Cấu Trúc Dữ Liệu & Giải Thuật

Bài Tập Cây Nhị Phân và Cây nhị phân tìm kiếm

TS. Đỗ Như Tài Đại Học Sài Gòn dntai@sgu.edu.vn

CÂY NHỊ PHÂN

- Cho một cây nhị phân có nút gốc là Root, mỗi nút trong cây chứa một số nguyên:
 - a) Viết chương trình tính trung bình cộng các nút trong cây.
 - b) Viết chương trình tính trung bình cộng các số dương trong cây.
 - c) Viết chương trình tính trung bình cộng các số âm trong cây.
 - d) Viết chương trình tính tính tỉ số R=a/b. Với a là tổng các nút có giá trị dương, b là tổng các nút có giá trị âm.

```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    int info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

 Viết chương trình tính trung bình cộng các nút trong cây.

Viết chương trình tính trung bình cộng các nút trong cây.

```
1.int DemNode (TREE Root)
2.{
3.    if (Root==NULL)
4.        return 0;
5.    int a=DemNode (Root->pLeft);
6.    int b=DemNode (Root->pRight);
7.    return (a+b+1);
8.}
```

• Viết chương trình tính trung bình cộng các nút trong cây.

```
1.int TongNode(TREE Root)
2.{
3.    if(Root==NULL)
4.       return 0;
5.    int a=TongNode(Root->pLeft);
6.    int b=TongNode(Root->pRight);
7.    return (a+b+Root->info);
8.}
```

Viết chương trình tính trung bình cộng các nút trong cây.

```
1.float TrungBinhCong(TREE Root)
2.{
3.    int s = TongNode(Root);
4.    int dem = DemNode(Root);
5.    if(dem==0)
6.      return 0;
7.    return (float)s/dem;
8.}
```

 Viết chương trình tính trung bình cộng các nút dương trong cây.

Viết chương trình tính trung bình cộng các nút dương trong cây.

```
11.int DemDuong(TREE Root)
12.
13. if (Root==NULL)
14.
        return 0;
15. int a=DemDuong(Root->pLeft);
16.
     int b=DemDuong(Root->pRight);
17. if(Root->info>0)
18.
        return (a+b+1);
19. return (a+b);
20.}
```

 Viết chương trình tính trung bình cộng các nút dương trong cây.

```
11.int TongDuong (TREE Root)
12.
13. if (Root==NULL)
14. return 0;
15. int a=TongDuong(Root->pLeft);
16. int b=TongDuong(Root->pRight);
17. if (Root->info>0)
18.
       return (a+b+Root->info);
19. return (a+b);
20.}
```

 Viết chương trình tính trung bình cộng các nút dương trong cây.

```
1.float TrungBinhDuong(TREE Root)
2.{
3.    int s = TongDuong(Root);
4.    int dem=DemDuong(Root);
5.    if(dem==0)
6.       return 0;
7.    return (float)s/dem;
8.}
```

 Viết chương trình tính trung bình cộng các nút âm trong cây.

• Viết chương trình tính trung bình cộng các nút âm trong cây.

```
11.int DemAm(TREE Root)
12.{
13.    if (Root==NULL)
14.        return 0;
15.    int a=DemAm(Root->pLeft);
16.    int b=DemAm(Root->pRight);
17.    if (Root->info<0)
18.        return (a+b+1);
19.    return (a+b);
20.}</pre>
```

Viết chương trình tính trung bình cộng các nút âm trong cây.

```
11.int TongAm(TREE Root)
12.{
13.    if(Root==NULL)
14.        return 0;
15.    int a=TongAm(Root->pLeft);
16.    int b=TongAm(Root->pRight);
17.    if(Root->info<0)
18.        return (a+b+Root->info);
19.    return (a+b);
20.}
```

• Viết chương trình tính trung bình cộng các nút âm trong cây.

