#### **Computer Science for Practicing Engineers**

# Tree và Binary Search Tree



















TS. Huỳnh Bá Diệu

Email: dieuhb@gmail.com

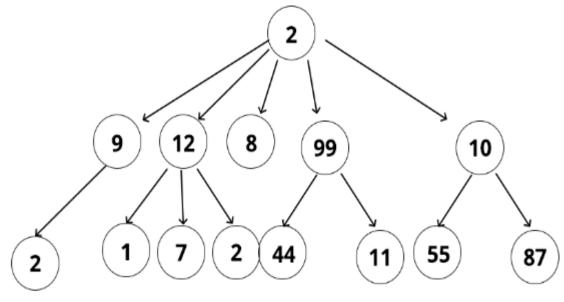
Phone: 0914146868

#### Nội dung

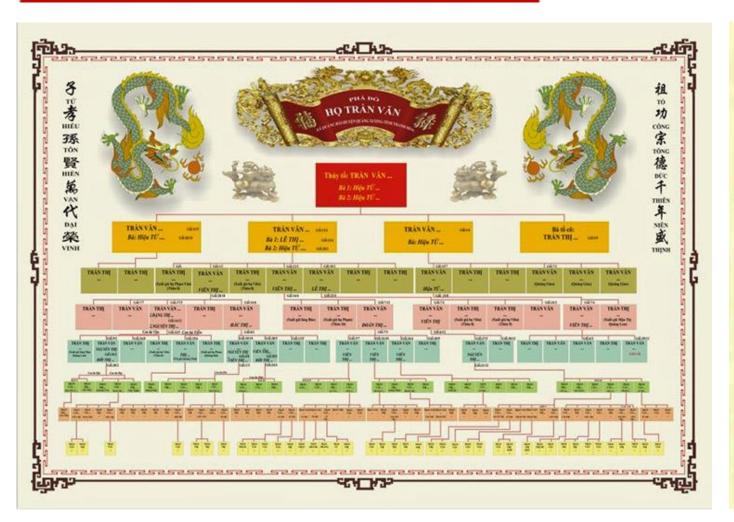
- 1. Cây và cây nhị phân
- 2. Cây nhị phân tìm kiếm
- 3. Các ứng dụng của cây nhị phân







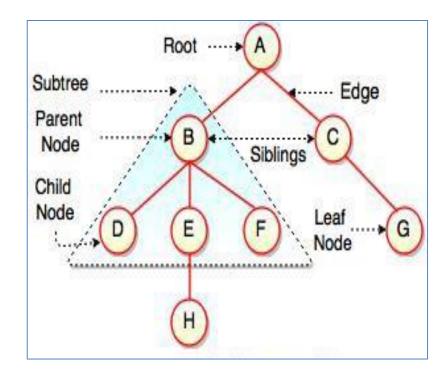
#### Cây

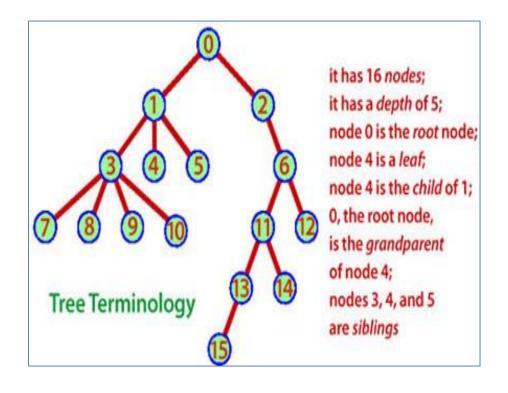




#### Cấu trúc dữ liệu Cây

**Cây** là một <u>cấu trúc dữ liệu</u> gồm một tập hợp các <u>nút</u> được liên kết với nhau theo quan hệ cha-con.





Cây nhị phân là cấu trúc lưu trữ, trong đó các phần tử được gọi là các nốt, mỗi nốt có tối đa 2 con.

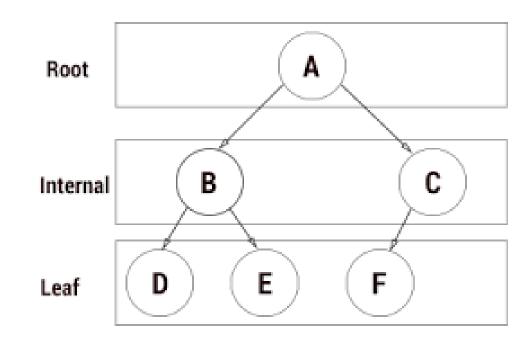
Mỗi nốt gồm các thông tin:

Dữ liệu của nốt

Liên kết đến con trái

Liên kết đến con phải

Cây là cấu trúc lưu phi tuyến.

