

# Algoritmos y Estructura de Datos

Unidad 2 – Semana 10



## Logro de sesión

Al finalizar la sesión, el estudiante el estudiante diseña árboles binarios para el almacenamiento y recuperación de datos tomando en cuenta el tiempo de acceso.



# Sesión 6: Arboles binarios

#### **Contenido:**

- Búsqueda binaria
- > Arboles binarios



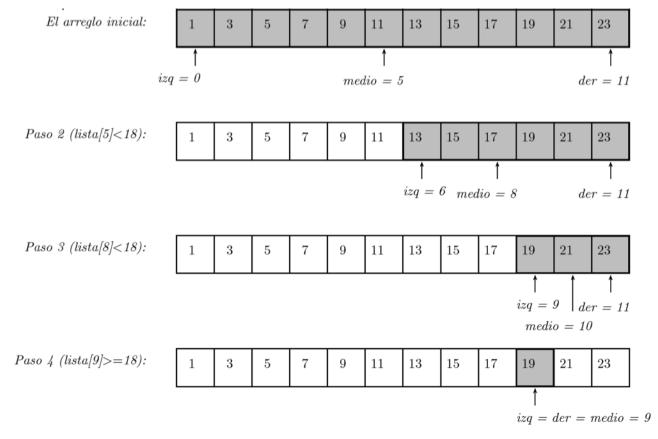
# Búsqueda binaria



## Búsqueda binaria



- La búsqueda binaria es un algoritmo eficiente para encontrar un elemento en una lista ordenada de elementos.
- Es un algoritmo que repite el procedimiento de reducir a la mitad el tamaño de la porción restante de la lista por cada repetición, hasta reducir las ubicaciones posibles a solo una.



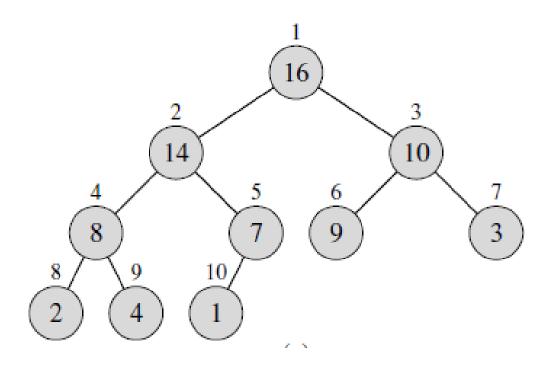
## Búsqueda binaria



```
/**
     * Performs the standard binary search using two comparisons per level.
     * Returns index where item is found or -1 if not found.
3
     */
 4
    template <typename Comparable>
    int binarySearch( const vector<Comparable> & a, const Comparable & x )
        int low = 0, high = a.size() - 1;
8
 9
10
        while( low <= high )
11
            int mid = (low + high) / 2;
12
13
            if(a[mid] < x)
14
                low = mid + 1:
15
            else if (a[mid] > x)
16
                high = mid - 1;
17
            else
18
19
                return mid; // Found
20
        return NOT FOUND; // NOT FOUND is defined as -1
21
22
```



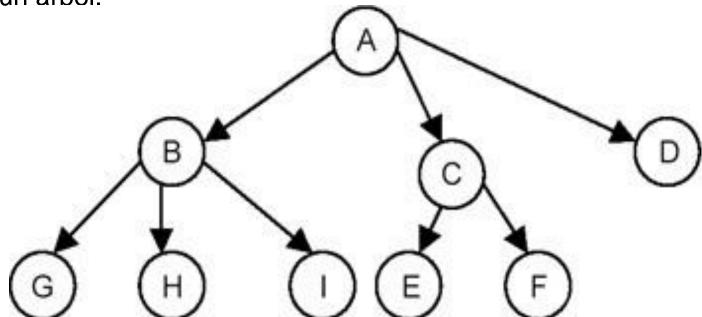
# **Arboles**



# Árbol



- Es una estructura de datos muy usada porque denota jerarquía.
- Estructura de Datos muy utilizada para búsquedas y ordenamientos, en diferentes aplicaciones (bases de datos, redes, etc.).
- Un árbol debe cumplir estas condiciones:
  - Siempre hay un Root Node o Nodo Raíz : el primero en el árbol.
  - Los demás Nodos forman conjuntos disjuntos los cuales a su vez pueden ser un árbol.



# Árbol



- Child Node o Nodo Hijo: nodo debajo de o contenido en otro.
- Parent Node o Nodo Padre: nodo sobre de o que contiene otro.
- Se denomina Leaf Node o Nodo Hoja a aquellos que no tienen hijos (los últimos del árbol).
- Si cada nodo puede tener n hijos, siendo denominado según el numero de máximo que puede tener como n-ario: unitario, binario, ternario, etc.
- Una lista enlazada vista de manera horizontal se podría interpretar como un árbol unitario.

