

# **BUỔI 7: CÂY NHỊ PHÂN**

# LÝ THUYẾT CẤU TRÚC DỮ LIỆU & GIẢI THUẬT















Giảng viên: Ths Đặng Văn Em

Email: vanem@uit.edu.vn

Điện thoại: 0966661006

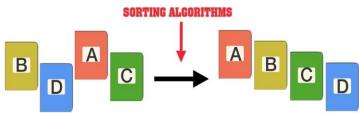
IT003.N210

# **BUŐI 7: CÂY NHỊ PHÂN**

#### CÂY NHỊ PHÂN:

- 1) Giới thiệu cấu trúc Cây.
- 2) Cây tổng quát.
- 3) Cây nhị phân?
- 4) Cây nhị phân tìm kiếm.
- 5) Các cấu trúc cây khác.
- 6) Bài tập chương.



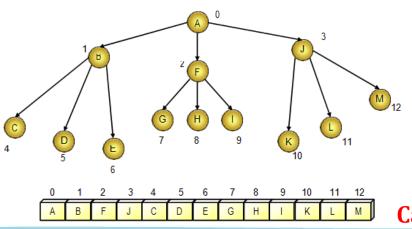




### **BUỔI 7: CÂY NHỊ PHÂN**

#### 1. GIỚI THIỆU CẤU TRÚC DỮ LIỆU CÂY?

- **Cây** là một cấu trúc dữ liệu được sử dụng rộng rãi gồm một tập hợp các *node*. được liên kết với nhau theo quan hệ cha-con.
- ❖ Cấu trúc dữ liệu Cây có nhiều hiệu quả trong nhiều giải thuật.
- Úng dụng trong lý thuyết đồ thị.





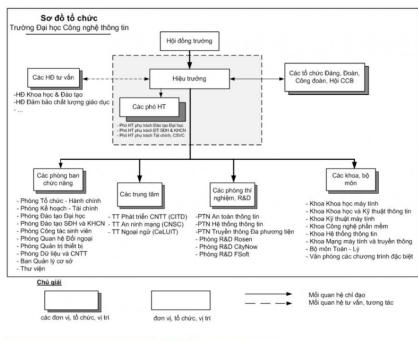


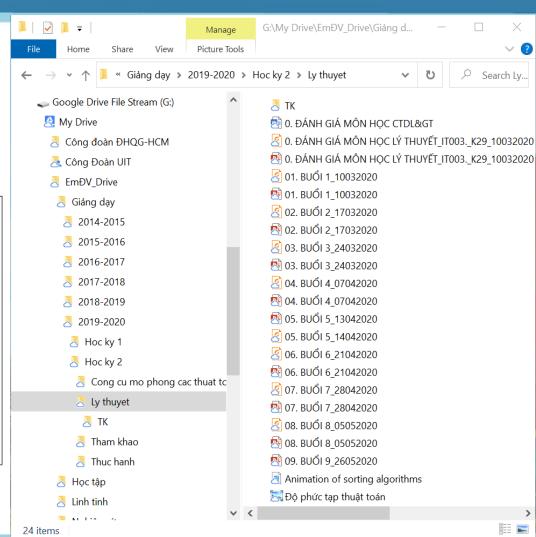
#### BUỔI 7: CÂY NHỊ PHÂN

#### 1. CẤU TRÚC CÂY?

Cây tổng quát.

#### Cơ cấu tổ chức



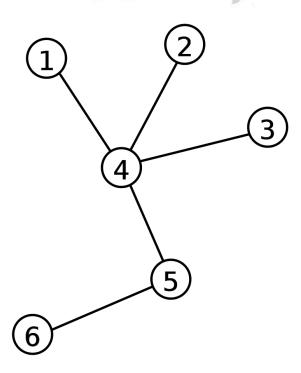


#### CÁC KHÁI NIỆM:

- Cây (Tree).
- ❖ Cây tìm kiếm (Search Tree).
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm (Binary Search Tree).
- ❖ Cây cân bằng (Balanced Tree).
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm tự cân bằng (AVL Tree).
- ❖ Cây đỏ đen (Red-Black Tree).
- ❖ B-Tree, R-Tree, T-Tree...
- **\*** .....