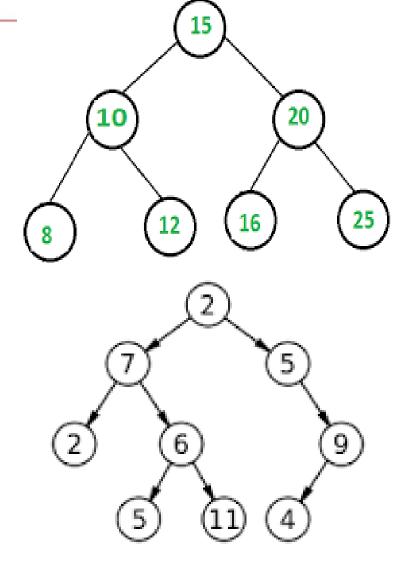


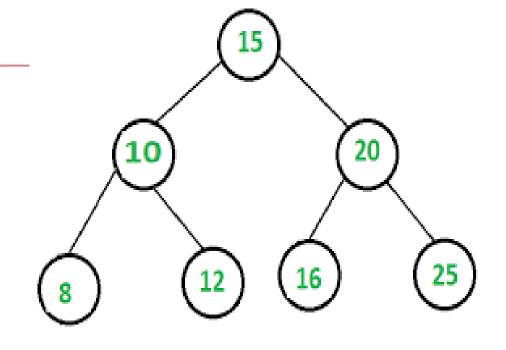
```
Khai báo nốt
class TNode
  int data;
  TNode left, right;
  TNode (int x) { data= x; left =right = null;}
  TNode (int x, TNode ll, TNode rr) { data= x; left =ll; right = rr;}
```

```
public class MyBinaryTree {
```

#### TNode root;

```
void taocay() {}
void duyetcay() {}
```

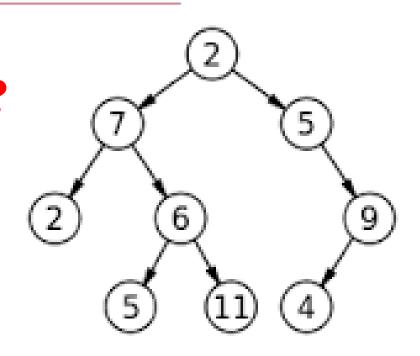




```
void taocayT1()
```

```
TNode a = new TNode(10, new TNode(8), new TNode(12));
TNode b = new TNode(20, new TNode(16), new TNode(25));
root= new TNode (15, a, b);
```

# Viết hàm tạo cây như hình bên??? void taocayT2()



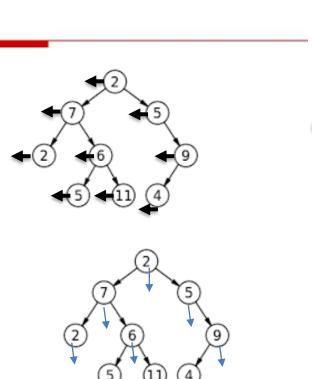
```
void taocayT2()
      TNode a = new TNode(6, new TNode(5), new TNode(11));
      TNode b = \text{new TNode}(7, \text{new TNode}(2), a);
      TNode c = \text{new TNode}(5, \text{null}, \text{new TNode}(9, \text{new TNode}(4), \text{null}));
      root = new TNode(2, b, c);
```

