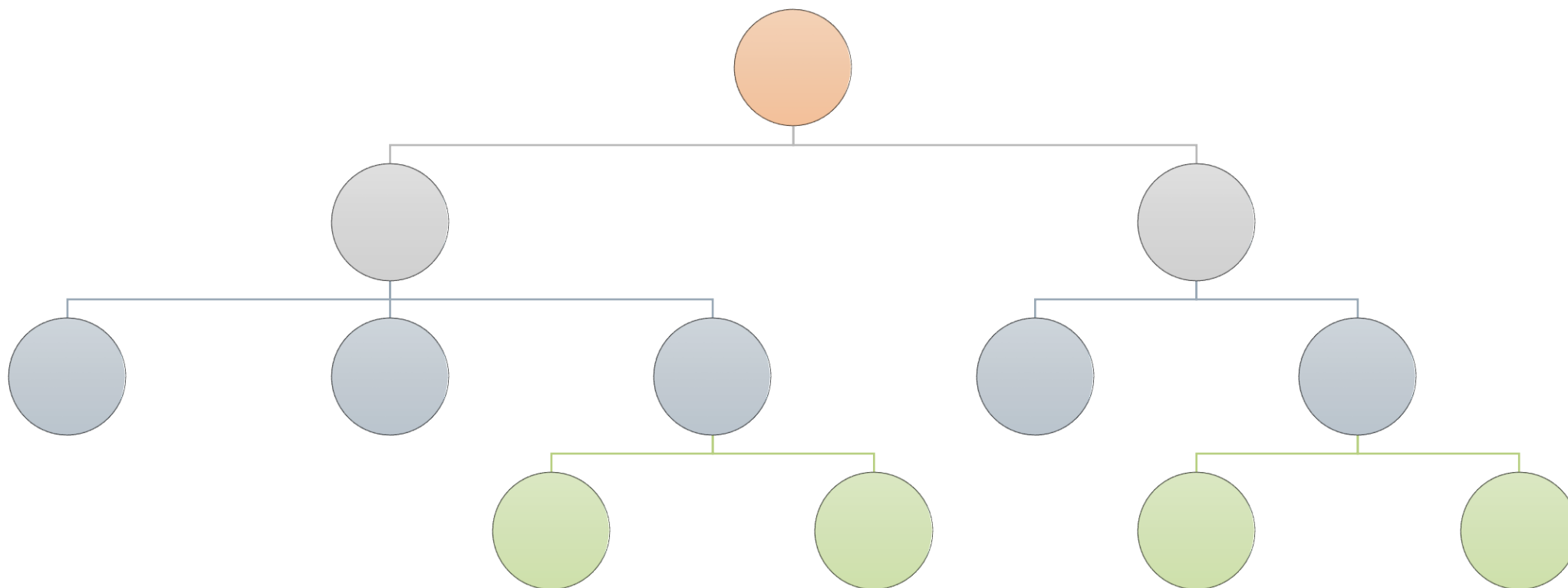


Árboles

recorrido, búsqueda, actualización –
tipos

π

Árbol



Árboles

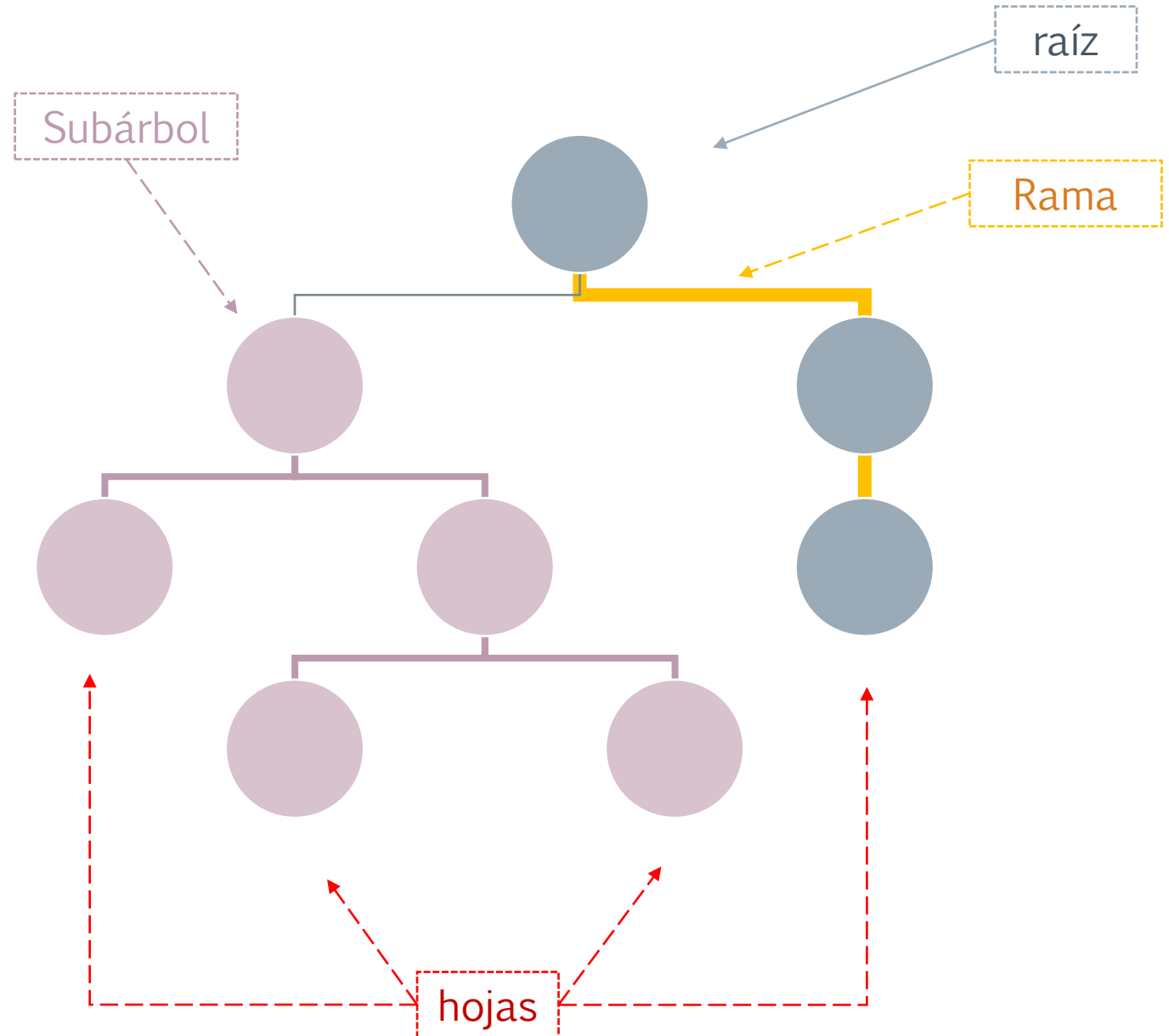
- › Cuando crece la cantidad de nodos, en estructuras lineales como las **listas**, el tiempo de acceso a un determinado espacio se hace ineficiente.
- › En este capítulo veremos un tipo de estructura, **no lineal**, que nos permitirá obtener en promedio, para las distintas operaciones, un tiempo de ejecución $O(\log_2 n)$

Árboles - características

- › Son estructuras de datos no lineales y jerárquicas.
- › Elementos homogéneos (nodos).
- › Cada elemento se relaciona con cero o más nodos (hijos).
- › Sus elementos se pueden recorrer en distintas formas
- › Son muy útiles para realizar búsquedas y recuperar información.
- › Si el árbol no está vacío hay un único elemento llamado raíz que no tiene padre(antecesor).
- › Todo elemento posee un único padre y es descendiente de la raíz.