# Árbol



- Se denomina subárbol a la colección de nodos cuya raíz es uno de los nodos hijo.
- La línea que conecta un nodo padre con su hijo es llamada RAMA.
- El **TAMAÑO** de un nodo, es el numero de todos sus descendientes incluyéndose así mismo
- El **GRADO** de un nodo es el numero de hijos que tiene un nodo.
- Los nodo hoja tienen grado 0.

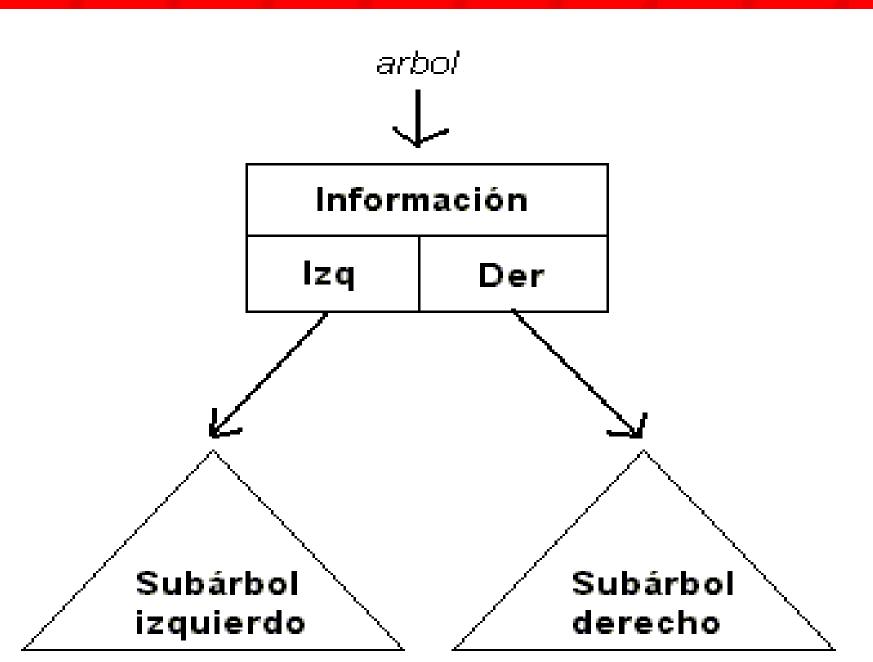


- Es un árbol cuya propiedad es que cada nodo puede tener hasta dos hijos. El grado de cada nodo es como máximo 2.
- Por convención, los nodos hijos se denominan nodos hijo izquierdo y derecho.
- El número máximo de nodos en un nivel i es: 2i
- Si k es la profundidad del árbol, lo máximo que un árbol puede tener de hijos es:

$$2k - 1 = 2k-1 + 2k-2 + ... + 20$$

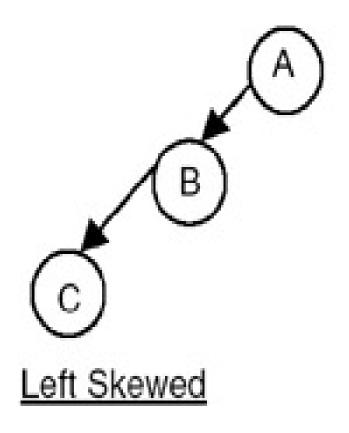
Fuente [P.S. Deshpande and O.G. Kakde. C and Data Structure. 2004]