```
1.float TrungBinhCongAm (TREE Root)
2.{
3.    int s = TongAm (Root);
4.    int dem = DemAm (Root);
5.    if (dem==0)
6.      return 0;
7.    return (float)s/dem;
8.}
```

 Viết chương trình tính tính tỉ số R=a/b. Với a là tổng các nút có giá trị dương, b là tổng các nút có giá trị âm.

• Viết chương trình tính tính tỉ số R=a/b. Với a là tổng các nút có giá trị dương, b là tổng các nút có giá trị âm.

```
11.int TongAm (TREE Root)
12.
13. if (Root==NULL)
14.
         return 0;
15.
      int a=TongAm(Root->pLeft);
16.
      int b=TongAm(Root->pRight);
17.
      if(Root->info<0)
18.
         return (a+b+Root->info);
19.
      return (a+b+Root);
20.}
```

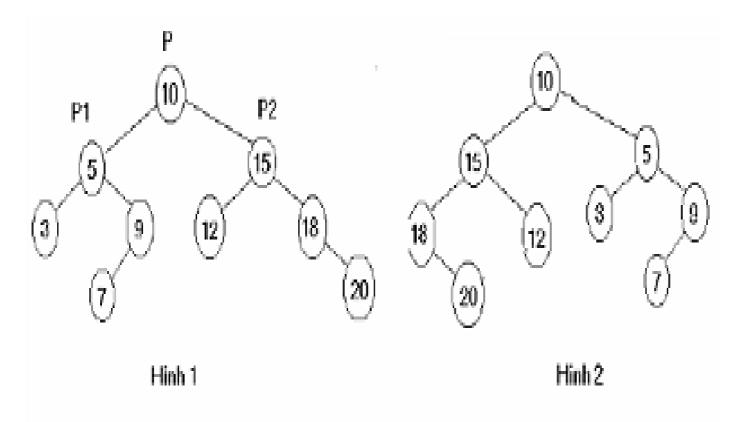
• Viết chương trình tính tính tỉ số R=a/b. Với a là tổng các nút có giá trị dương, b là tổng các nút có giá trị âm.

```
11.int TongDuong (TREE Root)
12.
13. if (Root==NULL)
14.
         return 0;
15.
      int a=TongDuong(Root->pLeft);
16.
      int b=TongDuong(Root->pRight);
17.
      if (Root->info>0)
18.
         return (a+b+Root->info);
19.
      return (a+b+Root);
20.}
```

• Viết chương trình tính tính tỉ số R=a/b. Với a là tổng các nút có giá trị dương, b là tổng các nút có giá trị âm.

```
1.float TinhTySo(TREE Root)
2.{
3.    int a = TongDuong(Root);
4.    int b = TongAm(Root);
5.    if(b==0)
6.      return 0;
7.    return (float)a/b;
8.}
```

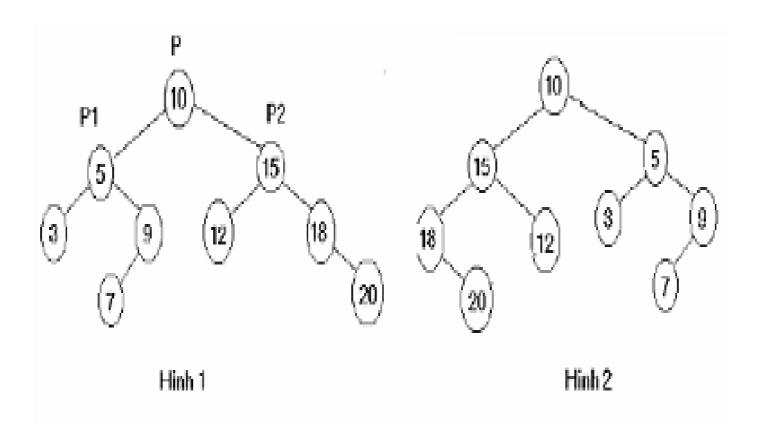
• Cho cây như hình 1, cho trước nút p



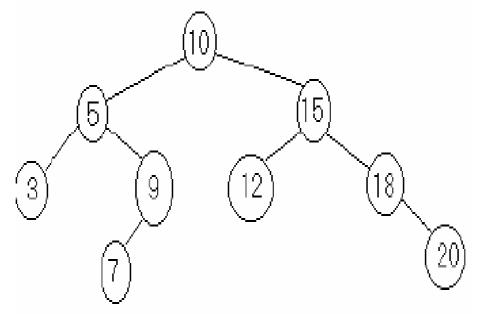
Hãy viết các câu lệnh cần thiết để chuyển cây sang dạng biểu diễn của hình 2

Các câu lệnh cần thiết.