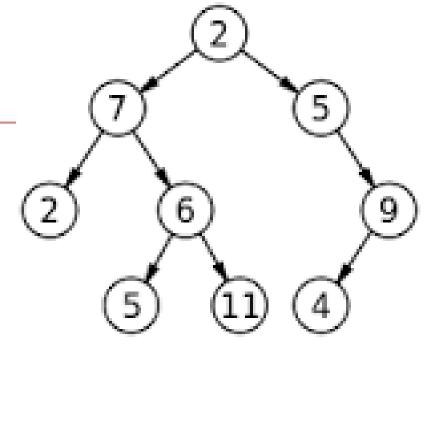
## Duyệt cây nhị phân

Tiền tự NLR

Trung tự LNR

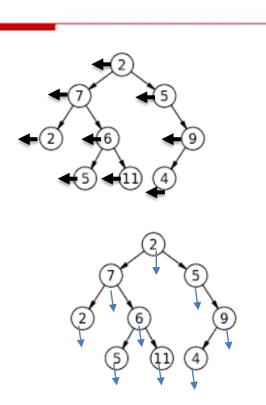
Hậu tự LRN

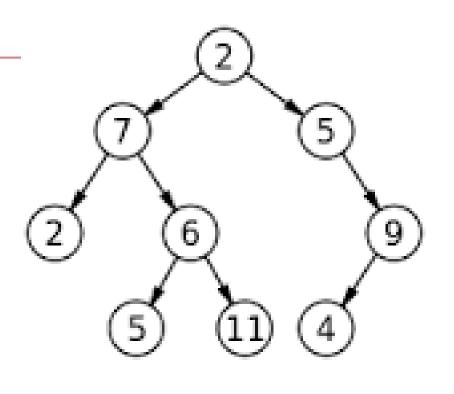




Duyệt theo chiều sâu - Duyệt theo chiều rộng

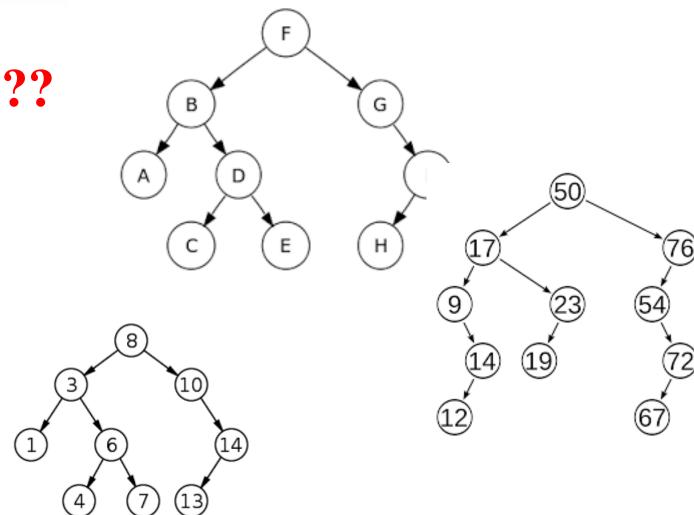
Duyệt cây: Tiền tự NLR 2726511594 Trung tự LNR 2756112549 Hậu tự LRN 2511674952



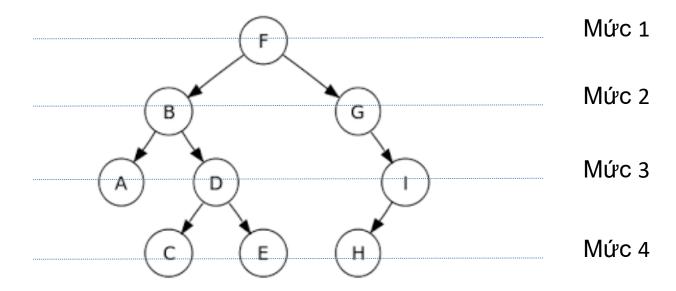


#### Duyệt các cây bên???

Tiền tự NLR Trung tự LNR Hậu tự LRN



## Chiều cao của cây



```
public class MyBinaryTree {
  TNode root;
void duyet1(TNode T)
    if(T!= null)
       System.out.print(" " + T.data); duyet1(T.left); duyet1(T.right);
```

```
public class MyBinaryTree {
  TNode root;
  void duyet1(TNode T) {
    if(T!= null) {
       System.out.print("" + T.data); duyet1(T.left); duyet1(T.right);
  void duyettientu() { duyet1(root); }
```

```
public class MyBinaryTree {
  public static void main(String[] args) {
       MyBinaryTree T= new MyBinaryTree();
       T.taocayT1();
       T.duyettientu();
```

Bổ sung các hàm sau đây vào chương trình:

- Tính tổng các nốt trong cây
- Đếm số nốt lá
- Tính tổng nốt lẻ
- Đếm các nốt chỉ có 1 con
- Kiểm tra cây có nốt giá trị bằng x không

Tính tổng các nốt trong cây

Các trường hợp có thể có???

```
Tính tổng các nốt trong cây

int tong(TNode T)

{

    if(T==null) return 0;

    else return T.data + tong(T.left) + tong(T.right);
}
```

Gọi hàm như thế nào trong chương trình chính???

```
public class MyBinaryTree {
      int tong() { return tong(root);}
public static void main(String[] args) {
    MyBinaryTree T= new MyBinaryTree();
    T.taocayT1();
    T.duyettientu();
    System.out.println("\n Tong cac not trong cay la:" + T.tong());
```

Tương tự cho các hàm sau:

- Đếm số nốt lá
- Tính tổng nốt lẻ
- Đếm các nốt chỉ có 1 con
- Kiểm tra cây có nốt giá trị bằng x không

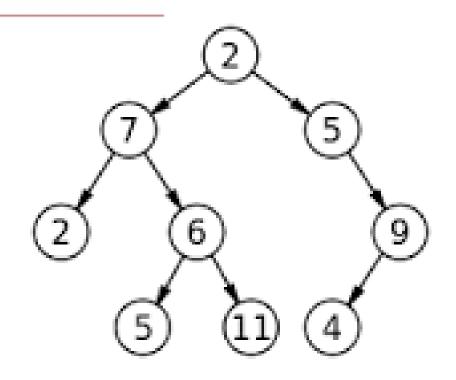
Đếm số nốt lá



#### Các bài toán trên cây nhị phân

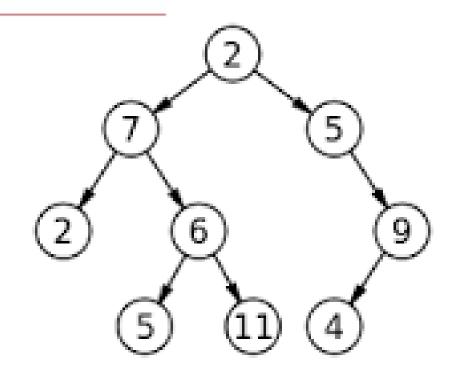
Bài làm thêm Tìm mức có nhiều nốt nhất Tìm cha của nốt có giá trị x Kiểm tra x có phải là tổ tiên của y không Kiểm tra y có phải là hậu duệ của x không Duyệt cây theo chiều rộng (theo mức)

