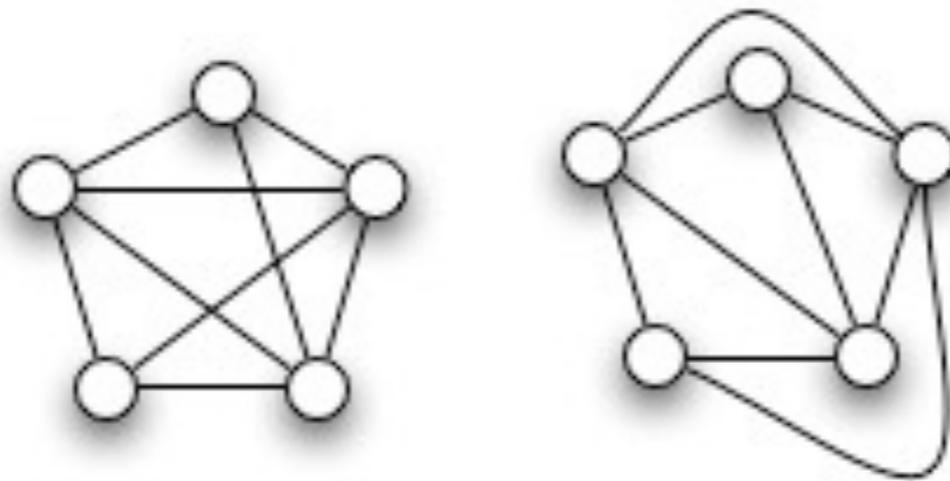


Árboles



Grafos

- Un **grafo** es un conjunto de nodos atados por un conjunto de ejes que conectan pares de nodos distintos (con un eje conectando un par de nodos.)



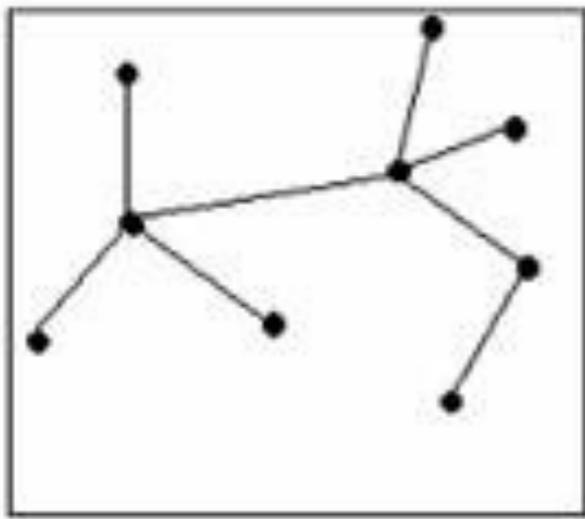
Árboles

- Un **árbol** es una colección no-vacía de vértices y ejes.
- Un **vértice** o **nodo** es un objeto simple que puede tener un **nombre** y información asociada.
- Un **eje** es una **conexión** entre dos vértices o nodos.
- Un **camino** en un árbol es una lista de vértices **distintos** sucesivos conectados por ejes.
- En un árbol hay **solamente un camino** conectando dos nodos.
- Si hay **más de un camino** conectando dos nodos, la estructura se llama **grafo**.
- Un conjunto **disjunto** de árboles se llama **bosque**.

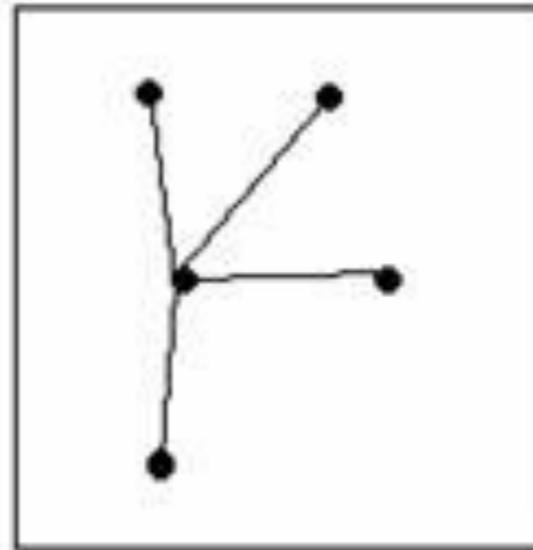
Árboles como grafos

- Si empezamos en un nodo cualquiera, seguimos un eje hacia otro nodo, luego otro eje, etc, se dice que tenemos un **camino simple**.
- Un camino en que el nodo inicial y el nodo final son el mismo, se llama **ciclo**.
- Todo **árbol** es un **grafo**, pero ¿cuáles grafos son árboles?
- Un grafo es un árbol ssi:
 - **G** tiene **$N-1$** ejes y no tiene ciclos.
 - **G** tiene **$N-1$** ejes y está conectado.
 - Exactamente un camino simple conecta cada par de vértices en **G**.
 - **G** está conectado, pero no permanece conectado al borrar un eje.