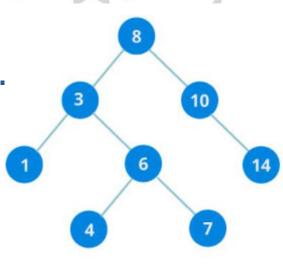
- **A** Cây (Tree).
- ❖ Cây tìm kiếm (Search Tree)
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm (Binary Search Tree)
- Cây cân bằng (Balanced Tree)
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm tự cân bằng (AVL Tree
- ❖ Cây đỏ đen (Red-Black Tree)
- ❖ B-Tree, R-Tree, T-Tree





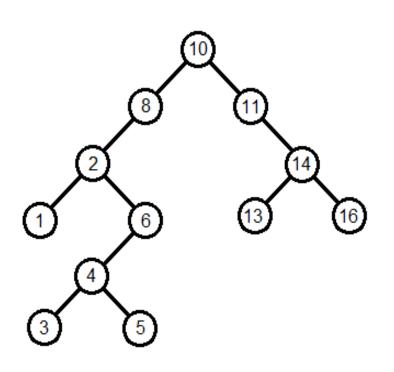
#### CẤU LIỆU CÂY?

- Cây (Tree).
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm (Binary Search Tree).
- Cây cân bằng (Balanced Tree)
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm tự cân bằng (AVL Tree)
- ❖ Cây đỏ đen (Red-Black Tree)
- ❖ B-Tree, R-Tree, T-Tree
- **....**

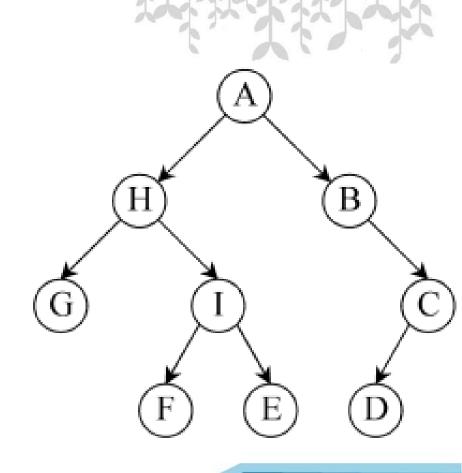


- Cây (Tree).
- ❖ Cây tìm kiếm (Search Tree).
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm (BST)
- **❖** Cây cân bằng (Balanced Tree)
- ❖ Cây tự cân bằng (AVL Tree)
- ❖ Cây đỏ đen (Red-Black Tree)
- ❖ B-Tree, R-Tree, T-Tree

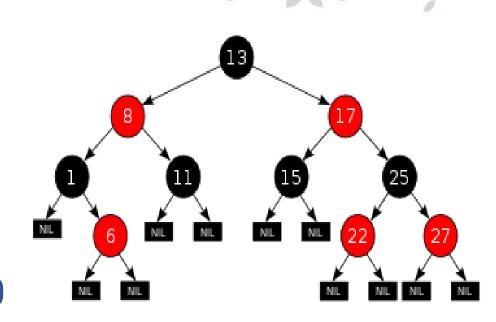




- **A** Cây (Tree).
- ❖ Cây tìm kiếm (Search Tree).
- Cây nhị phân tìm kiếm (BST)
- Cây cân bằng (Balanced Tree)
- **❖** Cây tự cân bằng (AVL Tree)
- ❖ Cây đỏ đen (Red-Black Tree)
- ❖ B-Tree, R-Tree, T-Tree
- **....**



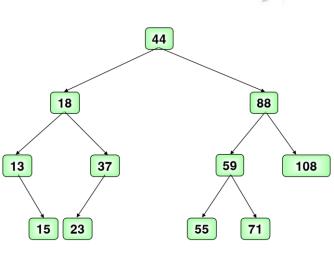
- \* Cây (Tree).
- ❖ Cây tìm kiếm (Search Tree).
- ❖ Cây nhị phân tìm kiếm (BST)
- Cây cân bằng (Balanced Tree)
- ❖ Cây tự cân bằng (AVL Tree)
- ❖ Cây đỏ đen (Red-Black Tree)
- ❖ B-Tree, R-Tree, T-Tree....
- **....**