Duyệt cây theo chiều rộng 2 7 5 2 6 9 5 11 4



Duyệt cây theo chiều rộng

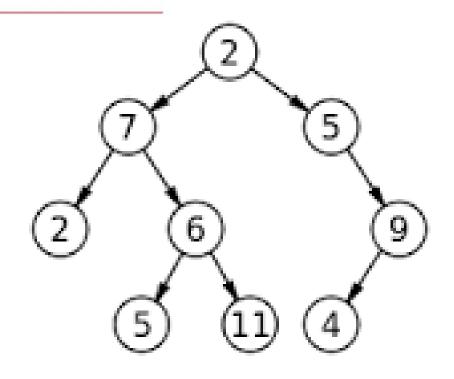
2



Duyệt cây theo chiều rộng

7 5

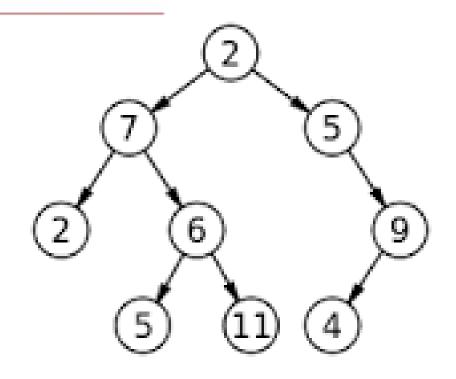
2



Duyệt cây theo chiều rộng

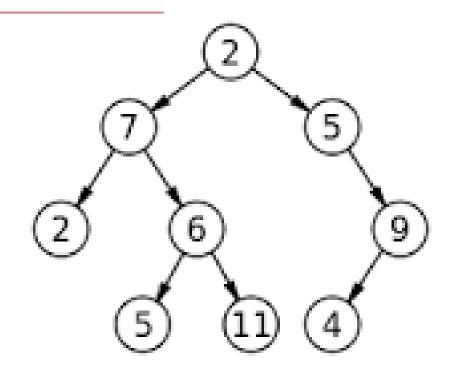


2 7



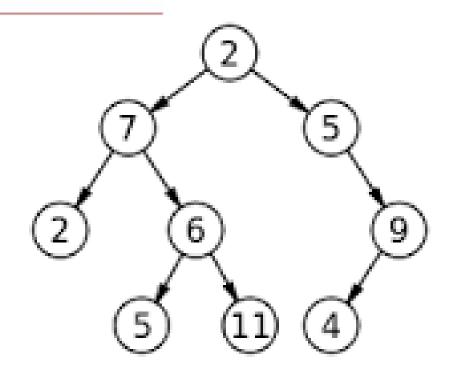






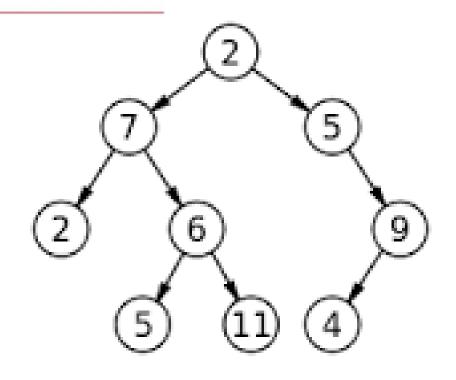






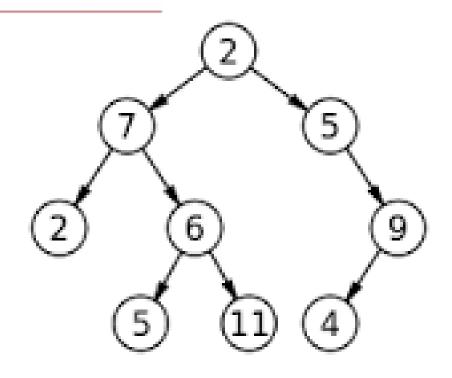






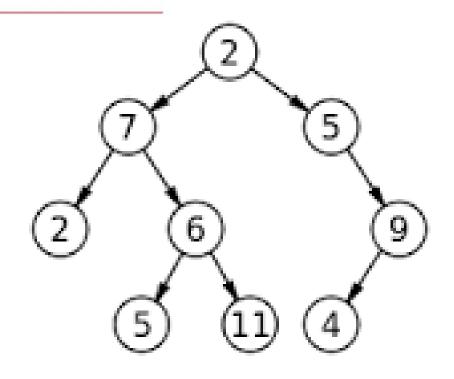






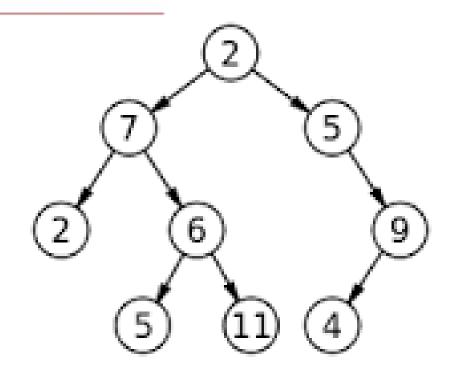










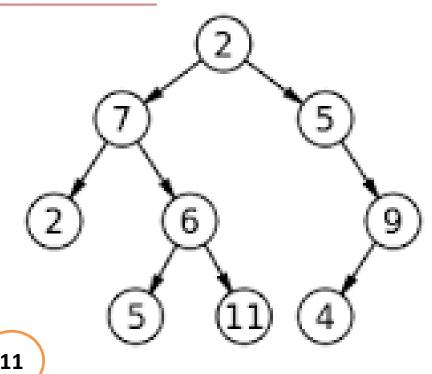


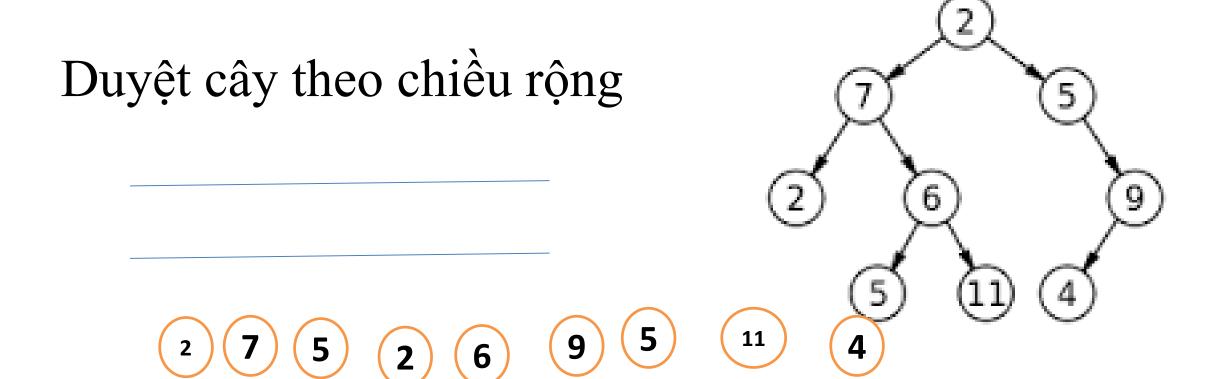












### Duyệt cây theo chiều rộng

#### Thuật toán Duyệt cây theo chiều rộng

- 1. Khởi tạo hàng đợi Q rỗng
- 2. Nếu cây khác rỗng thì cho vào hàng đợi Q, ngược lại báo cây rỗng.
- 3. Lặp trong khi Q khác rỗng
  - + x= Phần tử đầu hàng đợi
  - + In giá trị nốt x