```
1.NODE *temp=p->pLeft;
2.p->pLeft = p->pRight;
3.p->pRight=temp;
4.temp = p->pLeft->pLeft;
5.p->pLeft->pLeft=p->pLeft->pRight;
6.p->pLeft->pRight=temp;
```

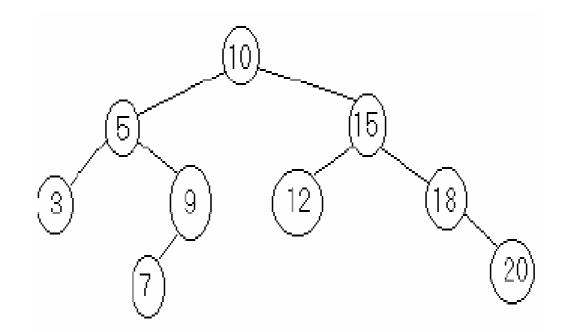


 Cho cây nhị phân tìm kiếm như hình vẽ. Hãy cho biết thứ tự các nút thêm vào cây sao cho để có được cấu trúc này? (Giả sử lúc đầu cây rỗng).

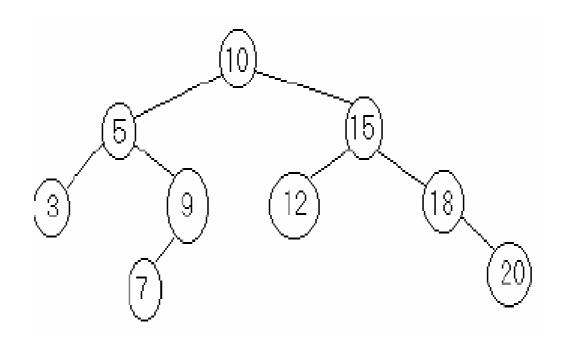


• Nếu kết quả của phép duyệt cây trên là: 3, 7, 9, 5, 12, 20, 18, 15, 10. Hãy cho biết người ta đã áp dụng phép duyệt nào?

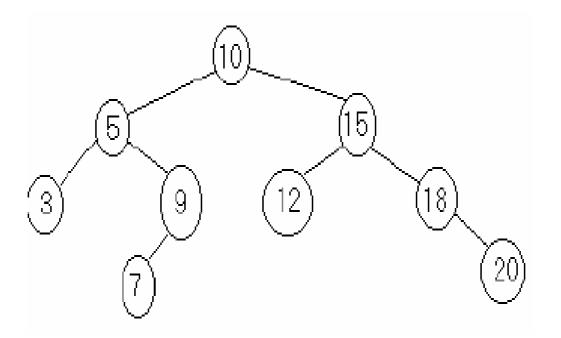
- Thứ tự các nút thêm vào cây để có được cây cấu trúc như trên là:
- Cách 01: 10, 5, 15, 3, 9, 12, 18, 7, 20.
- Cách 02: 10, 5, 3, 9, 7, 15, 12, 18, 20.
- Cách 03: 10, 15, 18, 20, 12, 5, 9, 7, 3.



- Nếu kết quả của phép duyệt cây trên là: 3, 7, 9, 5, 12, 20, 18, 15, 10. Hãy cho biết người ta đã áp dụng phép duyệt nào?
- Đó là phép duyệt cây theo phương pháp: LRN.

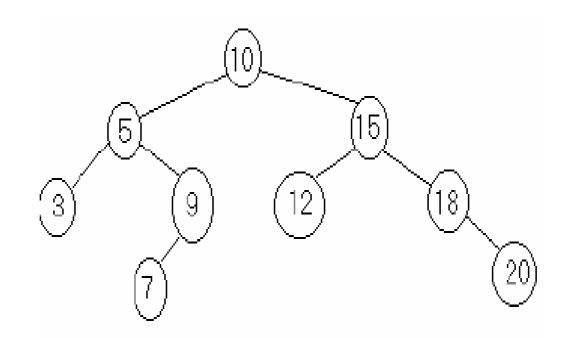


 Cho một cây nhị phân tìm kiếm với nút gốc là Root, giá trị lưu trữ tại mỗi nút là một số nguyên (int). Hãy viết hàm tìm phần tử nhỏ nhất và lớn nhất trong cây.

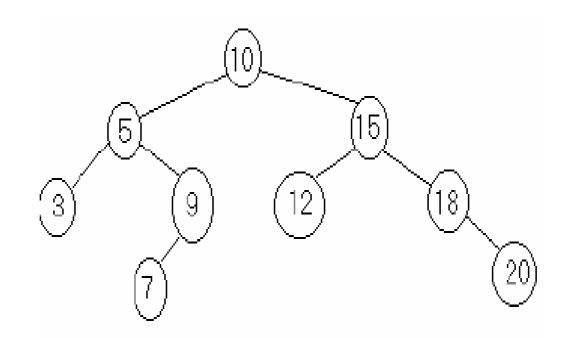