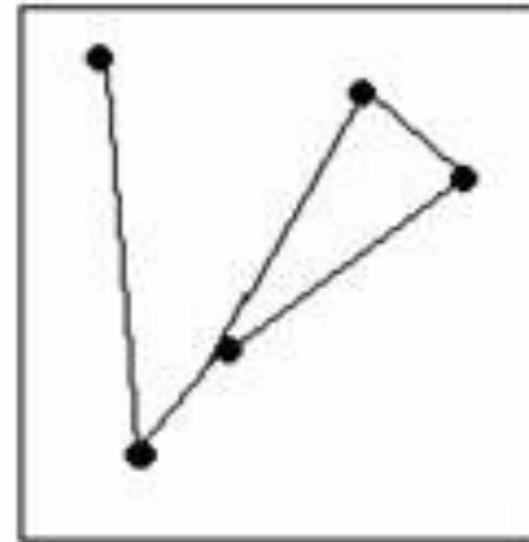
ejemplos



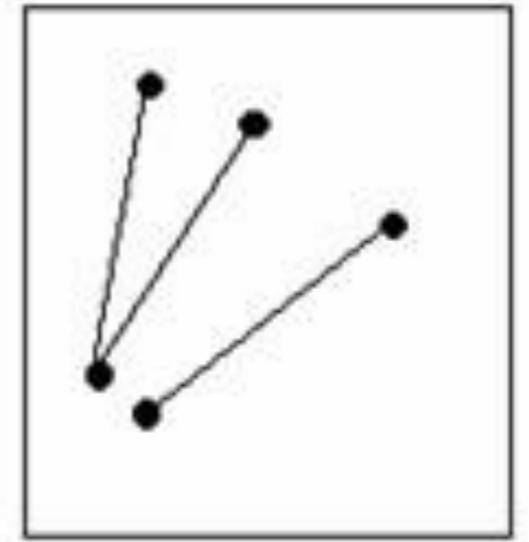
G1



G2



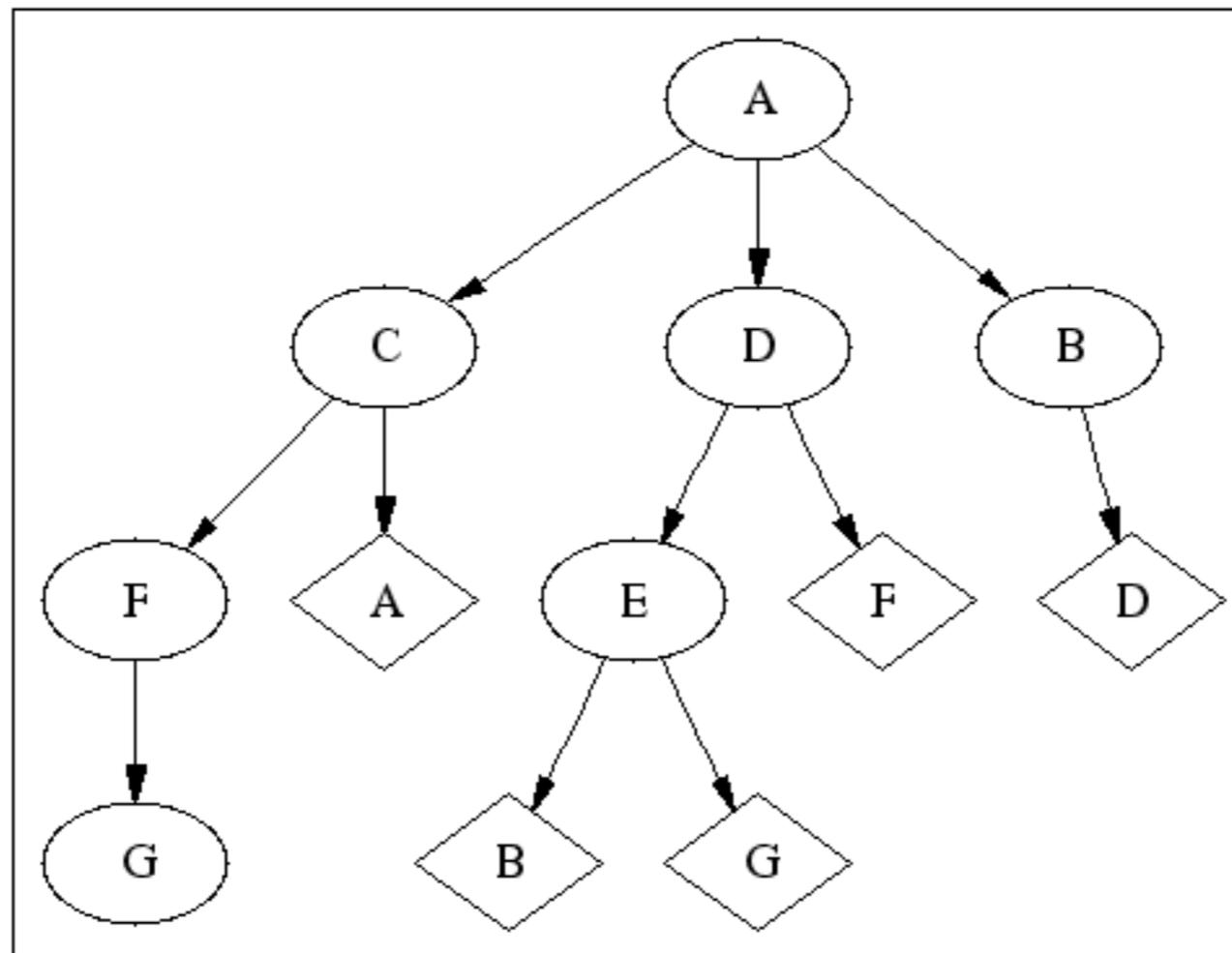
G3