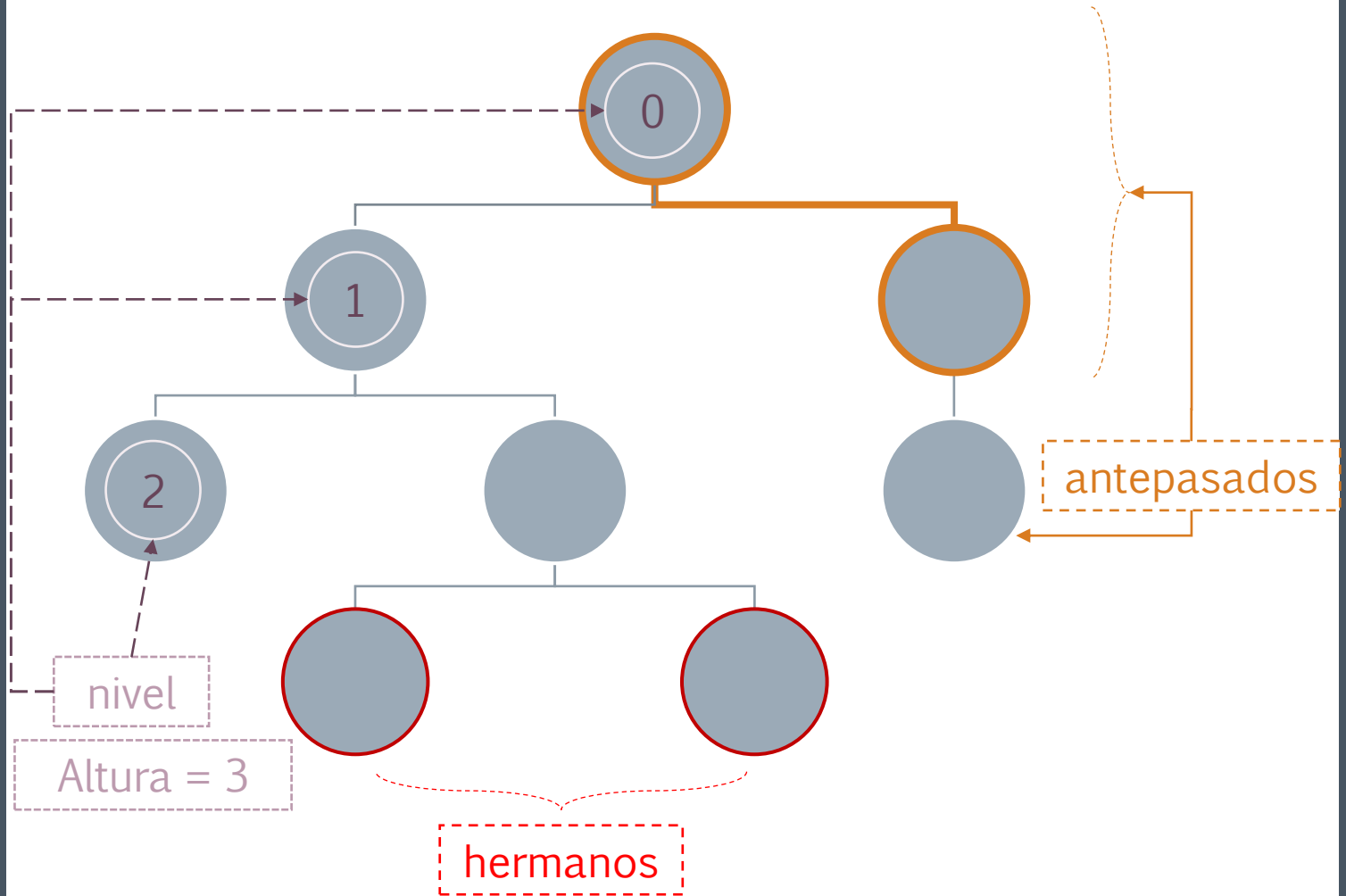
DEFINICIONES

- **Hojas**, son los nodos que no poseen hijos.
- **Camino** es la secuencia lineal de nodos, donde cada uno de ellos es el padre del próximo.
- **Rama** es el camino que existe desde la raíz hasta una hoja.
- **Subárbol** es un nodo con todos sus descendientes.



DEFINICIONES

- **Nivel de un nodo**, es el número de nodos que hay sobre el camino que los une a la raíz.
- **Altura del árbol** es el máximo entre los niveles.
- **Hermanos** son los que tienen el mismo padre.
- **Antepasado** es su padre y todos los antepasados de este.
- **Descendientes** son sus hijos y los descendientes de estos.