#### 1. CẤU TRÚC DỮ LIỆU CÂY NHỊ PHÂN?

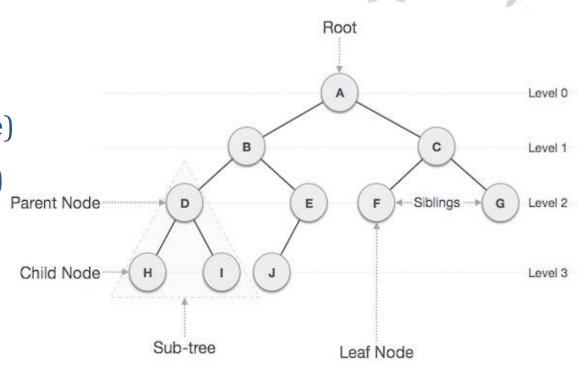
- Cây nhị phân là một cấu trúc dữ liệu đặc biệt được sử dụng cho mục đích lưu trữ dữ liệu.
- Cây nhị phân có một điều kiện đặc biệt là mỗi nút có thể có tối đa hai nút con.
- Cây nhị phân tận dụng hai kiểu cấu trúc dữ liệu: mảng đã sắp thứ tự và

danh sách liên kết. CÁU TRÚC DỮ LIỆU & GIẢI THUẬT



#### 1. CẤU TRÚC DỮ LIỆU CÂY NHỊ PHÂN?

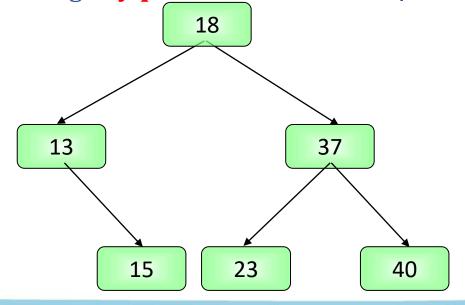
- ❖ Node gốc (Root)
- Node lá (Leaf)
- Node trong (Inner node)
- Node cha (Parent node)
- Node con (Child node)
- ❖ Cây con (Sub tree)
- Chiều cao của Cây.



#### **CÂY NHỊ PHÂN**

- ❖ Bảo đảm nguyên tắc bố trí khoá tại mỗi nút:
  - Các nút trong cây trái nhỏ hơn nút hiện hành.
  - Các nút trong cây phải lớn hơn nút hiện hành.





#### CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM

- Nhờ trật tự bố trí khóa trên cây: Định hướng được khi tìm kiếm
- ❖ Cây gồm N phần tử:
  - Trường hợp tốt nhất h = log<sub>2</sub>N
  - Trường hợp xấu nhất h = N
  - o Tình huống xảy ra trường hợp xấu nhất?

#### CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM

❖ Cấu trúc dữ liệu của 1 node typedef struct tagTNode { int Key; //trường dữ liệu là 1 số nguyên

struct tagTNode \*pRight;
}TNode;

**❖** Cấu trúc dữ liệu của cây

struct tagTNode \*pLeft;

*typedef TNode \*TREE;* 

#### CÁC THAO TÁC TRÊN CÂY NHỊ PHÂN

- ❖ Tạo 1 cây rỗng.
- ❖ Tạo 1 nút có trường Key bằng x.
- ❖ Thêm 1 nút vào cây nhị phân tìm kiếm.
- ❖ Duyệt cây nhị phân tìm kiếm.
- ❖ Xoá 1 nút có Key bằng x trên cây.
- ❖ Tìm 1 nút có khoá bằng x trên cây.
- Tính chiều cao của cây, đếm node lá, tính bậc của node.