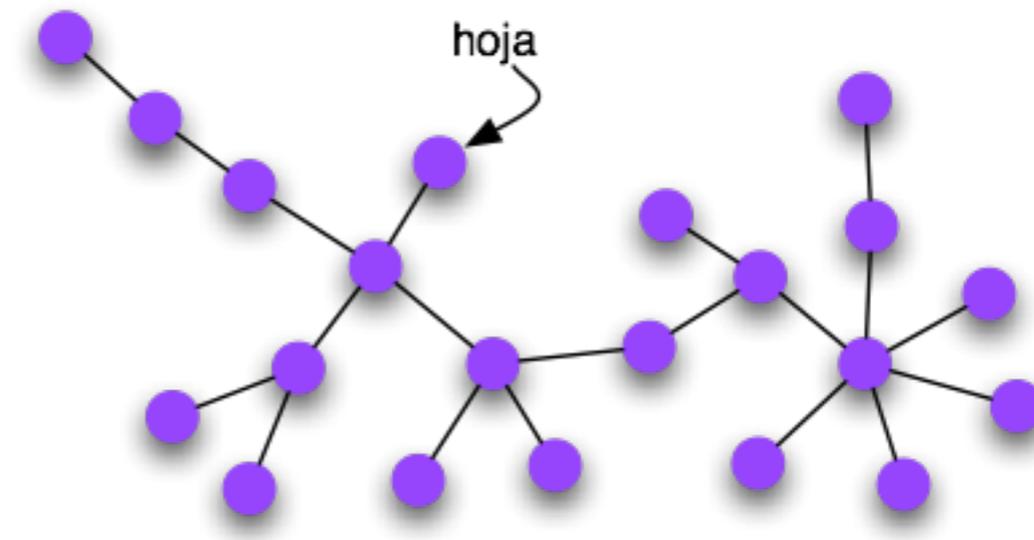
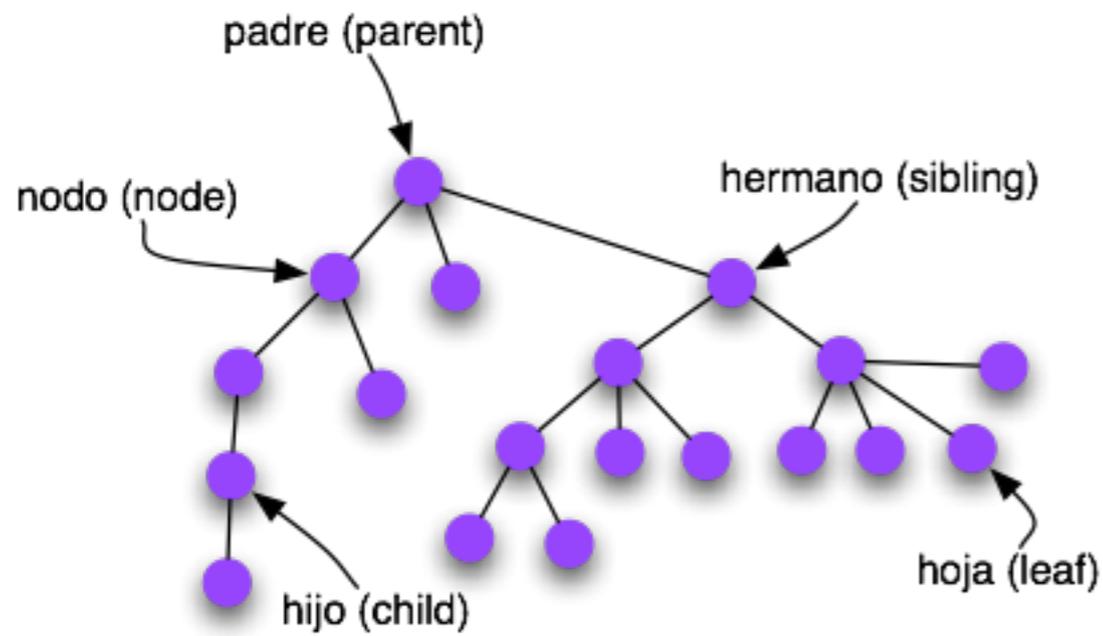
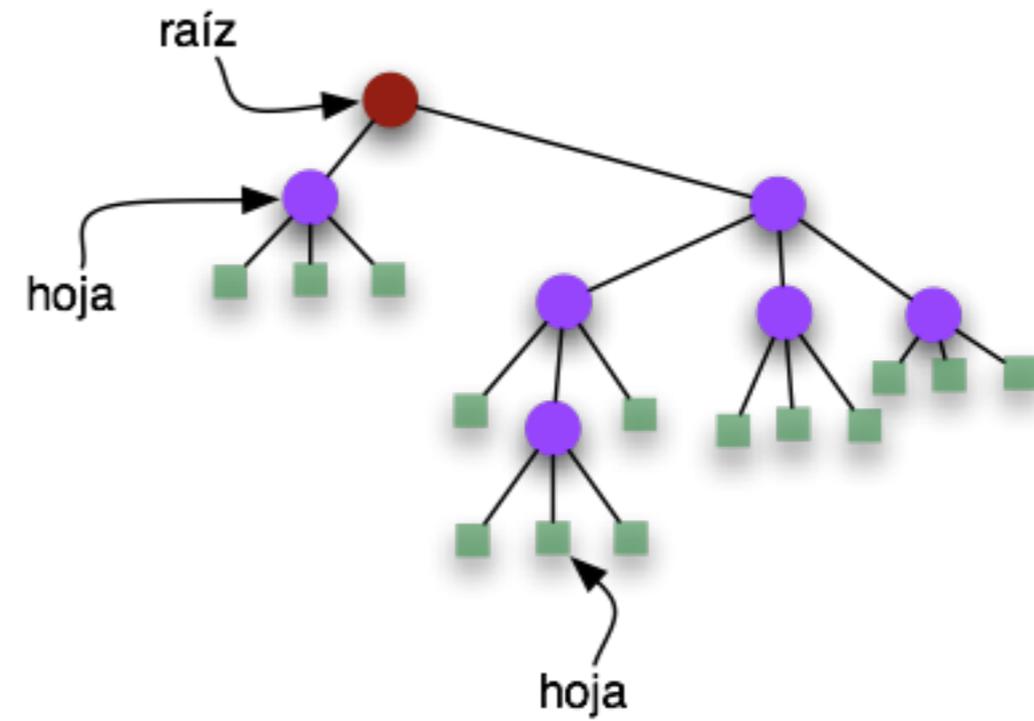
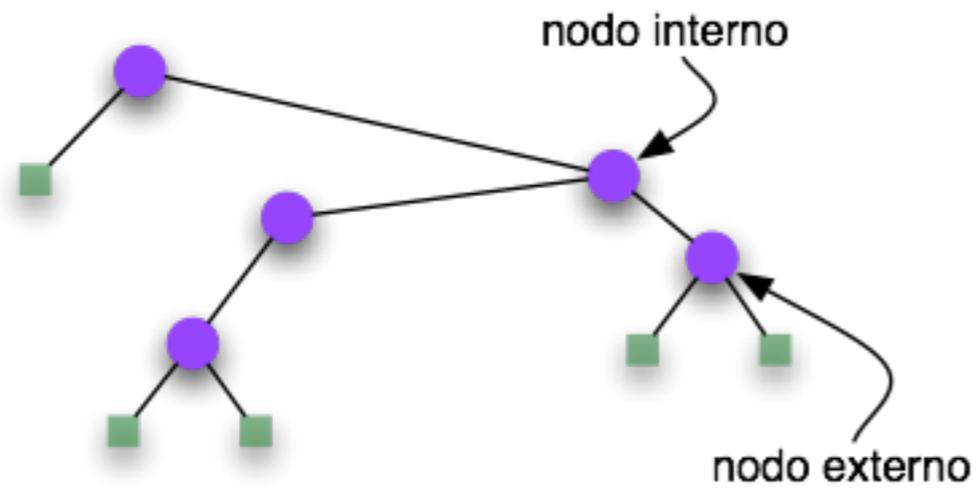
G4