```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    int info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

```
• Dinh nghĩa hàm
1.NODE* NhoNhat(TREE Root)
2.{
3.    if(Root==NULL)
4.        return NULL;
5.    NODE*lc = Root;
6.    while(lc->pLeft)
7.        lc = lc->pLeft;
8.    return lc;
9.}
```



```
• Dinh nghĩa hàm
1.NODE* LonNhat(TREE Root)
2.{
3.    if(Root==NULL)
4.        return NULL;
5.    NODE*lc = Root;
6.    while(lc->pRight)
7.        lc = lc->pRight;
8.    return lc;
9.}
```



- Cho một cây nhị phân có cấu trúc nút là NODE hãy:
 - Viết hàm để tính tổng số nút có một nhánh con (con trái HAY con phải)
 bằng cách dùng thuật toán duyệt nút gốc giữa NLR;
 - Thiết lập một công thức đệ quy để thực hiện yêu cầu của câu trên. Cài đặt công thức này thành hàm.

• Câu b: Số lượng nút một con trong cây nhị phân bằng 1 cộng số lượng nút một con trong cây nhị phân con trái cộng số lượng nút một con trong cây nhị phân con phải nếu nút gốc có một con. Ngược lại số lượng nút một con trong cây nhị phân bằng số lượng nút một con trong cây nhị phân con trái cộng số lượng nút một con trong cây nhị phân con phải.

```
1.int DemMotCon(TREE t)
2. {
3.
  if(t==NULL)
4.
        return 0;
5.
   if((t->pLeft&&!t->pRight)||
          (!t->pLeft&&t->pRight))
6.
        return 1+
            DemMotCon (t->pLeft) +
            DemMotCon(t->pRight);
7.
     return DemMotCon(t->pLeft)+
            DemMotCon(t->pRight);
8.}
```

- Hãy phát biểu công thức đệ quy để tính các giá trị sau đây:
 - Số nút trong cây nhị phân tìm kiếm.
 - Tổng giá trị các nút trong cây (giả sử mỗi phần tử là một số nguyên).
- Cài đặt thành hàm các công thức đã nêu ở trên.

 Số nút trong cây nhị phân tìm kiếm bằng số nút trong cây nhị phân tìm kiếm trong cây con trái cộng số nút trong cây nhị phân tìm kiếm trong cây con phải cộng 1.