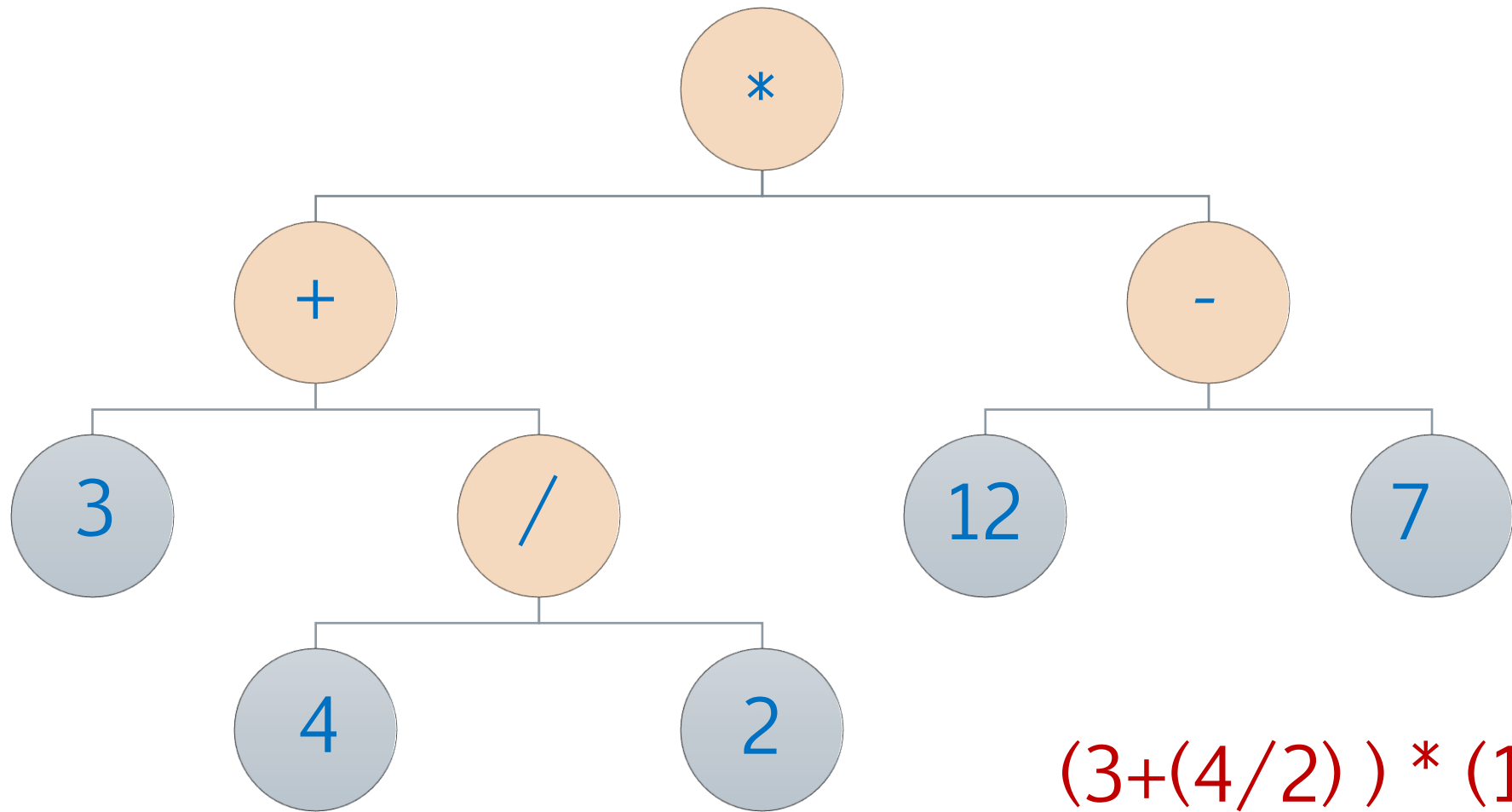


Árboles binarios

- › Son de particular interés dada la distribución uniforme de sus elementos. En promedio la profundidad será de $O(\sqrt{N})$.
- › Como máximo cada nodo tiene dos hijos.
- › Por ejemplo se pueden utilizar para representar expresiones
 - Las hojas representan operandos.
 - Los otros nodos representan operadores.
- › Árboles de búsqueda.
- › Árboles de expresión.
- › Árboles de decisión.