Árboles enraizados

- Es un nodo (llamado raíz) conectado a un conjunto de árboles enraizados
- El tipo más general de árboles es aquel en que no se distingue nodo raíz.

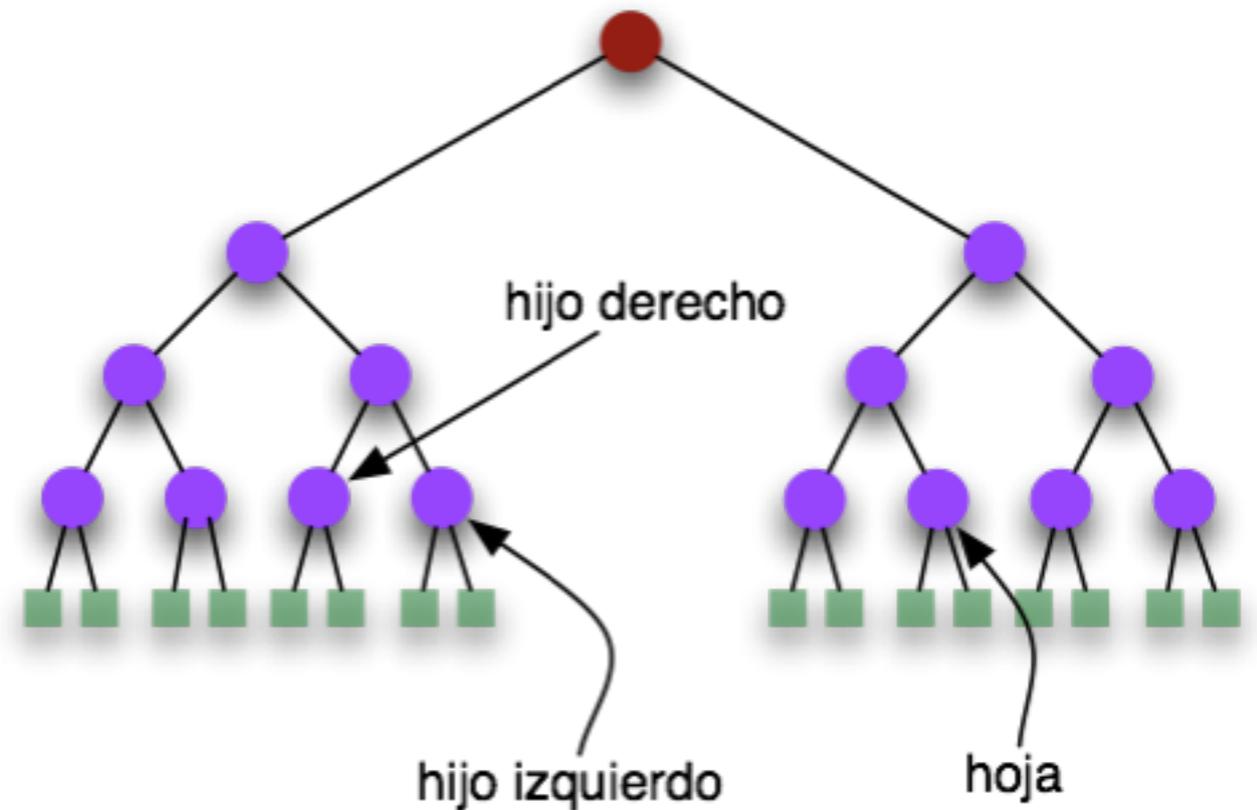


Árboles



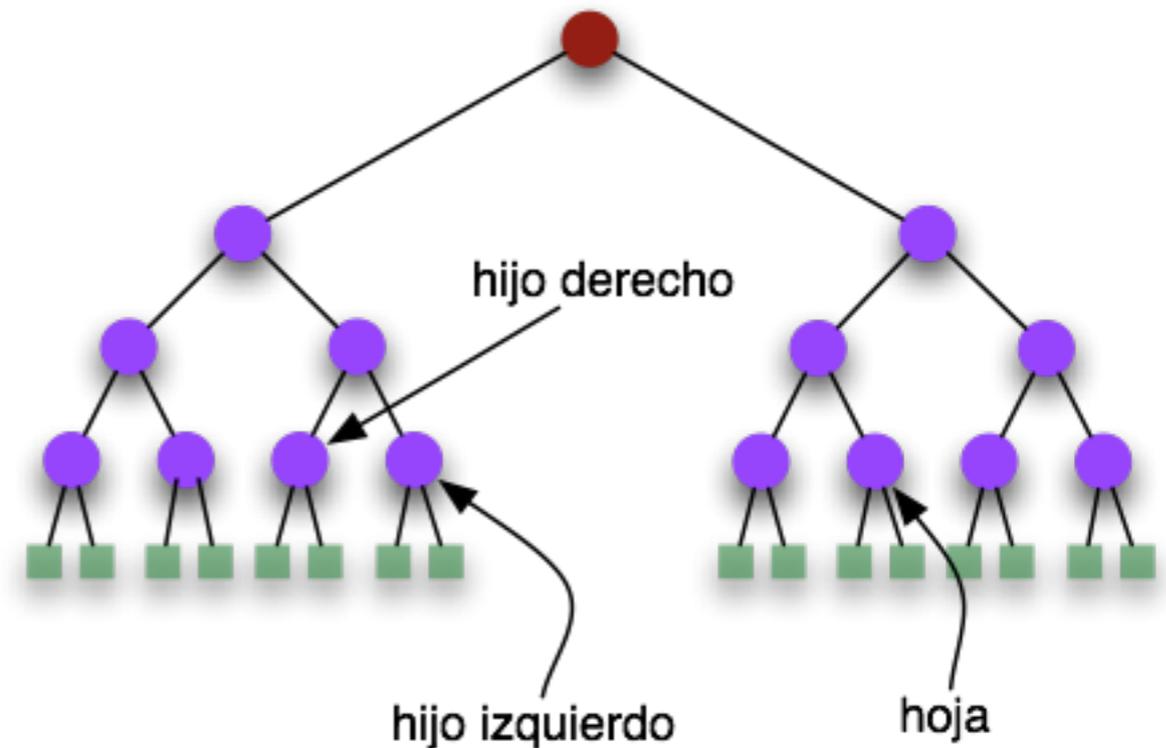
Árboles ordenados

- Un **árbol ordenado** es un árbol con raíz en el cual el orden de todos los nodos hijos es especificado.
- Si cada nodo **debe** tener un número específico de hijos, se llama **árbol M-nario**. El más común entre estos es el **árbol binario**.
- Un **árbol binario** es un árbol ordenado con **nodos internos** con **dos** hijos.



Árboles binarios

- Un *árbol binario* es un nodo externo, o uno interno conectado a un par de árboles binarios, llamados el *sub-árbol derecho* y el *sub-árbol izquierdo*.
- Representación concreta para implementar árboles binarios: *estructura con un link hacia el nodo derecho y un link hacia el nodo izquierdo*.
- Similar a las listas ligadas.
 - dos links en lugar de uno.
 - link a NULL en nodos externos.

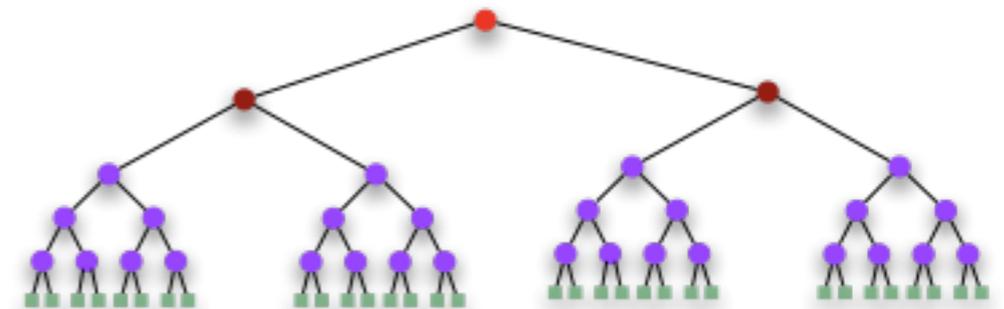
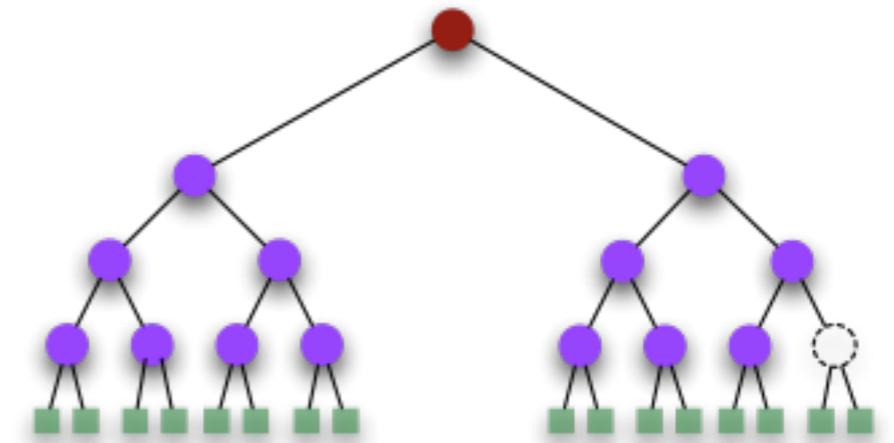
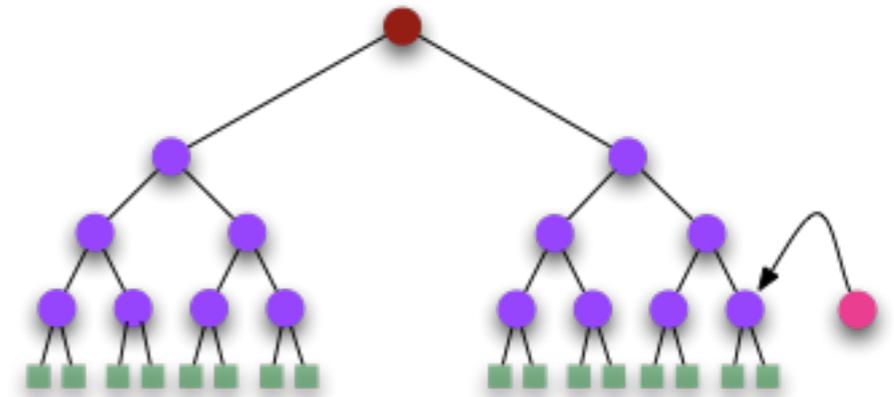


```
struct node
{
    Item item;
    node *l;
    node *r;
};

typedef node *link;
```