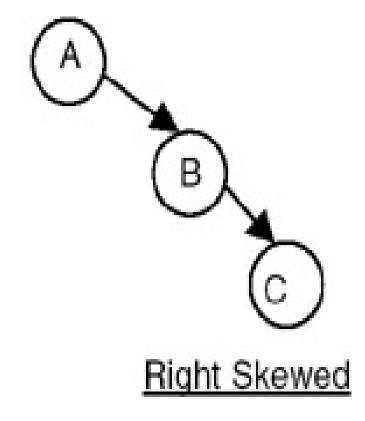






Otros ejemplos







#### **ALTURA**

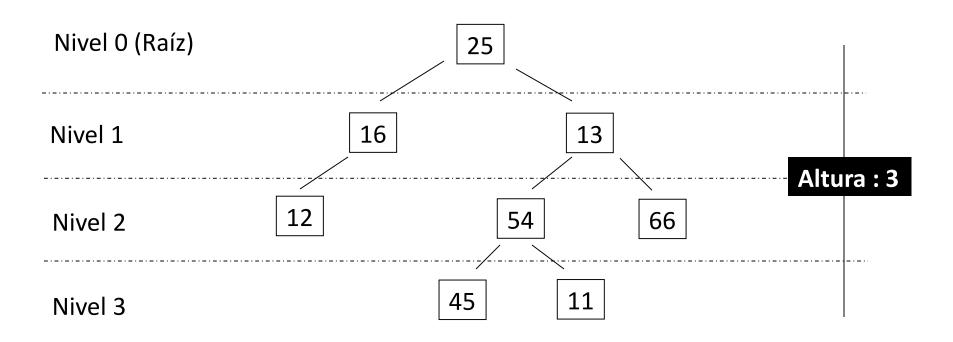
- La ALTURA de un nodo es el número de ramas que existen entre el nodo y la hoja mas "lejana" de esta.
- Todas las hojas tienen altura 0.
- La altura de un árbol es la altura de la raíz.
- Si T es un árbol binario, Altura(T) es:



#### **Nivel (Profundidad)**

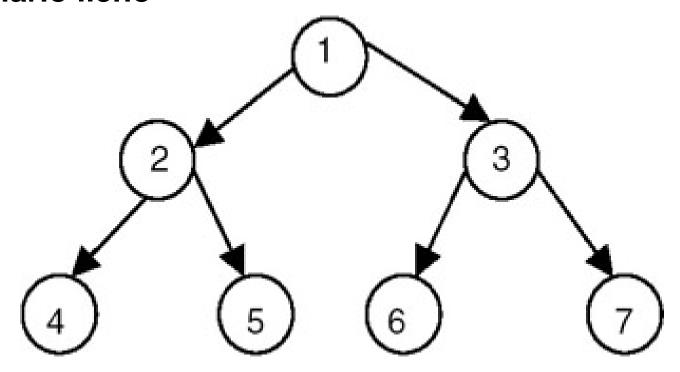
• El nivel de un nodo X esta definido como, numero de ramas para alcanzar al padre:







#### Árbol binario lleno



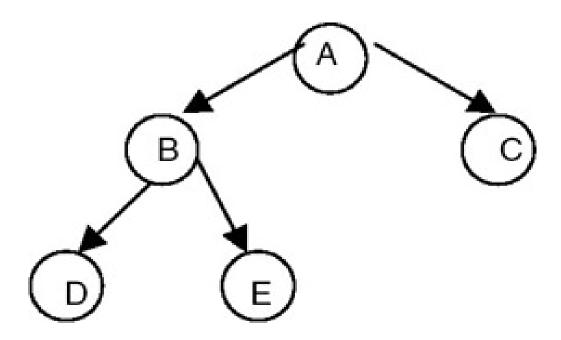
Si k=3, luego el número de nodos nodes = 7

 $2^{k} - 1$ 

K es la altura de la raíz + 1



#### Árbol binario completo



Todos los nodos hoja están al mismo nivel n o al menos en n-1. Siempre los hijos izquierdo están completos, el de la derecha puede no estarlo.

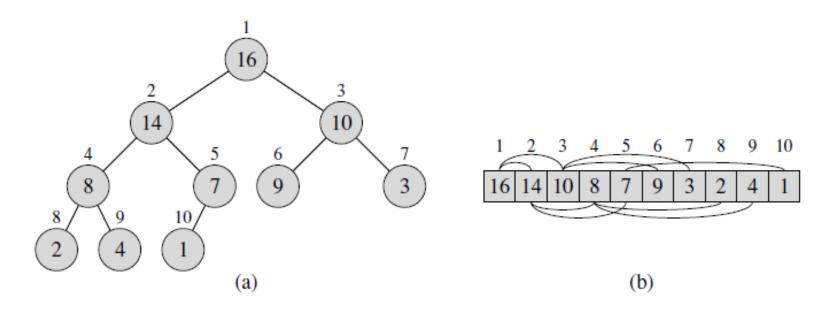
Altura de C?

Altura de B?

Profundidad de C?



Representación:



- (a) Un árbol binario
- (b) Su arreglo

Nodo I debe almacenarse en posición i

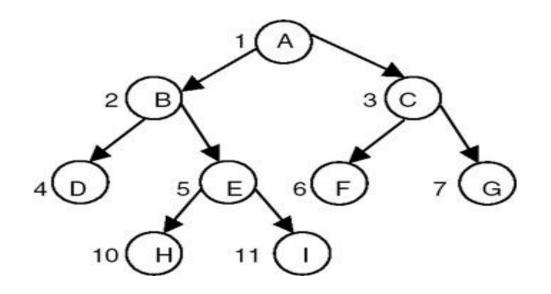
El padre de un nodo i, esta en el índice i/2

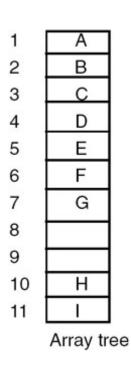
El hijo izquierdo esta en la posición 2i