 Tổng giá trị các nút trong cây tìm kiếm bằng tổng giá trị các nút trong cây nhị phân tìm kiếm con trái cộng tổng giá trị các nút trong cây nhị phân tìm kiếm con phải cộng giá trị tại nút gốc.

```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    int info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

```
1.int DemNode(TREE t)
2.{
3.    if(t==NULL)
4.        return 0;
5.    int a=DemNode(t->pLeft);
6.    int b=DemNode(t->pRight);
7.    return (a+b+1);
8.}
```

```
1.int TongNode(TREE t)
2.{
3.    if(t==NULL)
4.        return 0;
5.    int a=TongNode(t->pLeft);
6.    int b=TongNode(t->pRight);
7.    return (a + b + t->info);
8.}
```

 Hãy mô tả ngắn gọn sự giống và khác nhau giữa hai cấu trúc Cây Nhị Phân tìm kiếm và Danh Sách Liên Kết Đơn.

Giống nhau:

- CTDL động.
- Các thao tác cơ bản Thêm, Xóa, Cập Nhật được thực hiện một cách linh hoạt.

Khác nhau

- Dữ liệu trên cây NPTK được tổ chức và dslk đơn thì không.
- Chi phí tìm kiếm, thêm trên cây nhanh hơn trên dslk đơn.

 Định nghĩa hàm duyệt và xuất cây nhị phân các số thực ra tập tin nhị phân data.out theo phương pháp LNR.

```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    float info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

```
• Định nghĩa hàm
1.int Xuat(char *filename,
           TREE t)
2. {
3.
      FILE*fp=fopen(filename,
                     "wb");
4.
      if(fp==NULL)
5.
          return 0;
6. LNR(t,fp);
7. fclose(fp);
8. return 1;
9.}
```

 Định nghĩa hàm duyệt và xuất cây nhị phân các số thực ra tập tin nhị phân data.out theo phương pháp NLR.

```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    float info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

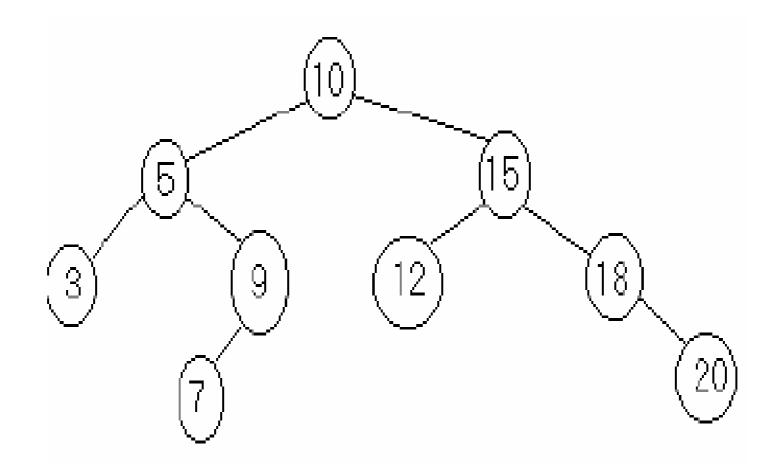
```
• Định nghĩa hàm
1.int Xuat(char *filename,
           TREE t)
2. {
3.
      FILE*fp=fopen(filename,
                     "wb");
4.
      if(fp==NULL)
5.
          return 0;
6. NLR(t,fp);
7. fclose(fp);
8. return 1;
9.}
```

 Định nghĩa hàm duyệt và xuất cây nhị phân các số thực ra tập tin nhị phân data.out theo phương pháp LRN.