  - + Nếu x.left khác rỗng thì cho x.left vào Q.
  - + Nếu x.right khác rỗng thì cho x.right vào Q.

## Duyệt cây theo chiều rộng

```
void chieurong() {
   Queue <TNode> Q = new LinkedList<>();
```

#### Duyệt cây theo chiều rộng

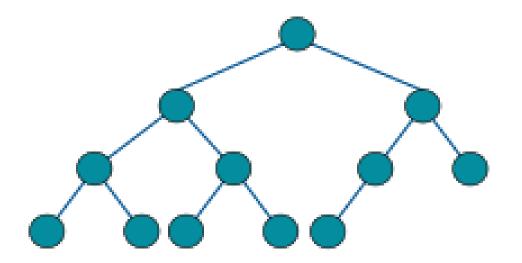
```
void chieurong()
    Queue <TNode> Q = new LinkedList()<>();
    if(root!=null) Q.add(root);
    while(! Q.isEmpty()) {
       TNode x= Q.remove(); System.out.print(x.data +" ");
       if(x.left!=null) Q.add(x.left);
       if(x.right!=null) Q.add(x.right);
```

## Cây nhị phân đầy đủ

Cây T được gọi là cây nhị phân đầy đủ (full binary tree) nếu như các nốt trong đều có 2 con (mỗi nốt trong cây có 2 con hoặc không có con (nốt lá))

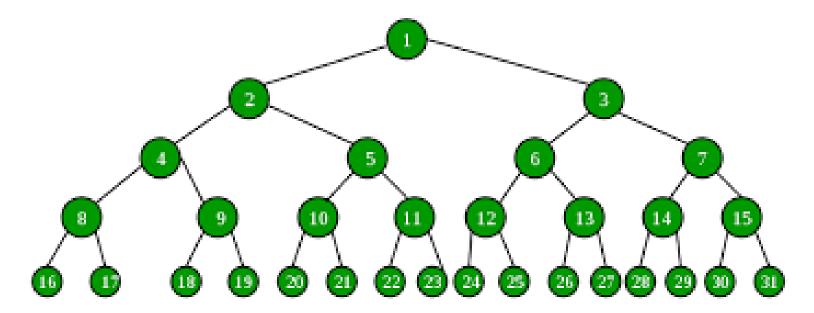
### Cây nhị phân hoàn chỉnh

Cây T được gọi là cây nhị phân hoàn chỉnh (complete binary tree) nếu như các nốt ở mức <h-1 đều có 2 con (h là chiều cao của cây).