### TẠO CÂY NHỊ PHÂN RỖNG

```
void CreateTree(TREE &T)
{
     T=NULL;
}
```

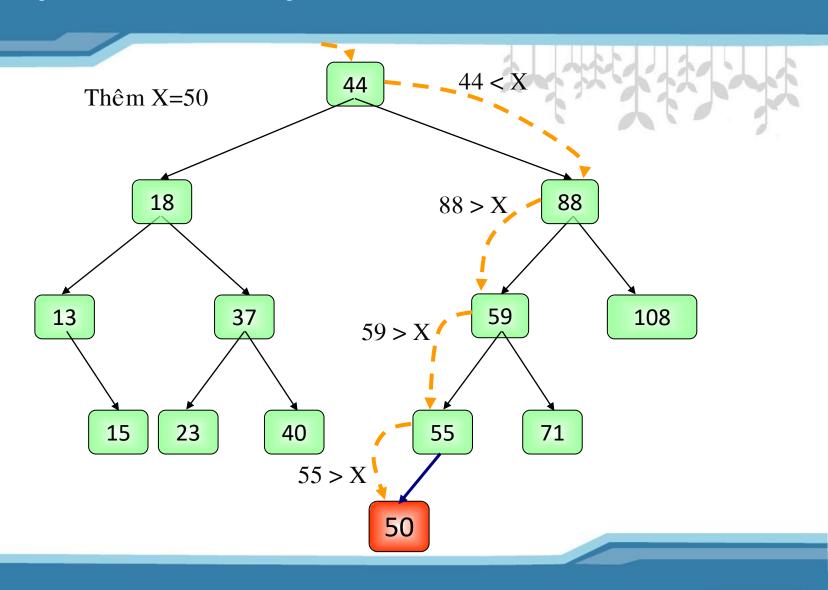
### TẠO NODE KHÓA BẰNG X CÂY NHỊ PHÂN

```
TNode *CreateTNode(int x)
        TNode *p;
        p = new TNode; //cấp phát vùng nhớ động
        if(p==NULL)
                exit(1); // thoát
        else
                p->key = x; //gán trường dữ liệu của nút = x
                p->pLeft = NULL;
                p->pRight = NULL;
        return p;
```

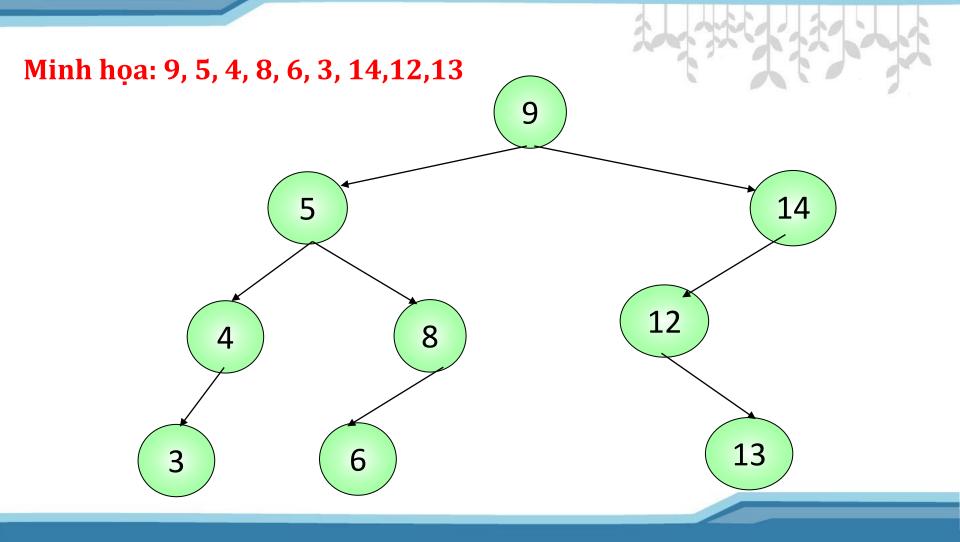
# THÊM 1 NODE KHÓA BẰNG X CÂY NHỊ PHÂN (Đảm bảo NT Cây)

```
int insertNode(TREE &T, pNode *p)
       if(T)
              if(T->Key == p->key) return 0;
               else
                      if(T->Key > p->key)
                              return insertNode(T->pLeft, p);
                      else
                              return insertNode(T->pRight, p)
         T=p;
```

