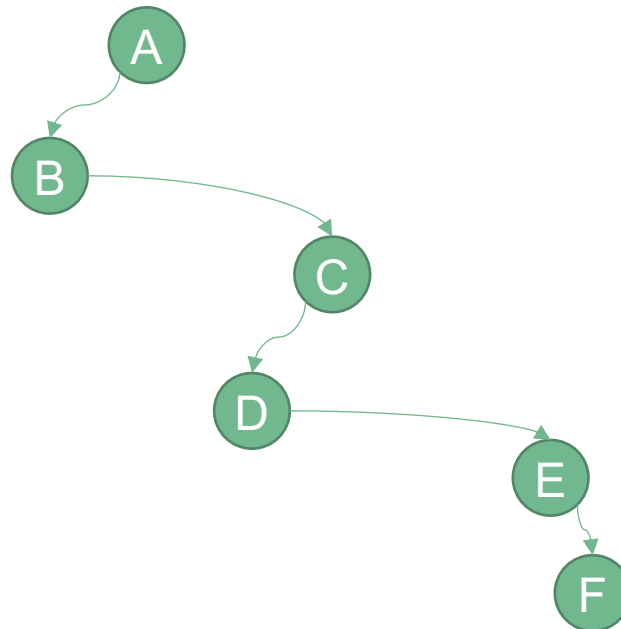
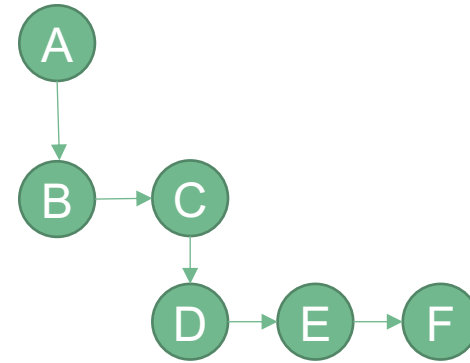
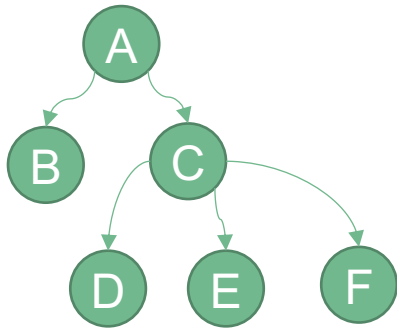
Representación de árboles generales como binarios

Es **importante el uso de árboles binarios** en el área de la computación es por ello que resulta de utilidad poder convertir **árboles generales** con n hijos en árboles binarios.

Pasos a considerar:

1. Enlazar los hijos de cada nodo en forma horizontal —los hermanos—.
2. Relacionar en forma vertical el nodo padre con el hijo que se encuentra más a la izquierda. Además, se debe eliminar el vínculo de ese padre con el resto de sus hijos.
3. Rotar el diagrama resultante, aproximadamente 45 grados hacia la izquierda, y así se obtendrá el árbol binario correspondiente.

Ejemplo de Árboles Generales a Árboles Binarios

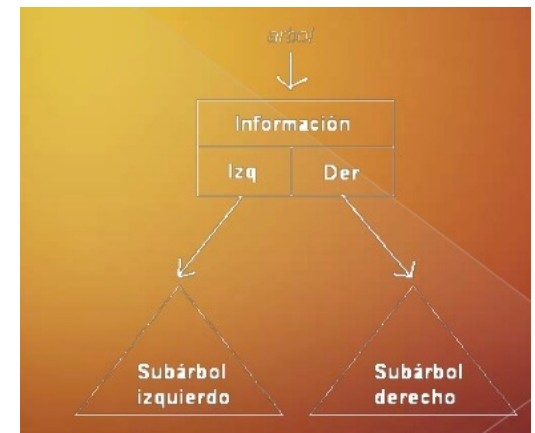


Representación de árboles binarios en memoria

Existen dos maneras más comunes de representar un árbol binario en memoria que son las siguientes:

- ❖ Por medio de arreglos
- ❖ **Por medio de datos tipo puntero**, también conocidos como **variables dinámicas**

Dado el nodo T :



Descripción de campos del NODO

IZQ: Campo donde se almacena la dirección del subárbol izquierdo del nodo T.