El hijo derecho esta en la posición 2i + 1



#### Arreglo para Árbol incompleto

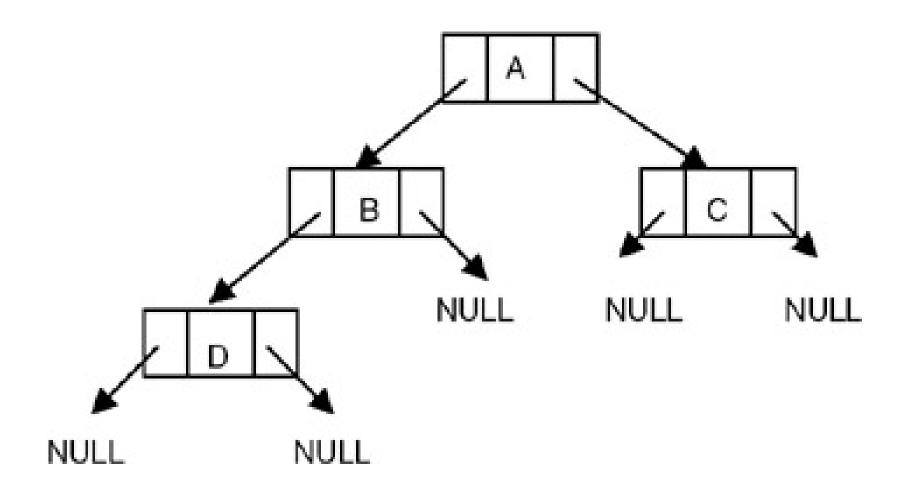




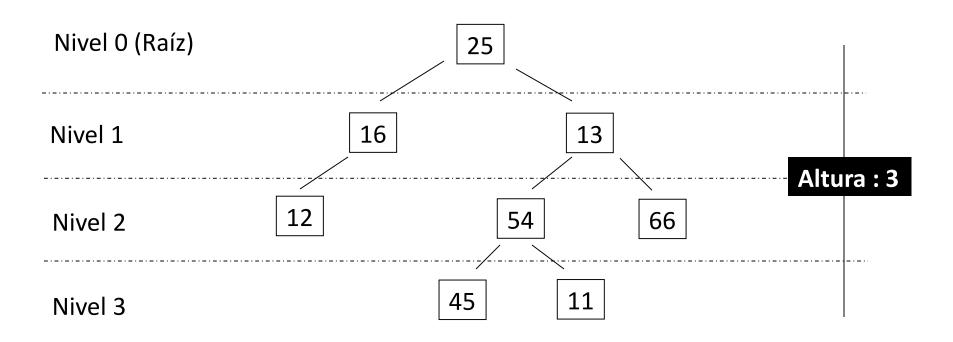
Se pierde espacio



#### Representando Árbol con listas









#### Recorrido de un árbol

#### PreOrden

- Visita la raíz, luego recorre en PreOrden el nodo a la izquierda y finalmente el de la derecha.
- Ej: 25, 16, 12, 13, 54, 45, 11, 66
- Una búsqueda que usa un recorrido PreOrden es llamado "depth-first" o "profundidad-primero".

#### InOrden

- Recorre en InOrden primero el subárbol de la izquierda, luego procesa la raíz, y finalmente el subárbol de la derecha.
- Ej: 12, 16, 25, 45, 54, 11, 13, 66

#### PostOrden

- Recorre en PostOrden primero el subárbol de la izquierda, el subárbol de la derecha y finalmente la raíz.
- Ej: 12, 16, 45, 11, 54, 66, 13, 25



#### Recorrido de un árbol

- Por Nivel
  - Cada nivel del árbol es recorrido en orden : primero la raíz, luego todos los nodos de izquierda a derecha en el nivel 1, y así sucesivamente hasta que se recorran todos los nodos.
  - Es también llamado "breadth-first" o "ancho-primero".
  - Sencillo de conceptualizar pero difícil de codificar. Requiere el uso de una pila.
  - Ej: 25, 16, 13, 12, 54, 66, 45, 11

### Referencias



- Sedgewick, R., et. al. (2011) Algorithms, Fourth Edition. Pearson.
- □ Cormen, H., et. al. (2009) Introduction to Algorithms, MIT Press.
- Allen, Mark (2014) Data Structures and Algorithms Analysis in C++, Fourth Edition. Pearson.

## **Ejercicios**



- Implemente una función que determine cuantos nodos hay al lado izquierdo y cuantos hay al lado derecho de la raíz.
- Implemente una función que devuelva la suma de todos los números de un árbol binario de enteros.
- Implemente una función que permita convertir un árbol binario en su espejo.