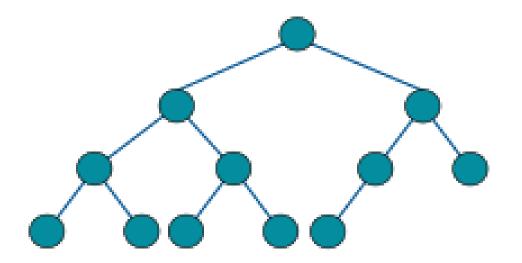
#### Cây nhị phân hoàn hảo

Cây T được gọi là cây nhị phân hoàn hảo (perfect binary tree) nếu như các nốt lá trong cây đều ở cùng mức.

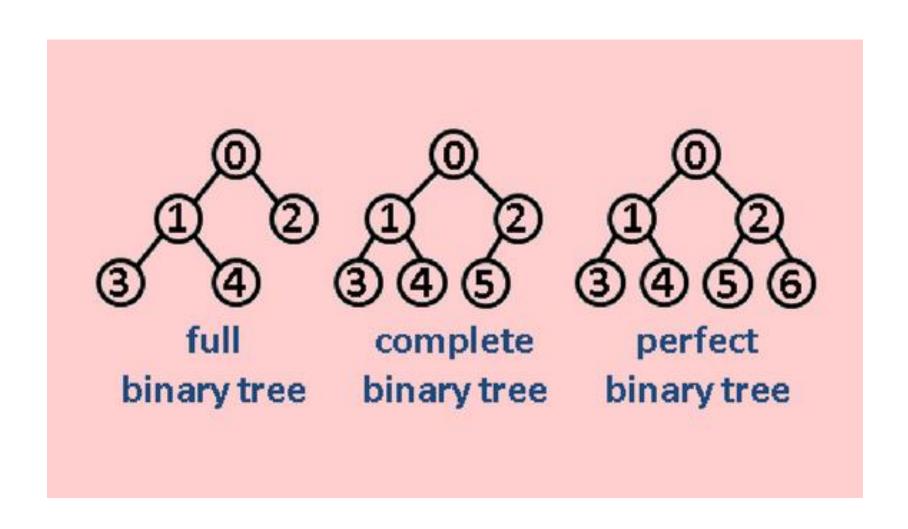


### Cây nhị phân hoàn chỉnh

Cây T được gọi là cây nhị phân hoàn chỉnh (complete binary tree) nếu như các nốt ở mức <h-1 đều có 2 con (h là chiều cao của cây).



### Cây nhị phân hoàn chỉnh



Cây T được gọi là BST nếu mọi cây con T' thuộc T đều thỏa mãn tính chất:

max(con trái T') < gốc < min (con phải T').

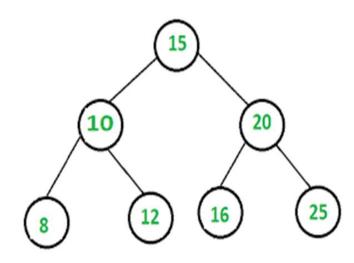
Tìm x trong cây nhị phân: O(n)

Tìm trong cây nhị phân tìm kiếm O(h), trong đó h là chiều cao của cây.

Nếu cây là cây đầy đủ thì h xấp xĩ  $log_2(n)$ 

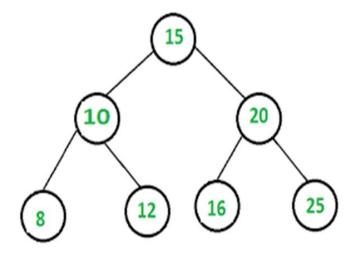
- + Trong cây nhị phân tìm kiếm không có giá trị trùng
- + Giá trị nhỏ nhất nằm bên trái nhất
- + Giá trị lớn nhất nằm bên phải nhất
- + Nếu duyệt cây theo thuật toán duyệt trung tự ta sẽ được dãy tăng dần

Muốn có dãy giảm dần ???

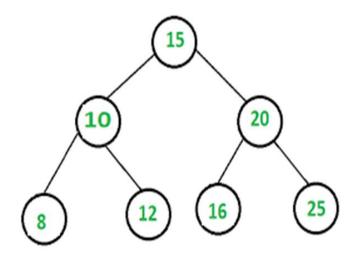


```
+ Giá trị lớn nhất nằm bên phải nhất int getmax() {
```

#### CODE???



```
+ Giá trị lớn nhất nằm bên phải nhất
int getmax()
     if(root==null) return 0;
     else {
           TNode p= root;
           while(p.right!=null) p=p.right;
           return p.data;
```



Tổ chức lưu trữ: Giống như cây nhị phân Vấn đề là thêm vào như thế nào và xóa đi như thế nào để đảm bảo tính chất là cây nhị phân tìm kiếm.