INFO: Representa el campo donde se almacena la información del nodo.

DER: Campo que almacena la dirección del subárbol derecho del nodo.

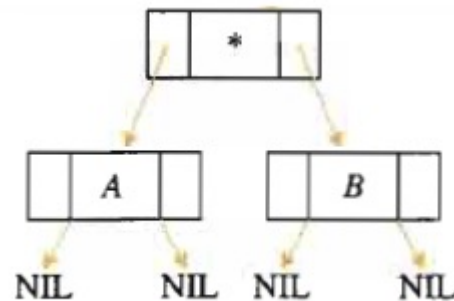
Definición de árbol binario

❖ Definición de un árbol binario en Lenguaje Algorítmico:

```
ENLACE=^.NODO
NODO= REGISTRO
      IZQ: TIPO ENLACE
      INFO: TIPO DATO
      DER: TIPO ENLACE
FIN DEFINICION
```

Ejemplo de representación en memoria

Consideremos el árbol binario que permita representar la siguiente expresión algebraica $A*B$. Su representación de la estructura de datos cómo sería en memoria??:



Obsérvese que pasa con el término NIL se utilizará o no ?

¿Cómo se crearía
una estructura de
datos tipo árbol.
Con la ayuda de
un algoritmo?



Creación de Árboles Binarios

Crear_arbol (APNODO)

{El algoritmo crea un árbol binario en memoria. APNODO es una variable de tipo ENLACE —puntero a un nodo—. La primera vez APNODO se crea en el programa principal}

{INFO, IZQ y DER son campos del registro NODO. INFO es de tipo carácter. IZQ y DER son de tipo puntero. Las variables RESP y OTRO son de tipo carácter y de tipo ENLACE, respectivamente}

1. Leer APNODO^.INFO {Lee la información y se guarda en el nodo}
2. Escribir "¿Existe nodo por izquierda: 1(Sí) – 0(No)?"
3. Leer RESP
4. Si (RESP = "Sí")
 entonces
 Crear(OTRO) {Se crea un nuevo nodo}
 Hacer APNODO^.IZQ ← OTRO
 Regresar a Crea_árbol con APNODO^.IZQ {Llamada recursiva}
 si no
 Hacer APNODO^.IZQ ← NIL
5. {Fin del condicional del paso 4}
6. Escribir "¿Existe nodo por derecha: 1(Sí) – 0(No)?"
7. Leer RESP
8. Si (RESP = "Sí")
 entonces
 Crear(OTRO) {Se crea un nuevo nodo}
 Hacer APNODO^.DER ← OTRO
 Regresar a Crea_árbol con APNODO^.DER {Llamada recursiva}
 si no
 Hacer APNODO^.DER ← NIL
9. {Fin del condicional del paso 8}

¿Recorrido en
árboles binarios?



Recorrido en árboles

Una de las operaciones más importantes que se realiza en un árbol binario es el recorrido de los mismos .

Tres formas diferentes de efectuar el recorrido :

RECORRIDO EN PREORDEN

Visitar la raíz

Recorrer el subárbol izq

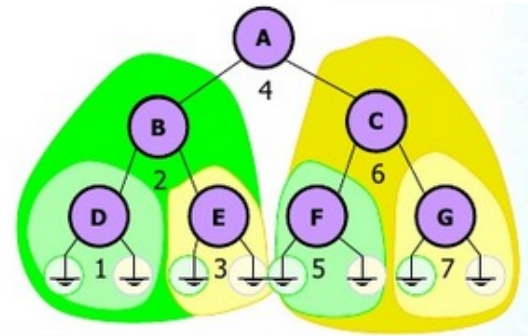
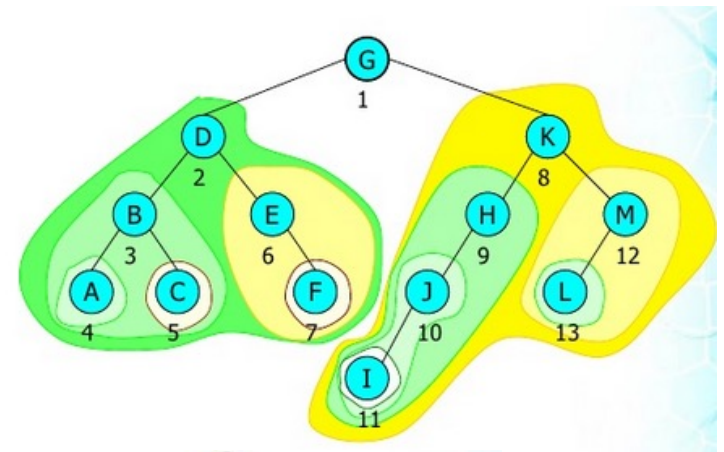
Recorrer el subárbol der