π

Árboles de expresión



$$(3 + (4 / 2)) * (12 - 7)$$

Árboles Binarios de Búsqueda

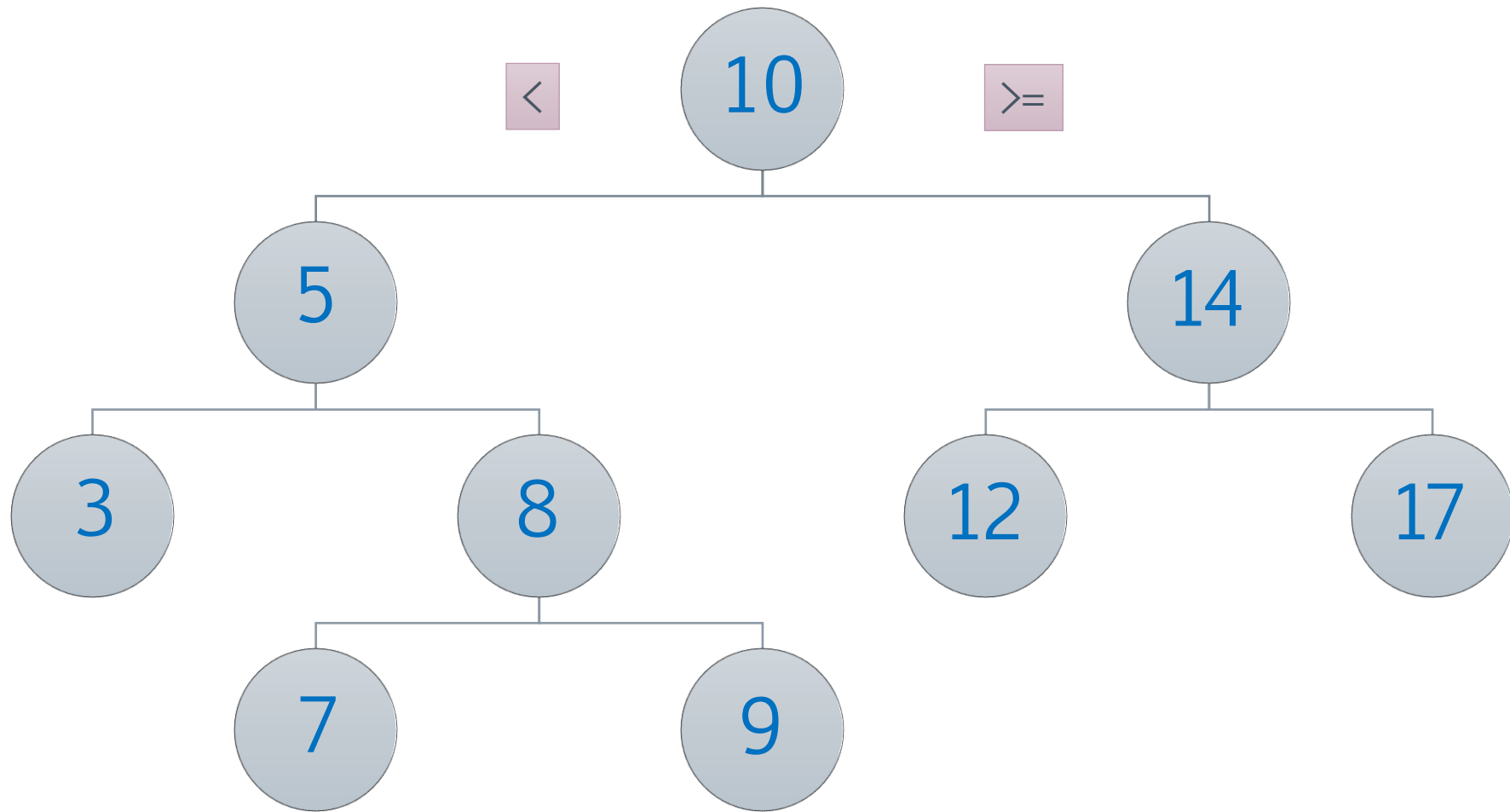


ABB - características

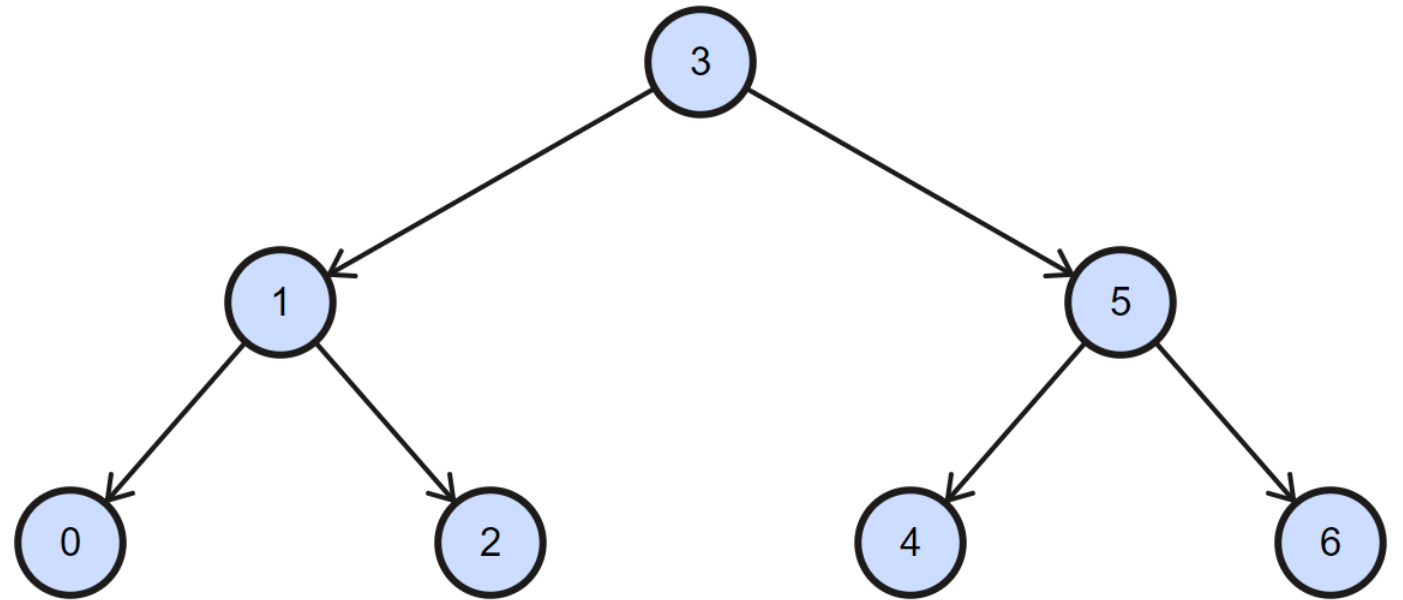
- › Cada nodo tiene como máximo 2 hijos.
- › El campo clave del hijo izquierdo es menor al de su padre.
- › El campo clave del hijo derecho es mayor al de su padre.
- › El máximo número de nodos de un nivel N es 2^N

ABB – Operaciones TDA

- › Crear el árbol (vaciar)
- › Saber si el árbol está vacío
- › Insertar un nodo
- › Buscar una clave
- › Recorrer el árbol
- › Borrar un nodo

ABB

```
insertar(arbol, 3);  
insertar(arbol, 1);  
insertar(arbol, 5);  
insertar(arbol, 2);  
insertar(arbol, 6);  
insertar(arbol, 4);  
insertar(arbol, 0);
```



EJERCICIOS

Generar los árboles binarios de búsqueda que se generarán si se ingresan los datos:

1) DBFACEG

2) BADCGFE

3) GFEDCBA

```
procedure insertarNF(var arbol:TArbol; const e:Telemento);
var nodo,aux, ant:TArbol;
begin
    nuevo(nodo,e);

    if(vacio(arbol))then //esta vacío?
        arbol := nodo
    else begin //buscamos la posición
        aux := arbol;
        while(aux <> nil)do begin
            ant := aux;
            if(aux^.info > e)then
                aux := aux^.izq
            else
                aux := aux^.der;
        end;
        aux := nodo
    end;
end;
```

```
procedure insertarF(var arbol:TArbol; const e:Telemento);
var nodo,aux, ant:TArbol;
begin
    nuevo(nodo,e);
    if(vacio(arbol))then //esta vacío?
        arbol := nodo
    else begin //buscamos la posición
        aux := arbol;
        while(aux <> nil)do begin
            ant := aux;
            if(aux^.info > e)then
                aux := aux^.izq
            else
                aux := aux^.der;
            end;
        if(ant^.info > e)then //verificamos qué hijo es
            ant^.izq := nodo
        else
            ant^.der := nodo
        end;
    end;
end;
```