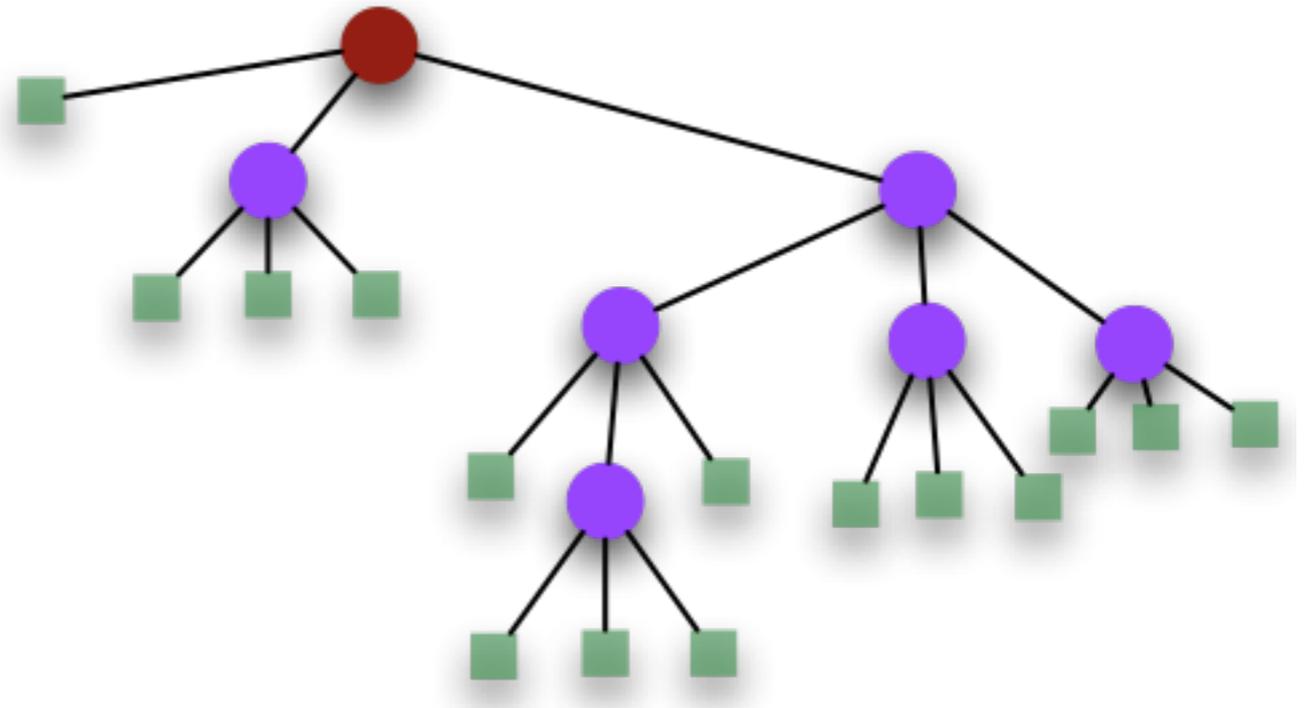
Árboles binarios

- Estructura parecida a una lista doblemente ligada.
- Operaciones simples con un árbol binario:
 - insertar un nodo al final del árbol
 - eliminar una hoja
 - combinar dos árboles creando una nueva raíz



Árboles M-arios

- Un *árbol M-ario* es un nodo externo o interno conectado a una secuencia de árboles que también son M-arios.
- Estructura con M número de links a sus hijos y uno a su padre.
- Se puede usar un arreglo para almacenar los links ya que el valor de M es fijo.

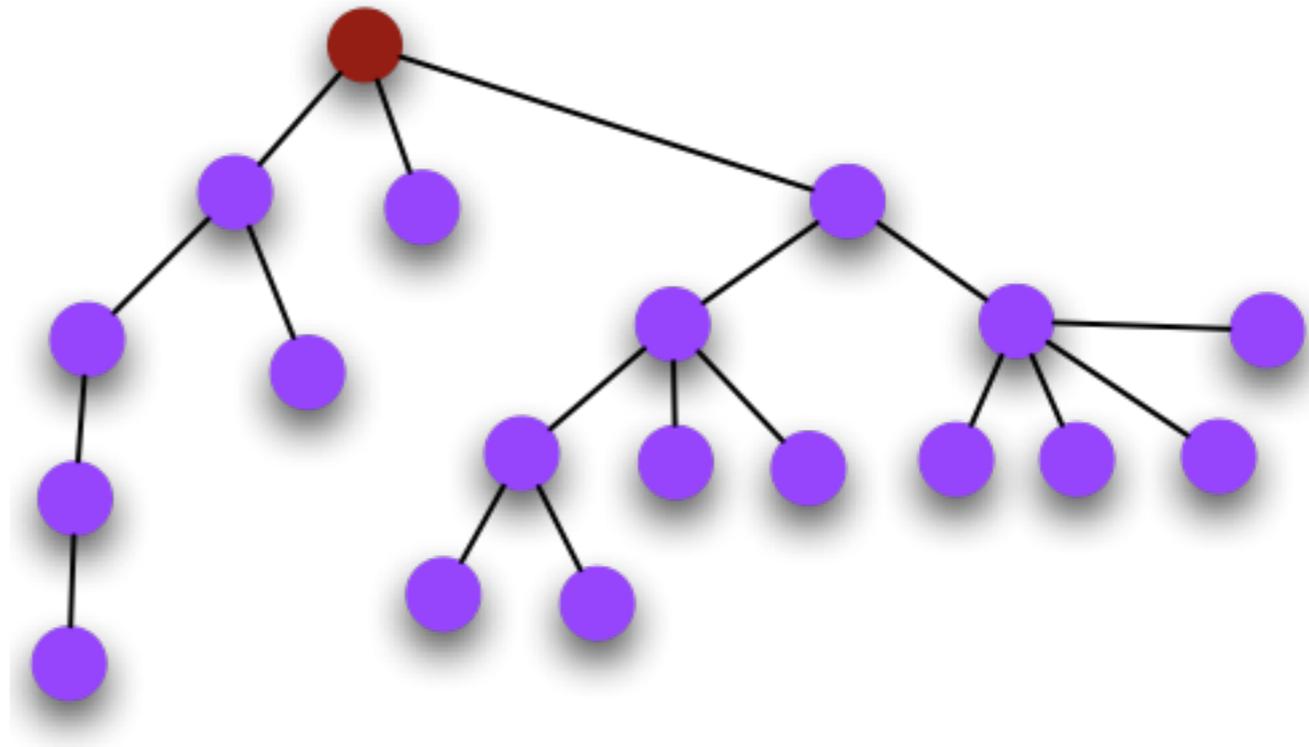


Otra nomenclatura

- Un **árbol binario lleno** es un árbol en el que cada nodo tiene cero o dos hijos.
- Un **árbol binario perfecto** es un árbol binario lleno en el que todas las **hojas** (vértices con cero hijos) están a la misma profundidad (distancia desde la **raíz**, también llamada **altura**)

Árboles ordenados (árboles)

- Es un **nodo** (llamado **raíz**) conectado a una secuencia de árboles disjuntos (bósque).
- La diferencia con un árbol M-ario es que no tiene que tener un número definido de hijos.
- Se conocen también como árboles generalizados.
- Para definirlos se usan listas de links: una lista que guarda a sus hijos, otra que guarda a sus hermanos.



Propiedades de los árboles binarios llenos (1)

Propiedad 1:

Un árbol binario con N nodos internos, tiene $N+1$ nodos externos.

Prueba por inducción.

para $N=0$: un árbol binario sin nodos internos tiene un nodo externo.

para $N>0$: un árbol binario con N nodos internos tiene k nodos internos en el sub-árbol izquierdo y $N-1-k$ nodos internos en el sub-árbol derecho.

Entonces tiene $k+1$ nodos externos a la izquierda y $N-k$ nodos externos a la derecha, por un total de $N+1$ nodos externos. ■

Propiedades de los árboles binarios llenos (2)

Propiedad 2:

Un árbol binario con N nodos internos, tiene $2N$ ligas o ejes: $N-1$ links a nodos internos y $N+1$ a nodos externos.