# MINH HỌA THÊM CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM



# MINH HỌA TẠO CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM TỪ DÃY SỐ



#### MINH HỌA TẠO CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM TỪ DÃY SỐ

#### VÍ DỤ MINH HỌA:

**Câu 1:** 5 3 7 9 8 11 6 20 19 37 25 21 15 12

**Câu 2:** 10 30 50 20 40 70 60 9 3 8 4 1

Câu 3: 20 5 1 17 30 24 7 8 25 32 50 18 99 68 29 50

Câu 4: G, F, H, K, D, L, A, W, R, Q, P, Z

**Câu 5:** F, G, H, D, A, L, P, Q, R Z, W, K

Hãy vẽ các cây nhị phân tìm kiếm từ kết quả duyệt trên

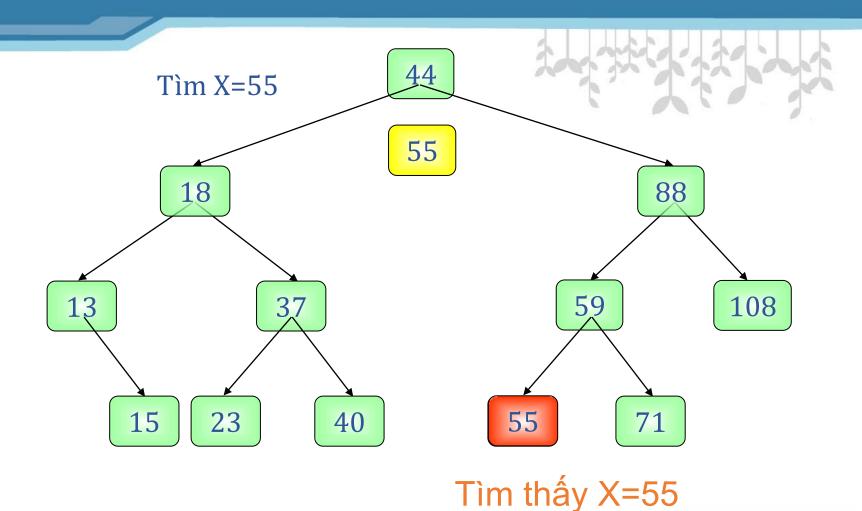
# TÌM 1 NODE KHÓA BẰNG X CÂY NHỊ PHÂN

```
TNode * searchNode(TREE Root, int x)
       Node *p = Root;
       while (p != NULL)
              if(x == p->Key) return p;
               else
                      if(x < p->Key) p = p->pLeft;
                      else p = p - pRight;
       return NULL;
```

# TÌM 1 NODE KHÓA BẰNG X CÂY NHỊ PHÂN

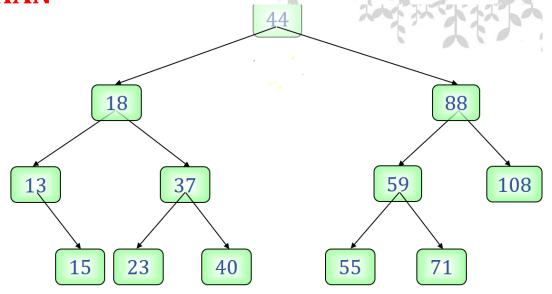
```
TNode *SearchTNode(TREE T, int x)
{ if(T!=NULL)
      if(T->key==x)
              return T;
       else
              if(x>T->key) return SearchTNode(T->pRight,x);
                     return SearchTNode(T->pLeft,x);
              else
 return NULL;
```