RECORRIDO EN INORDEN

Recorrer el subárbol izq

Visitar la raíz

Recorrer el subárbol der



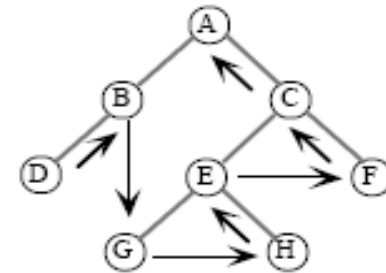
Algoritmos de Recorrido en ABB

❖ RECORRIDO EN POSORDEN

Recorrer el subárbol izq

Recorrer el subárbol der

Visitar la raíz



Algoritmos de Recorrido PreOrden

PREORDEN (APNODO)

PreOrden(APNODO)

INFO

IZQ

DER

Si (APNODO!= Null)

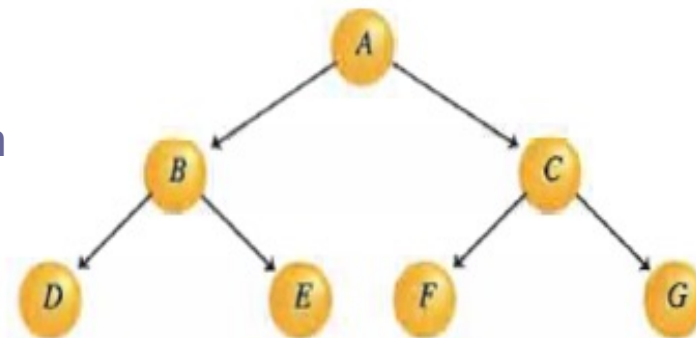
Visita el APNODO Escribir APNODO^.INFO

Regresar a PreOrden (APNODO^.IZQ)

Regresar PreOrden (APNODO^.DER)

Fin Si

Fin PreOrden



Algoritmos de Recorrido InOrden

INORDEN (APNODO)

InOrden(APNODO)

INFO

IZQ

DER

Si (APNODO!= Nul)

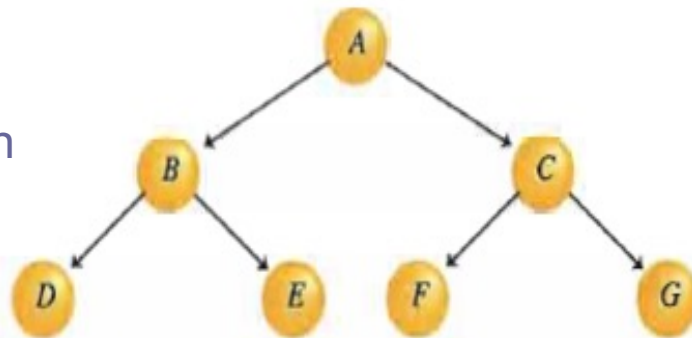
Regresar a InOrden (APNODO^.IZQ)

Visita el APNODO Escribir APNODO^.INFO

Regresar a InOrden (APNODO^.DER)

Fin SI

Fin InOrden



Algoritmo de Recorrido en PostOrden

POSORDEN (APNODO)

PosOrden(APNODO)

INFO

IZQ

DER

Si (APNODO!= Nul)

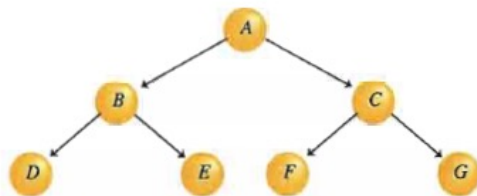
Regresar a PosOrden (APNODO^.IZQ)

Regresar a PosOrden(APNODO^.DER)

Visita el APNODO Escribir APNODO^.INFO

Fin Si

Fin InOrden





Gracias

¿...?