En un árbol enraizado, todos los nodos, excepto la raíz, tienen un padre único y cada eje les conecta a su padre, entonces hay $N-1$ links conectando a padres de nodos internos.

Cada uno de los $N+1$ nodos externos (de la propiedad anterior) tiene un link, a su padre.

Por lo tanto hay $2N$ ligas. ■

Árboles binarios

DEFINICIONES:

*El **nivel** de un nodo en un árbol es uno arriba del nivel de su padre (con la raíz en el nivel 0 por convención).*

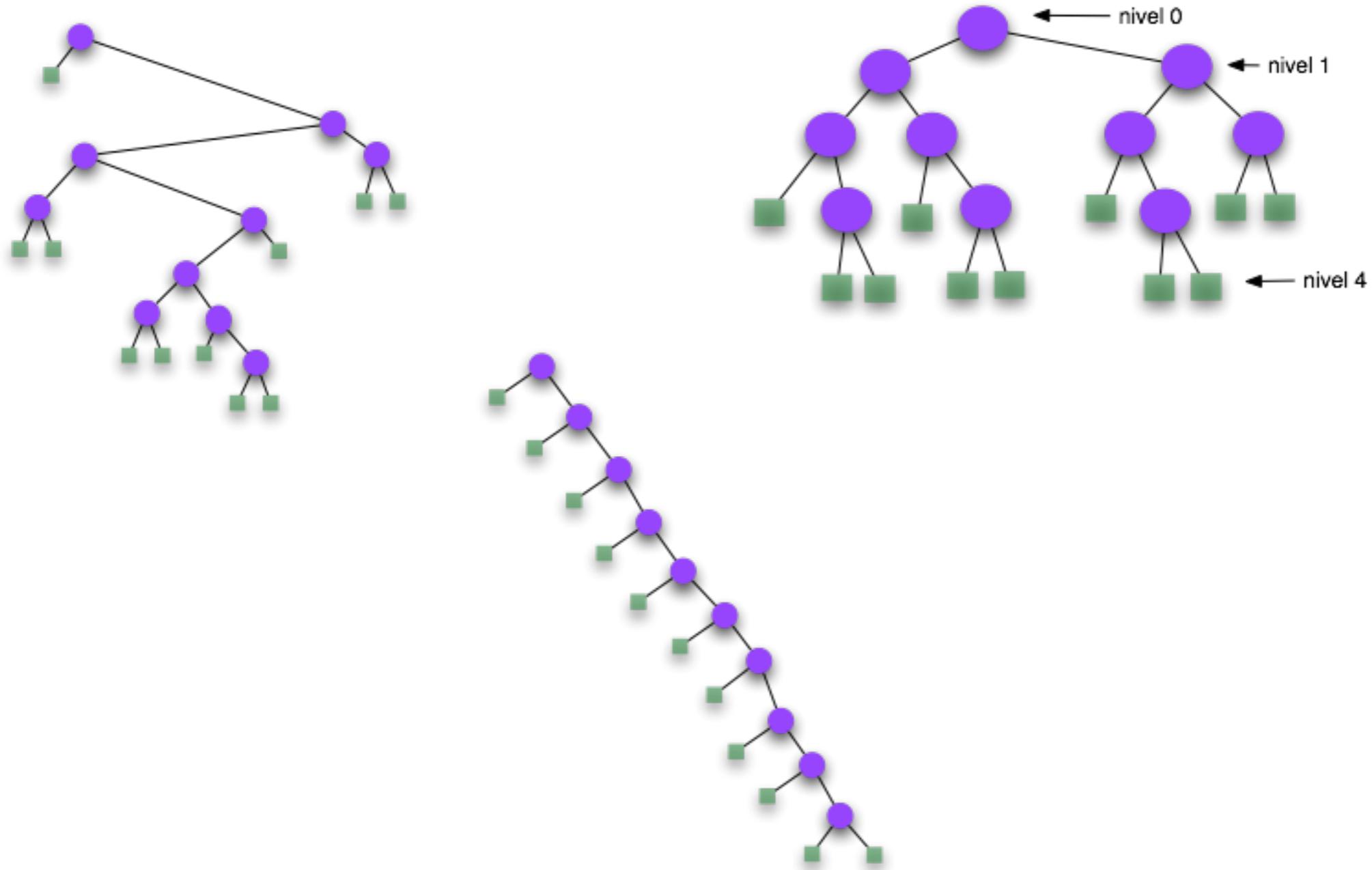
*La **altura** de un árbol es el máximo de niveles de los nodos del árbol.*

*La **longitud del camino** es la suma de los niveles de todos los nodos del árbol.*

*La **longitud de camino interno** es la suma de todos los niveles de todos los nodos internos del árbol.*

*La **longitud del camino externo** es la suma de los niveles de todos los nodos externos.*

Longitud de camino como descriptor de estructura de los árboles binarios



Propiedades de los árboles binarios llenos (3)

Propiedad 3:

La longitud del camino externo de un árbol binario con N nodos internos es $2N$ mayor que la longitud del camino interno.

Prueba:

Empezar con el árbol que consta de *un* nodo externo (cero nodos internos), repetir el siguiente proceso N veces: Tomar un nodo externo y reemplazarlo por un nuevo nodo interno con dos nodos externos como hijos.

Si tomamos un nodo externo al nivel k , el largo del camino interno aumenta por k pero el camino externo aumenta por $k+2$ (es decir aumenta $2(k+1)-k$).

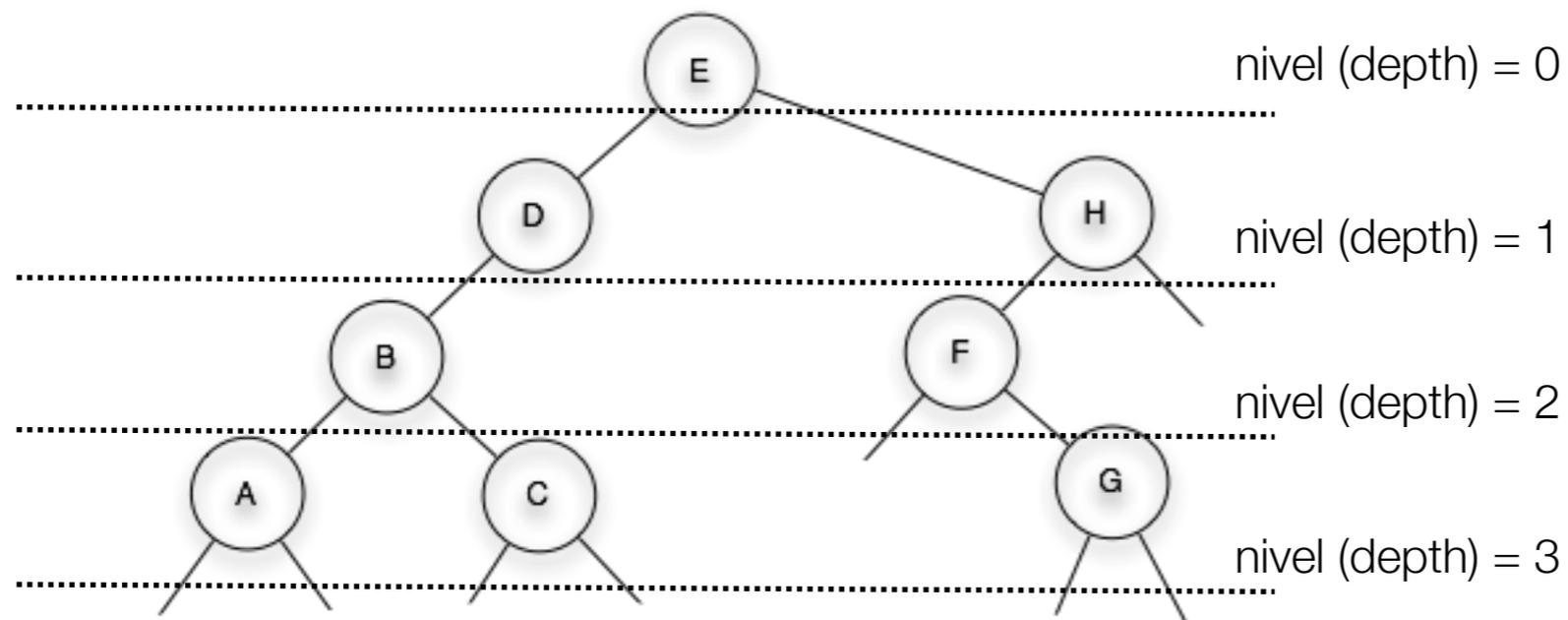
Como se hace N veces, el externo aumenta $2N$.