Tìm kiếm giá trị x trong cây BST sẽ nhanh hơn tìm trong cây nhị phân do loại bỏ được 1 nhánh khi tìm kiếm:

- + Nếu bằng giá trị nốt gốc: có
- + Nếu lớn hơn: chỉ tìm bên nhánh phải
- + Nếu nhỏ hơn: chỉ tìm bên nhánh trái

```
boolean timx(TNode T, int x)
{
    if(T==null) return false;
    else if(T.data==x) return true;
        else if (T.data<x) return timx(T.right, x);
        else return timx(T.left, x);
}</pre>
```

```
boolean timx1(int x)
     TNode p= root;
     while(p!=null)
         if(p.data==x) return true;
         else if (p.data<x) p=p.right;
             else p=p.left;
     return false;
```

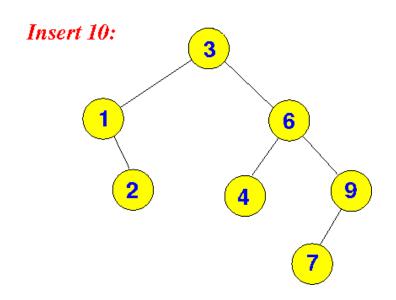
#### Thuật toán chèn 1 nốt có giá trị x vào cây BST T

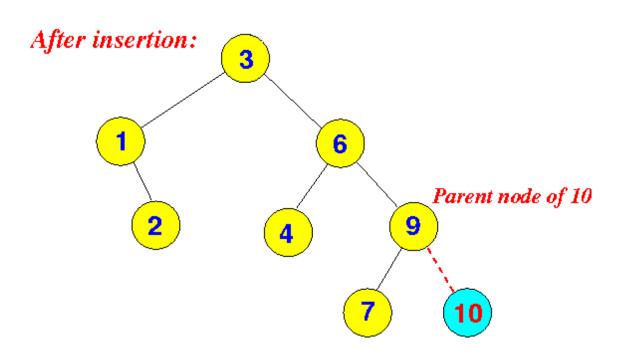
Nếu cây T rỗng thì tạo nốt mới và gán cây bằng nốt vừa tạo Ngược lại

Nếu x = giá trị nốt hiện tại thì báo đã có trong cây Ngược lại nếu x< giá trị nốt hiện tại thì chèn sang cây trái ngược lại chèn sang cây phải

#### Thuật toán chèn 1 nốt có giá trị x vào cây BST T

### CODE???





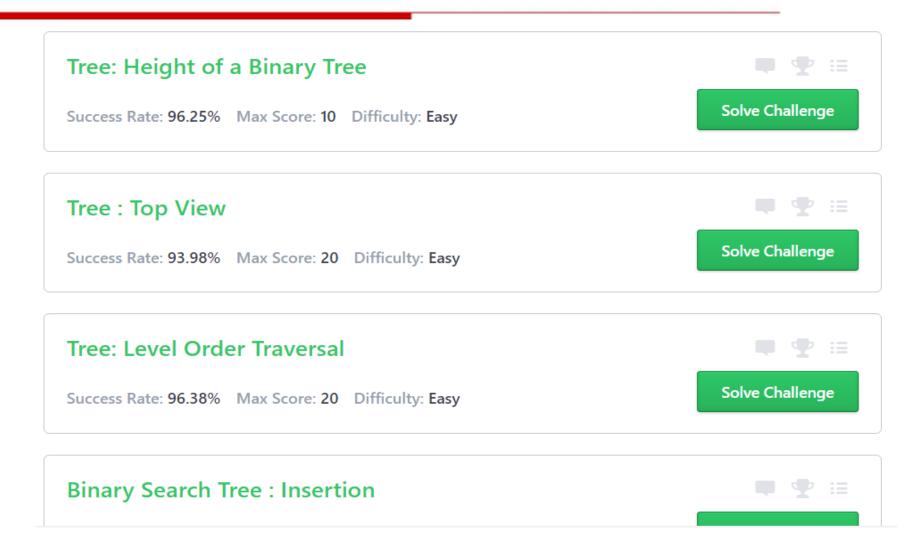
```
TNode chenx(TNode T, int x)
     if(T==null) T= new TNode(x);
     else if(T.data==x) S.O.P ("da co trong cay");
         else if (T.data<x) T.right =chenx(T.right, x);
             else T.left = chenx(T.left, x);
     return T;
```

```
Khai báo và Tạo cây BST
class TNode { } // thực hiện như cây nhị phân
public class MyBST
     TNode root;
     void chen(TNode T, int x) { }
     void chen(int x) { root = chen(root,x);}
     void taocayBST() { }
     void chieurong() { }
```

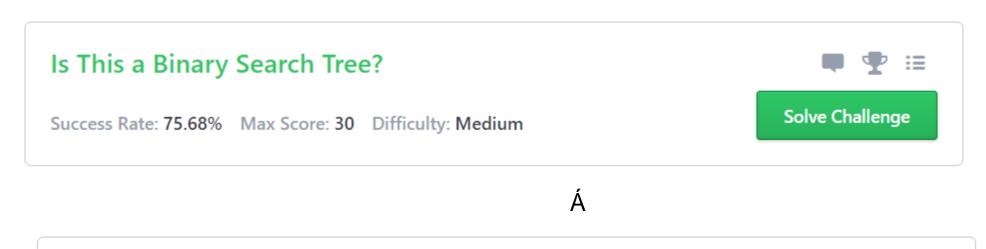
```
void taocayBST()
{
    int x; while(true) { nhập x; if(x ==0) break; chen(x); }
}
```

Viết hàm main gọi các hàm ở trên???