¿ RECURSIVO ?


```
procedure insertar_recursivo(  
    var arbol:TArbol; const e:Telemento);  
begin  
    if (arbol = nil) then  
        nuevo(arbol,e)  
    else if e < arbol^.info then  
        insertar_recursivo(arbol^.izq, e)  
    else  
        insertar_recursivo(arbol^.der, e)  
end;
```

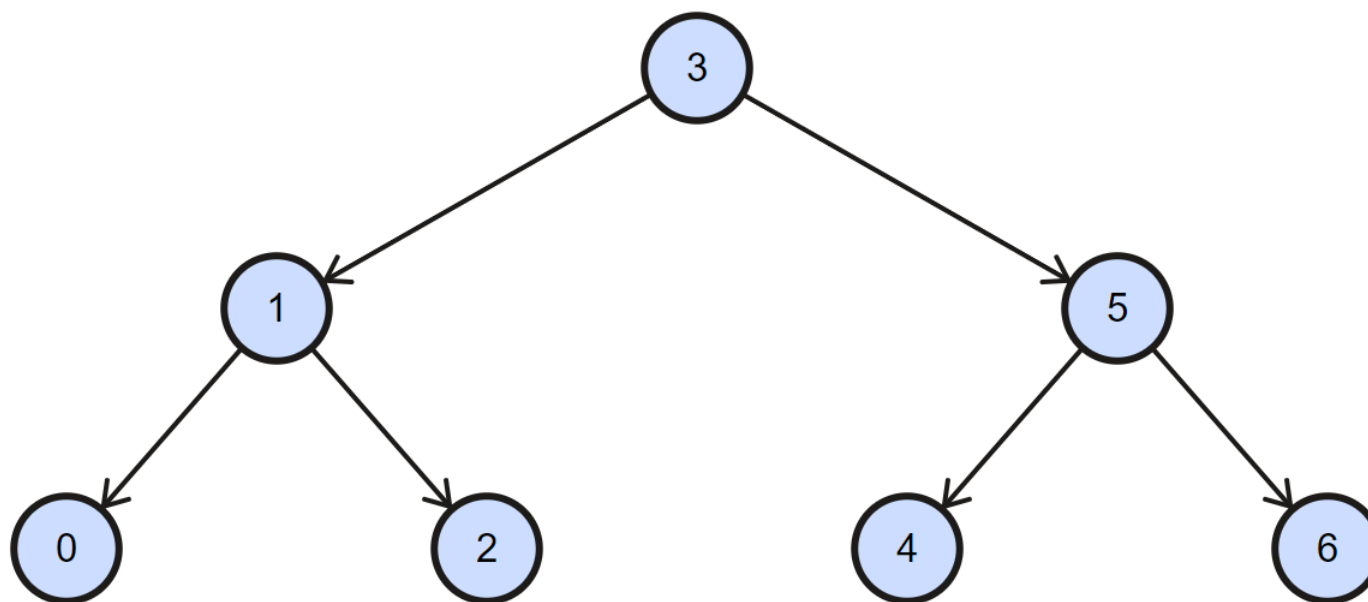
Recorridos

- › Recorrido en orden
- › Recorrido en preorden
- › Recorrido en postorden
- › Recorrido por niveles

π

Recorrido en orden

Hijo izquierdo – Nodo – Hijo derecho



0 – 1 – 2 – 3 – 4 – 5 – 6

Recorrido en orden – implementación

```
procedure listarEnOrden(arbol:TArbol);  
begin  
    if(arbol<>NIL) then  
        begin  
            listarEnOrden(arbol^.izq);  
            writeln(arbol^.info);  
            listarEnOrden(arbol^.der);  
        end;  
end;
```