Árboles binarios

- Aparecen en muchas aplicaciones dentro de las ciencias de la computación.
- Su desempeño es mejor cuando están balanceados.
- Ej. búsqueda binaria.
- Las propiedades nos dan la información necesaria para determinar algoritmos eficientes.

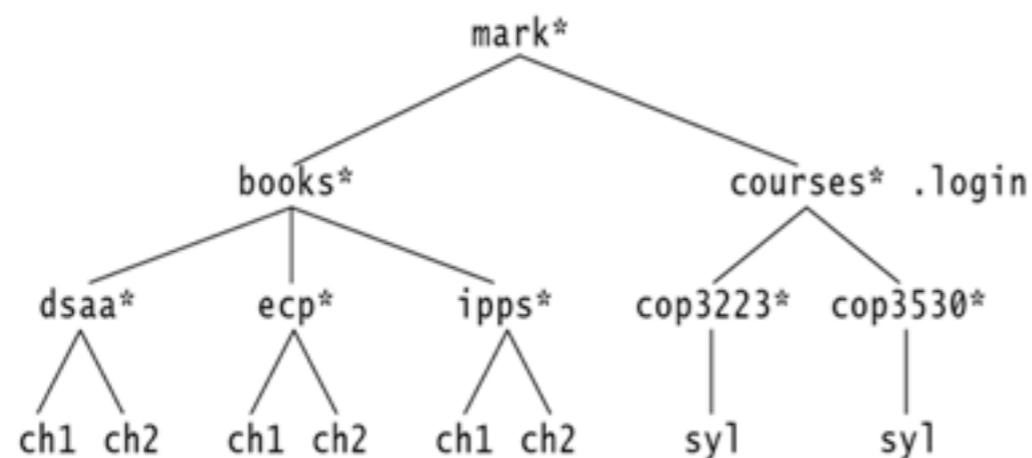
Jerarquía de un árbol



Ejemplos de aplicación

- Sistemas de archivos

```
1 void listAll( int depth = 0 ) // depth is initially 0
2 {
3     printName( depth );      // Print the name of the object
4     if( isDirectory( ) )
5         for each file c in this directory (for each child)
6             c.listAll( depth + 1 );
7 }
```



```
mark
  books
    dsaa
      ch1
      ch2
    ecp
      ch1
      ch2
    ipps
      ch1
      ch2
  courses
    cop3223
      sy1
    cop3530
      sy1
  .login
```

Ejemplos de aplicación



árboles de decisión S/N

Ejemplo de interfase ADT de un árbol

```
class Tree
{
// -----
// Name:          Tree::Tree
// Description:    Default constructor. Creates a tree node.
// Arguments:      data to initialize node with
// Return value:   none.
// -----

    Tree( Item data );

// -----
// Name:          Tree::~~Tree
// Description:    Destructor. Deletes all child nodes
// Arguments:      none.
// Return value:   none.
// -----

    ~Tree();
}
```

Ejemplo de interfase ADT de un árbol

```
// -----  
// Name:          Tree::addChild  
// Description:   Adds a child node to the tree's child list  
// Arguments:    tree : sub-tree to add  
// Return value:  none.  
// -----  
  
void addChild( Tree* tree );  
  
// -----  
// Name:          Tree::start  
// Description:   resets the child iterator to point to the  
//               first child in the current tree.  
// Arguments:    none.  
// Return value:  none.  
// -----  
  
void start();  
  
// -----  
// Name:          Tree::forth  
// Description:   moves the child iterator forward to point to  
//               the next child.  
// Arguments:    none.  
// Return value:  none.  
// -----  
  
void forth();
```

Ejemplo de interfase ADT de un árbol

```
// -----  
// Name:          Tree::isValid  
// Description:   determines if the child iterator points to a  
//               valid child.  
// Arguments:     none.  
// Return value:  TRUE if the iterator points to a valid child  
//               FALSE otherwise  
// -----  
  
bool isValid();  
  
// -----  
// Name:          Tree::currentChild  
// Description:   returns a pointer to the current child tree  
//               that the child iterator points to.  
// Arguments:     none.  
// Return value:  pointer to current child tree  
// -----  
  
Tree* currentChild();  
  
// -----  
// Name:          Tree::removeChild  
// Description:   removes teh child that the child iterator  
//               is pointing to and moves the child iterator  
//               to the next child.  
// Arguments:     none.  
// Return value:  none.  
// -----  
  
void removeChild();
```

Agregar nodos a un árbol

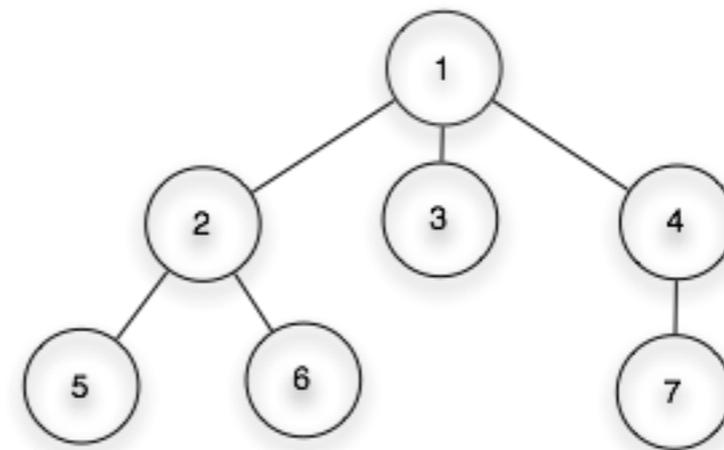
- Encontrar al padre deseado del nodo que queremos insertar
- Agregar el nodo a la lista de hijos de este padre.
- Se puede agregar un nodo a la vez o hacer un nuevo árbol con el número de nodos a insertar y agregar el sub-árbol.

```
void main()
{
    Tree* tree = new Tree(1);
    Tree* temp = NULL;

    tree->addChild( new Tree(2) );
    tree->addChild( new Tree(3) );
    tree->addChild( new Tree(4) );

    tree->start();
    temp = tree->child;
    temp->addChild( new Tree(5) );
    temp->addChild( new Tree(6) );

    tree->forth();
    tree->forth();
    temp = tree->child();
    temp->addChild( new Tree(7) );
}
```