# MINH HỌA TÌM NODE BẰNG X CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM



#### PHÉP DUYỆT CÂY NHỊ PHÂN

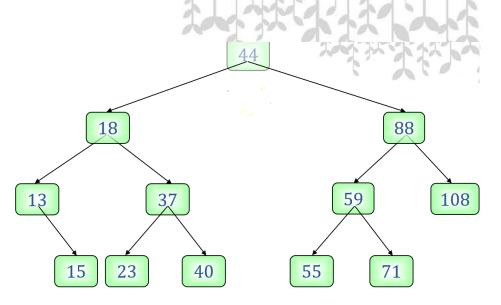
- ❖NLR (gốc, trái, phải)
- ❖NRL (gốc, phải, trái)
- **❖**LNR (trái, **gốc**, phải)
- ❖RNL (Phải, gốc, trái)
- ❖LRN (trái, phải, gốc)
- \*RLN (phải, trái, gốc)



LNR: 13,15,18, 23, 37, 40, 44, 55, 59, 71, 88,108

#### PHÉP DUYỆT CÂY NHỊ PHÂN

```
NLR(TREE t)
 if(t!=NULL)
       printf("%d",t->key);
       NLR(t->pLeft);
       NLR(t->pRight);
```



#### ĐẾM CÁC NODE CÂY NHỊ PHÂN

```
int dem(TREE t, int s)
{
    if(t!=NULL)
    {
        s=s+1
        return 1+dem(t->pLeft)+dem(t->pRight);
    }
}
```

18

88

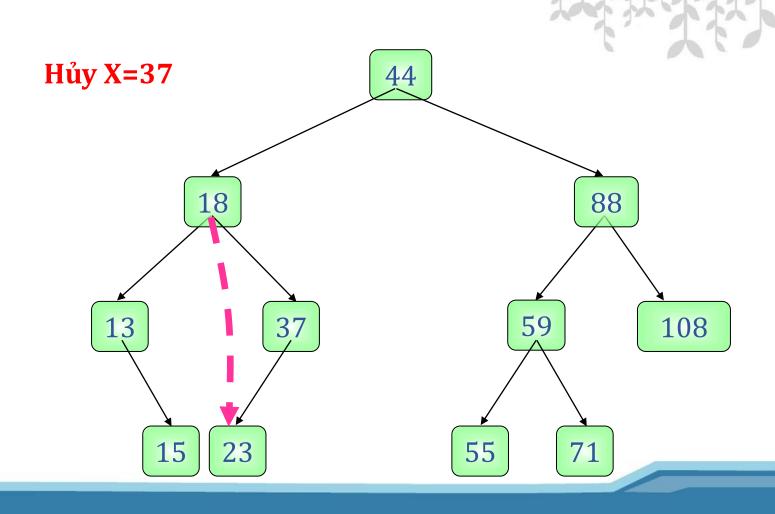
55

108

#### **HỦY NODE CÂY NHỊ PHÂN**

- Hủy 1 phần tử trên cây phải đảm bảo điều kiện ràng buộc của Cây nhị phân tìm kiếm
- ❖Có 3 trường hợp khi hủy 1 nút trên cây
  - TH1: X là nút lá
  - TH2: X chỉ có 1 cây con (cây con trái hoặc cây con phải)
  - TH3: X có đầy đủ 2 cây con
- TH1: Ta xoá nút lá mà không ảnh hưởng đến các nút khác trên cây
- ❖TH2: Trước khi xoá x ta móc nối cha của X với con duy nhất của X.
- TH3: Ta dùng cách xoá gián tiếp

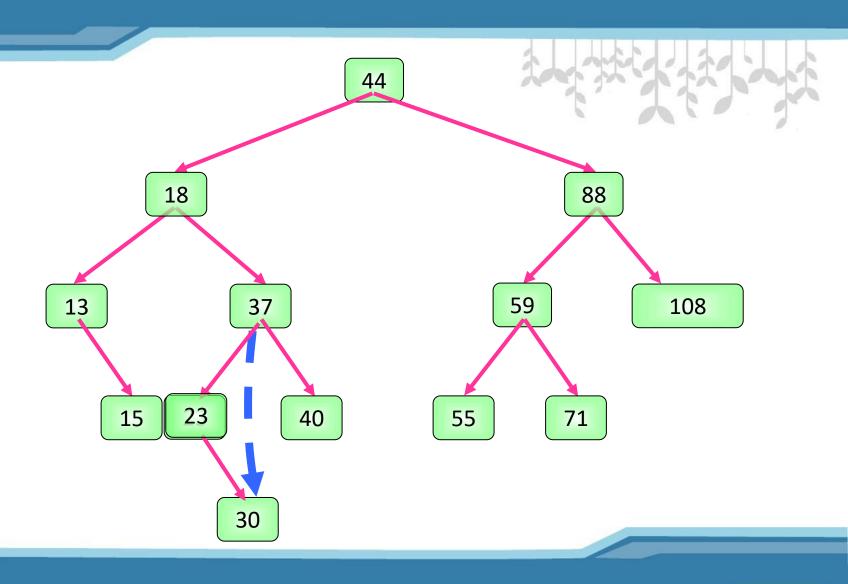
# MINH HỌA HỦY NODE BẰNG X CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM



### HỦY NODE CÓ 2 CÂY CON TRÊN CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM

- Ta dùng cách hủy gián tiếp, do X có 2 cây con
- ❖Thay vì hủy X ta tìm phần tử thế mạng Y. Nút Y có tối đa 1 cây con.
- Thông tin lưu tại nút Y sẽ được chuyển lên lưu tại X.
- ❖Ta tiến hành xoá hủy nút Y (xoá Y giống 2 trường hợp đầu)
- ❖Cách tìm nút thế mạng Y cho X: Có 2 cách
  - ➤C1: Nút Y là nút có khoá nhỏ nhất (trái nhất) bên cây con phải X.
  - C2: Nút Y là nút có khoá lớn nhất (phải nhất) bên cây con trái của X

# MINH HỌA HỦY NODE CÓ 2 CÂY CON



#### MINH HOA HỦY NODE

```
void DeleteNodeX1(TREE &T,int x)
{ if(T!=NULL)
        if(T->Key<x)
                         DeleteNodeX1(T->Right,x);
        else
                if(T->Key>x) DeleteNodeX1(T->Left,x);
                else //tim thấy Node có trường dữ liêu = x
                         TNode *p;
                         p=T;
                         if (T->Left==NULL) T = T->Right;
                         else
                         { if(T->Right==NULL) T=T->Left;
                          else ThayThe1(p, T->Right);// tìm bên cây con phải
                         delete p;
        printf("Khong tim thay phan can xoa tu");
  else
```

### MINH HOA HỦY NODE

```
void ThayThe1(TREE &p, TREE &T)
if(T->Left!=NULL)
        ThayThe1(p,T->Left);
    else
        p \rightarrow Key = T \rightarrow Key;
        p=T;
        T=T->Right;
```

# HÀM TÌM PHẦN TỬ THẾ MẠNG

```
void ThayThe1(TREE &p, TREE &T)
{ if(T->Left!=NULL)
        ThayThe1(p,T->Left);
    else
        p \rightarrow Key = T \rightarrow Key;
        p=T;
        T=T->Right;
```

# MINH HOA HỦY NODE

```
Void Huy(TREE &t)
   if(t!=NULL)
       Huy(t->Left);
       Huy(t->right);
       delete t;
   T=NULL;
```



# TÓM TẮT NỘI DUNG CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM

- 1. Các thuật toán tìm kiếm và sắp xếp
  - + Cài đặt hàm tìm kiếm của 2 thuật toán tìm kiếm
  - + Cài đặt hàm sắp xếp của các thuật toán sắp xếp
  - + Ghi kết quả từng bước khi áp dụng các thuật toán tìm kiếm và sắp xếp vào 1 bộ dữ liệu cho trước
- 2. Áp dụng sách liên kết để giải quyết 1 bài toán trong đời sống thực tế (Viết chương trình)
  - + Quản lý sinh viên
  - + Quản lý nhân viên trong 1 công ty.
  - + Quản lý sách trong thư viện..vv
- 3. Cây nhị phân tìm kiếm
  - + Vẽ hình dạng của cây khi thêm lần lượt 1 dãy số vào cây
  - + Cho biết kết quả khi duyệt cây theo 1 thứ tự cho trước
  - + Vẽ hình dạng của cây khi xoá 1 nút trên cây