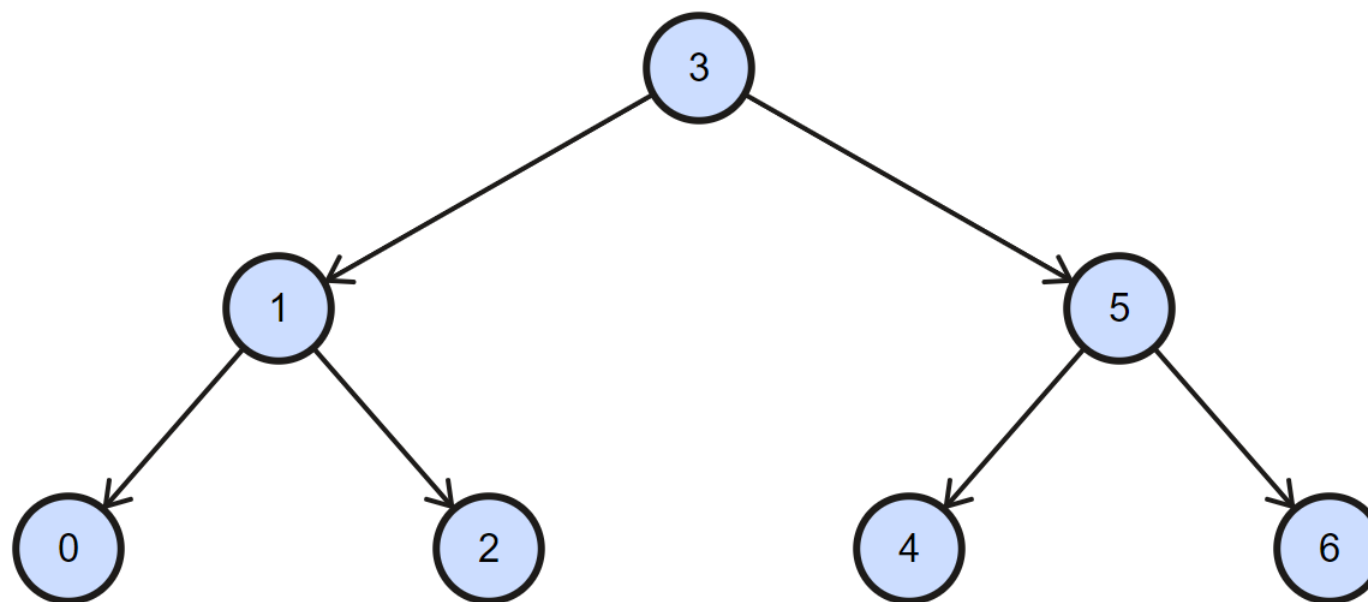
¿ ITERATIVO ?

```
procedure listarEnOrdenIterativo(arbol:TArbol);  
var pila : TPila; nodo : TArbol;  
begin  
    uPilaArbol.crear(pila);  
    nodo := arbol;  
    Repeat  
        while nodo <> nil Do  
            begin  
                uPilaArbol.meter(pila, nodo);  
                nodo := nodo^.lzq;  
            end;  
            if not uPilaArbol.vacia(pila) then  
                begin  
                    uPilaArbol.sacar(pila, nodo);  
                    writeln(nodo^.info);  
                    nodo := nodo^.der;  
                end;  
            until (nodo = nil) and uPilaArbol.vacia(pila);  
    end;
```