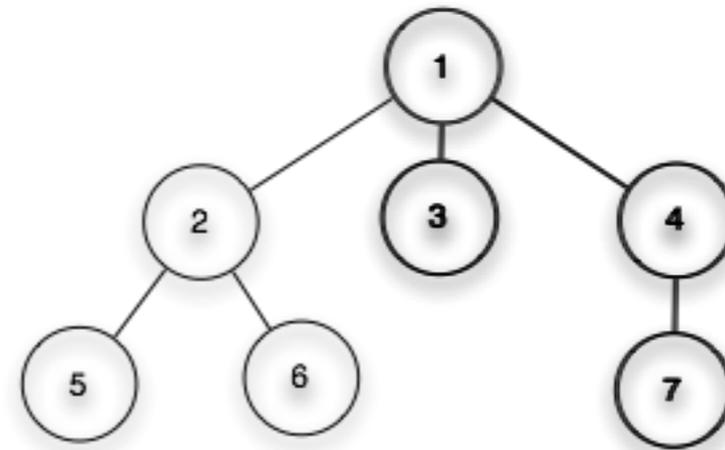
Quitar nodos de un árbol

- Encontrar el nodo a remover y borrarlo de la lista.
- Esto borra el sub-árbol
- En caso de no querer borrar los hijos hay que re-agregarlos

```
void main()
{
    Tree* tree = new Tree(1);

    // crear un arbol

    tree->start();
    tree->removeChild();
}
```

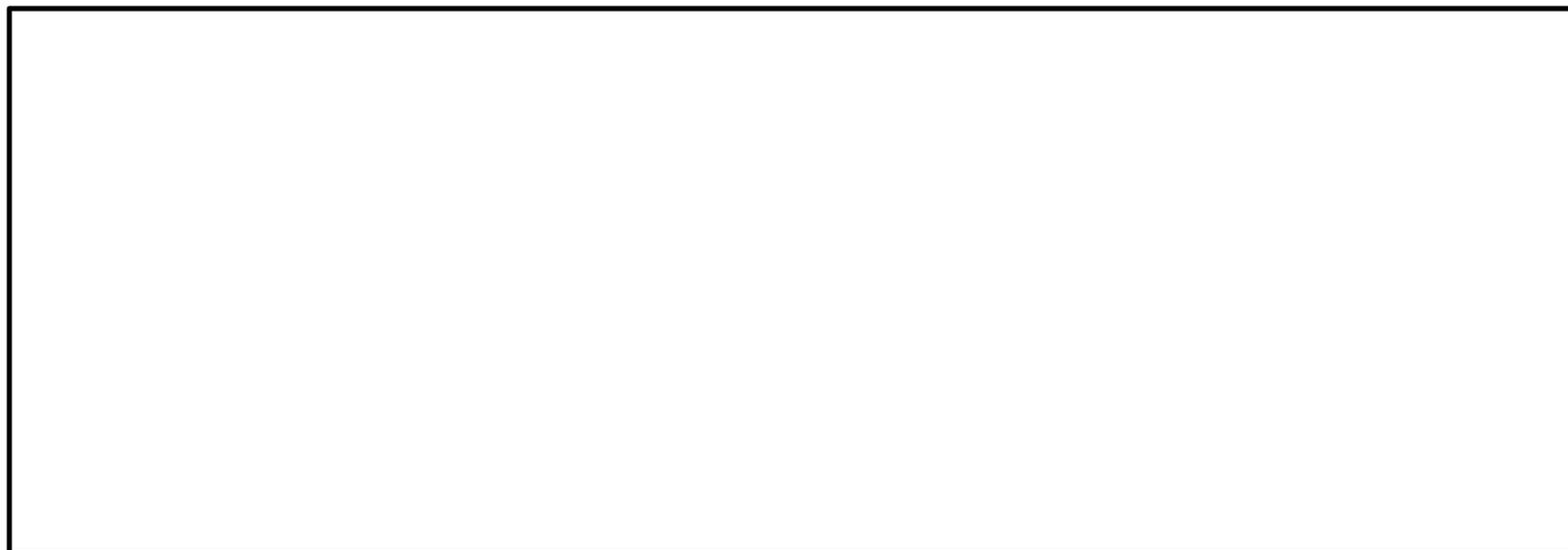


Templates

- Simplificación en código

```
int max(int x, int y)
{
    return (x < y) ? y : x;
}
```

```
float max(float x, float y)
{
    return (x < y) ? y : x;
}
```



Templates

- Simplificación en código

```
int max(int x, int y)
{
    return (x < y) ? y : x;
}
```

```
float max(float x, float y)
{
    return (x < y) ? y : x;
}
```

```
// %%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%%
```

```
template <typename T>
T max(T x, T y)
{
    return (x < y) ? y : x;
}
```

Templates

- como lo usamos

```
template <typename T>  
T max(T x, T y)  
{  
    T resultado = (x < y) ? y : x;  
    return resultado;  
}
```



Templates

- como lo usamos

```
template <typename T>
T max(T x, T y)
{
    T resultado = (x < y) ? y : x;
    return resultado;
}
```

```
...
int a,b,c;
c = max <int> (a,b);

float d,e,f;
f = max <float> (d,e);
...
```

Templates

- Mas ejemplos

```
template <class T>
class mypair {
    T values [2];
public:
    mypair (T first, T second)
    {
        values[0]=first; values[1]=second;
    }

    T returnFirst(void){
        return values[0];
    }
};
```

Templates

- Mas ejemplos

```
template <class T>
class mypair {
    T values [2];
public:
    mypair (T first, T second)
    {
        values[0]=first; values[1]=second;
    }

    T returnFirst(void){
        return values[0];
    }
};
```

...

```
mypair<int> myobject (115, 36);
```

```
mypair<double> myfloats (3.0, 2.18);
```

Templates

- Funciones fuera de la clase
-

```
template <class T>
class mypair {
    T a, b;
public:
    mypair (T first, T second)
        {a=first; b=second;}
    T getmax ();
};
```

```
template <class T>
T mypair<T>::getmax ()
{
    T retval;
    retval = a>b? a : b;
    return retval;
}
```

Templates

- Funciones fuera de la clase

```
template <class T>
class mypair {
    T a, b;
public:
    mypair (T first, T second)
        {a=first; b=second;}
    T getmax ();
};

template <class T>
T mypair<T>::getmax ()
{
    T retval;
    retval = a>b? a : b;
    return retval;
}

int main () {
    mypair <int> myobject (100, 75);
    cout << myobject.getmax();
    return 0;
}
```

Nodo y lista template (1)

```
template <class tipo>
class node{

public:
    typedef node<tipo>* link;
private:
    tipo* items;
    link next;
public:

    node(tipo itemArg1,tipo itemArg2,link nextArg){
        items = new tipo[2];
        items[0] = itemArg1;
        items[1] = itemArg2;
        next = nextArg;
        cout << "constructor" << items[0]<< items[1] << endl;
    };
    ~node(){
        cout << "destructor" << items[0]<< items[1] <<endl;
        delete items;
    };

};
```

Nodo y lista template (2)

```
template <class tipo>
class lista{

    typedef typename node<tipo>::link link;

    link nodePtr;

public:
    void insert(link arg){

        link unoMas;
        unoMas = arg;
        nodePtr = arg;
    }

};
```

Nodo y lista template (2)

```
int main(void){
    node<int> a(1,2,NULL);
    node<int> a2(3,4,&a);
    node<int> a3(5,6,&a2);
    node<int> a4(6,7,&a3);

    lista<int> lint;
    lint.insert(&a);

    node<char> b('A','B',NULL);
    node<char> b2('C','D',&b);

    lista<char> lchar;
    lchar.insert(&b);

    node<int>* unL = &a;
}
```