#### Bài tập trên cây nhị phân và cây BST

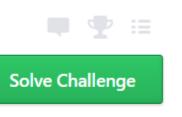


## Bài tập trên cây nhị phân và cây BST

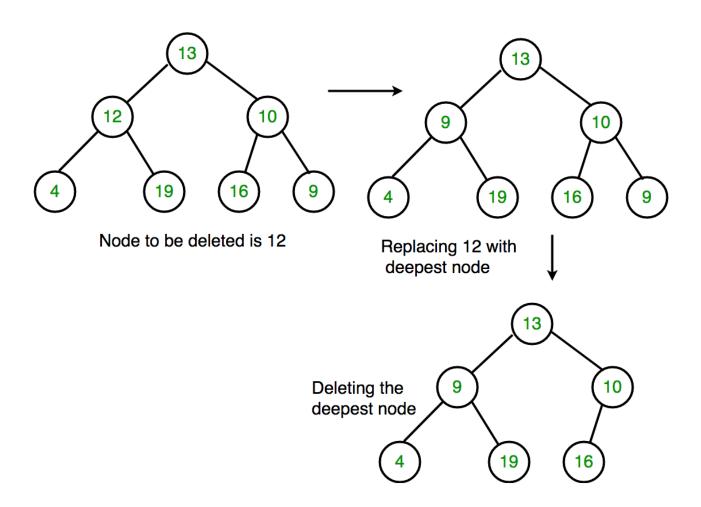


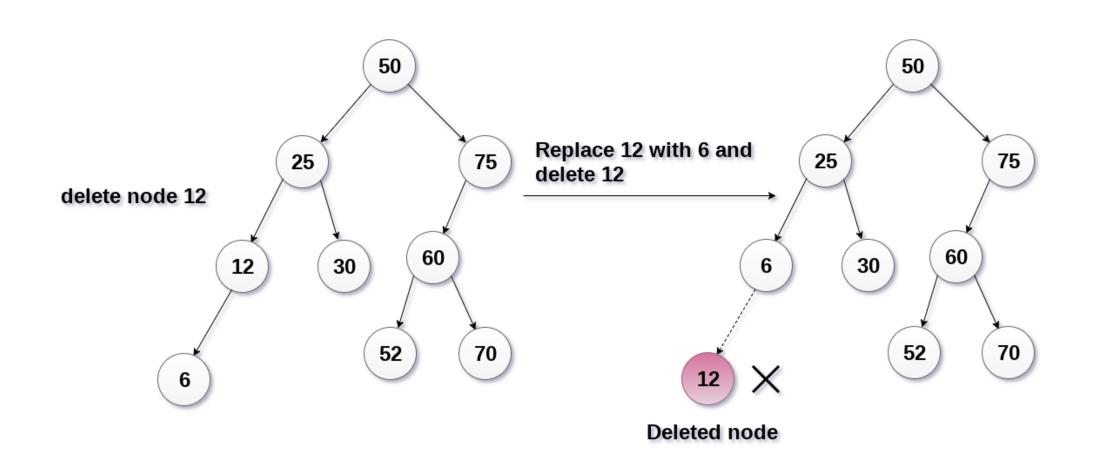
**Binary Search Tree: Lowest Common Ancestor** 

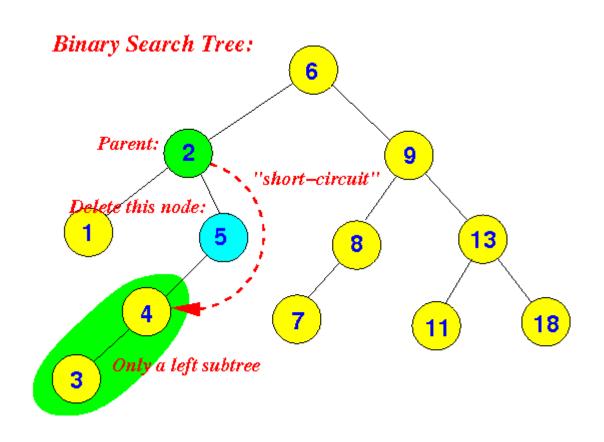
Success Rate: 90.38% Max Score: 30 Difficulty: Easy



```
Nếu cây rỗng thì báo không xóa được
Ngược lại
      nếu x < giá trị nốt hiện tại thì tìm xóa bên cây con trái
      ngược lại nếu x> giá trị nốt hiện tại thì tìm xóa bên cây con phải
                 ngược lại: // bằng và sẽ thực hiện xóa
                   nếu nốt hiện tại là lá thì gán = null
                  ngược lại nếu nốt chỉ có 1 con thay thay nốt hiện tại bằng con
                  ngược lại tìm min con phải thay vào nốt hiện tại sau đó xóa min con
phải (hoặc tìm max con trái thay vào nốt hiện tại sau đó xóa max con trái)
```







CODE???

### Tài liệu đọc thêm về cây nhị phân

https://practice.geeksforgeeks.org/explore/?category%5B%5D=Tr
ee&page=1

https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/BST.html

#### Link YouTube

https://www.youtube.com/watch?v=IpyCqRmaKW4&list=PLqM7al HXFySHCXD7r1J0ky9Zg GBB1dbk

https://www.youtube.com/watch?v=9Jry5-82I68