π

Recorrido preorden

Nodo – Hijo izquierdo – Hijo derecho

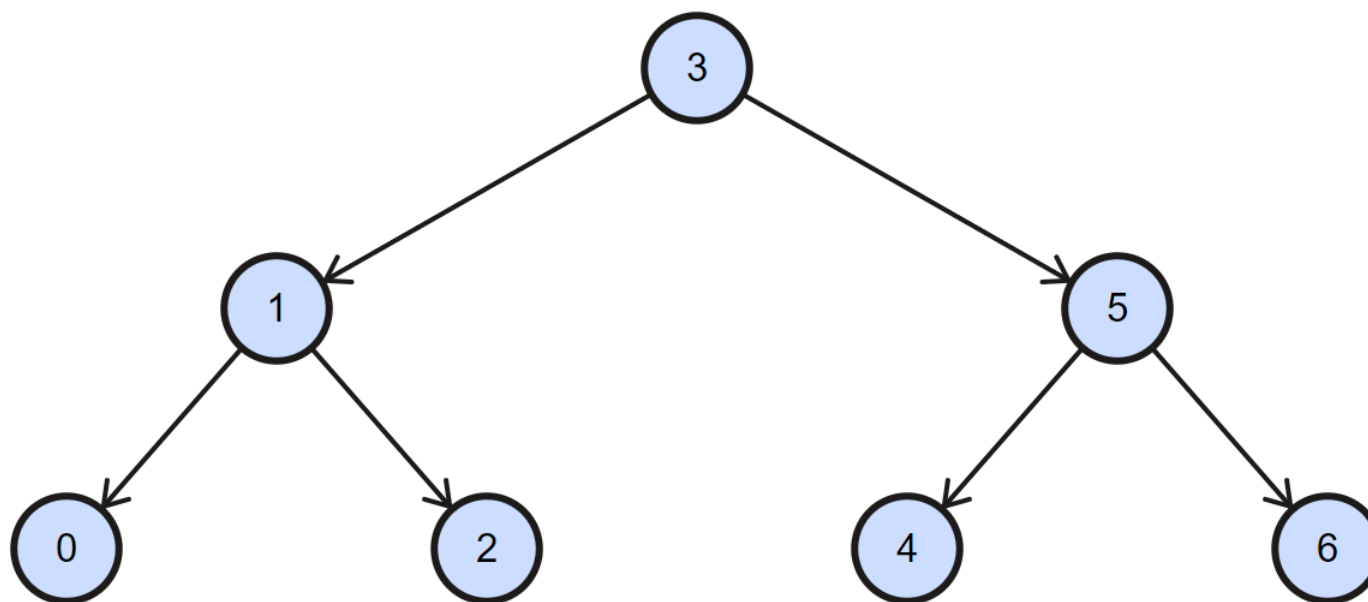


3 – 1 – 0 – 2 – 5 – 4 – 6

π

Recorrido postorden

Hijo izquierdo – Hijo derecho – Nodo

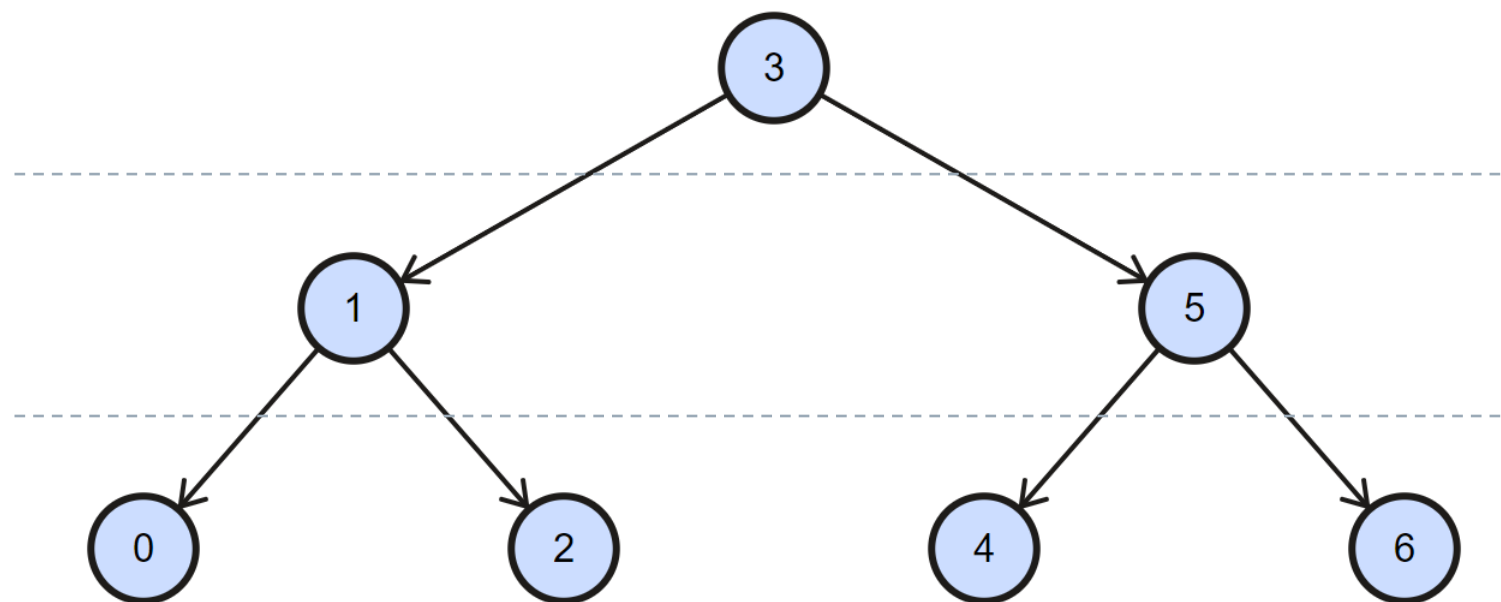


0 – 2 – 1 – 4 – 6 – 5 – 3

π

Recorrido por niveles

Hijo izquierdo – Hijo derecho – Nodo



3 – 1 – 5 – 0 – 2 – 4 – 6

```
procedure listarPorNivel(nodo:TArbol);  
var  
    Cola :TCola;  
begin  
    uColaArbol.crear(cola);  
    uColaArbol.meter(cola, nodo);  
    while not uColaArbol.vacia(Cola) do  
        begin  
            uColaArbol.sacar(cola, nodo);  
            writeln(nodo^.info);  
            if nodo^.izq <> nil then  
                uColaArbol.meter(cola, nodo^.izq);  
            if nodo^.der <> nil then  
                uColaArbol.meter(cola, nodo^.der);  
        end;  
    end;  
end;
```

Ejercicio

- Realice una función que dado un árbol y una clave retorne el nodo que contiene dicha clave.

Si el árbol no contiene la clave buscada deberá retornar nulo.

```
function buscar(arbol:TArbol; const e:TElemento):TArbol;  
begin  
    while (arbol<>nil) and (arbol^.info<>e) do  
        if(arbol^.info>e)then  
            arbol := arbol^.izq  
        else  
            arbol := arbol^.der;  
        buscar := arbol;  
    end;
```

Bibliografía

- Data Structures. Nalle Dale.
- Estructuras de datos en C. A, Tenenbaum - Y, Langsam - M, Augenstein Un libro
- Estructuras de datos y algoritmos. M, Weiss

Herramientas:

- <http://btv.melezinek.cz/binary-search-tree.html>
- <https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/BST.html>