```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    float info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

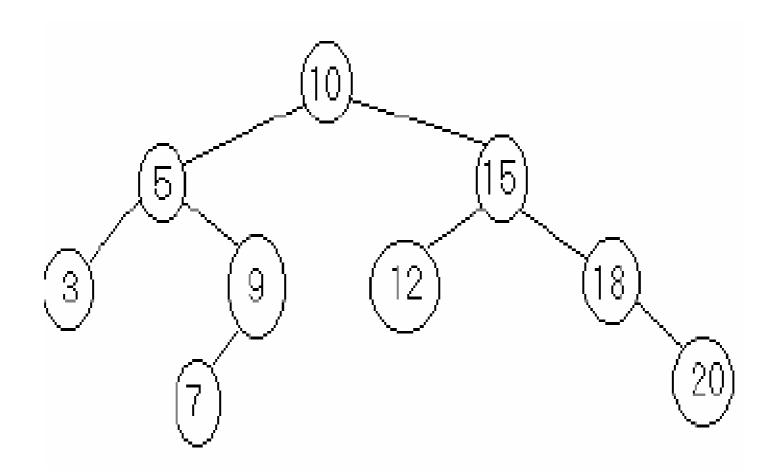
```
• Định nghĩa hàm
1.int Xuat(char *filename,
           TREE t)
2. {
3.
      FILE*fp=fopen(filename,
                     "wb");
4.
      if(fp==NULL)
5.
          return 0;
6. LRN(t,fp);
7. fclose(fp);
8. return 1;
9.}
```

 Cho cây nhị phân tìm kiếm các số nguyên t. Hãy cho biết cách thức duyệt cây như thế nào để ta được thứ tự các giá trị tăng dần.



Duyệt cây theo phương pháp LNR ta sẽ được các giá trị tăng dần.

 Cho cây nhị phân tìm kiếm các số nguyên t. Hãy cho biết cách thức duyệt cây như thế nào để ta được thứ tự các giá trị giảm dần.



Duyệt cây theo phương pháp RNL ta sẽ được các giá trị giảm dần.

 Định nghĩa hàm lưu cây nhị phân tìm kiếm các số thực xuống tập tin nhị phân sao cho khi đọc dữ liệu từ file ta có thể tạo lại được cây ban đầu.

```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    float info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

```
• Định nghĩa hàm
1.int Xuat(char *filename,
           TREE t)
2. {
3.
      FILE*fp=fopen(filename,
                     "wb");
4.
      if(fp==NULL)
5.
          return 0;
6. NLR(t,fp);
7. fclose(fp);
8. return 1;
9.}
```

 Hãy viết một hàm tạo danh sách liên kết đơn từ cây nhị phân tìm kiếm sao cho giá trị các phần tử trong danh sách có thứ tự giảm dần. Biết nút gốc của cây là Root.

```
11.struct nodelist
12.{
13. int info;
14. struct nodelist*pNext;
15.};
16.typedef struct nodelist
                NODELIST;
17.struct list
18.
19. NODELIST * pHead;
20. NODELIST * pTail;
21.};
22.typedef struct list LIST;
```

```
• Định nghĩa hàm:
11.void Init(LIST & l)
12.
13. \ell.pHead = \ell.pTail = NULL;
14.}
15.NODELIST*GetNode(int x)
16.
17. NODELIST*p = new NODELIST;
18. if (p==NULL)
19.
           return NULL;
20. p->info = x;
21. p->pNext = NULL;
22. return p;
23.}
```

• Định nghĩa hàm:

```
11.void AddTail (LIST&ℓ, NODELIST*p)
12.
13. if (\ell.pHead == NULL)
           \ell.pHead = \ell.pTail = p;
14.
15. else
16.
17.
           \ell.pTail->pNext = p;
18.
          \ell.pTail = p;
19.
20.}
```

• Định nghĩa hàm:

• Định nghĩa hàm:

```
11.void RNL (TREE Root, LIST&ℓ)
12.
13. if (Root==NULL)
14.
           return;
15. RNL (Root->pRight, \ell);
16.
       NODELIST*p=GetNode
                   (Root->info);
17.
       if (p!=NULL)
18.
           AddTail (\ell, p);
19.
       RNL (Root->pLeft, l);
20.}
```

CÂY NHỊ PHÂN TÌM KIẾM

 Giữa cấu trúc cây nhị phân tìm kiếm và cấu trúc mảng các phần tử được sắp thứ tự tăng dần có những điểm giống và khác nhau như thế nào.

- Giống nhau
 - Dữ liệu được tổ chức.
 - Chi phí tìm kiếm một phần tử trên cả hai ctdl là như nhau.
- Khác nhau
 - Chi phí thêm và xoá phần tử vào mảng lớn hơn chi phí cây nhị phân tìm kiếm.

 Cho một cây nhị phân tìm kiếm t có cấu trúc nút là BST_NODE được khai báo như sau:

- Hãy viết hàm thực hiện thao tác xoá phần tử có khoá X. Cách xoá như sau:
 - Nếu phần tử X có tồn tại giảm field So_lan của nó một đơn vị.
 - Nếu phần tử X không tồn tại. Thông báo.
- Hãy viết hàm in lên màn hình giá trị của các phần tử đang tồn tại trong cây theo thứ tự NLR.

```
11.int DeleteNode (struct BST_TREE &t,
                  int x)
12.
13. if (t.pRoot==NULL)
14.
       return 0;
15. if(t.pRoot->Key==x)
16. {
17.
       if(t.pRoot->So lan>0)
18.
19.
         t.pRoot->So lan--;
20.
         return 1;
21.
22.
       return 0;
23.
24. if (x < t.pRoot->Key)
25.
       return DeleteNode
               (t.pRoot->Left,x);
26.
     return DeleteNode
               (t.pRoot->Right,x);
27.}
```

```
int DeleteNode (struct BST_TREE &t,
                   int x)
12.{
     if (t.pRoot==NULL)
13.
14.
        return 0;
15.
     if(t.pRoot->Key==x)
16.
        if (t.pRoot->So/lan>0)
17.
18.
19.
          t.pRoot > % lan--;
20.
          return
21.
22.
       return
23.
              t.pRoot->Key)
24.
25.
        return DeleteNode
                (t.pRoot->Left,x);
26.
     return DeleteNode
                (t.pRoot->Right)x);
27
```

```
1. void XoaGiaTri (struct BST_TREE t,
                  int X)
2. {
   int kq = DeleteNode(t,x);
3.
4.
    if(kq==0)
5.
      printf("Khong ton tai X");
6. else
7.
      printf( Xoa thanh cong.");
8.}
```

 Cho một cây nhị phân tìm kiếm t có cấu trúc nút là BST_NODE được khai báo như sau:

```
11.int DeleteNode(struct BST NODE*
                 Root, int x)
12.{
13. if (Root==NULL)
14.
       return 0;
15. if (Root->Key==x)
16. {
17.
       if (Root->So lan>0)
18.
19.
         Root->So lan--;
20.
         return 1;
21.
22. return 0;
23.
24. if (x < Root->Key)
25.
       return DeleteNode
                 (Root->Left,x);
26.
     return DeleteNode
                 (Root->Right,x);
27.}
```

 Câu b: Hãy viết hàm in lên màn hình giá trị của các phần tử đang tồn tại trong cây theo thứ tự NLR.

 Cho một cây nhị phân tìm kiếm t có cấu trúc nút là BST_NODE được khai báo như sau:

```
• Câu b
11.void LietKe(struct BST TREE t)
12.
13.
    NLR(t.pRoot);
14.}
15.void NLR(struct BST NODE*Root)
16.
17. if (Root==NULL)
18. return;
19. if (Root->So lan>0)
20. printf("%4d",Root->key);
21. NLR (Root->Left);
22.
    NLR (Root->Right);
23.}
```

 Vấn đề: Định nghĩa hàm thu hồi tất cả các bộ nhớ đã cấp phát cho cây nhị phân tìm kiếm các số nguyên.

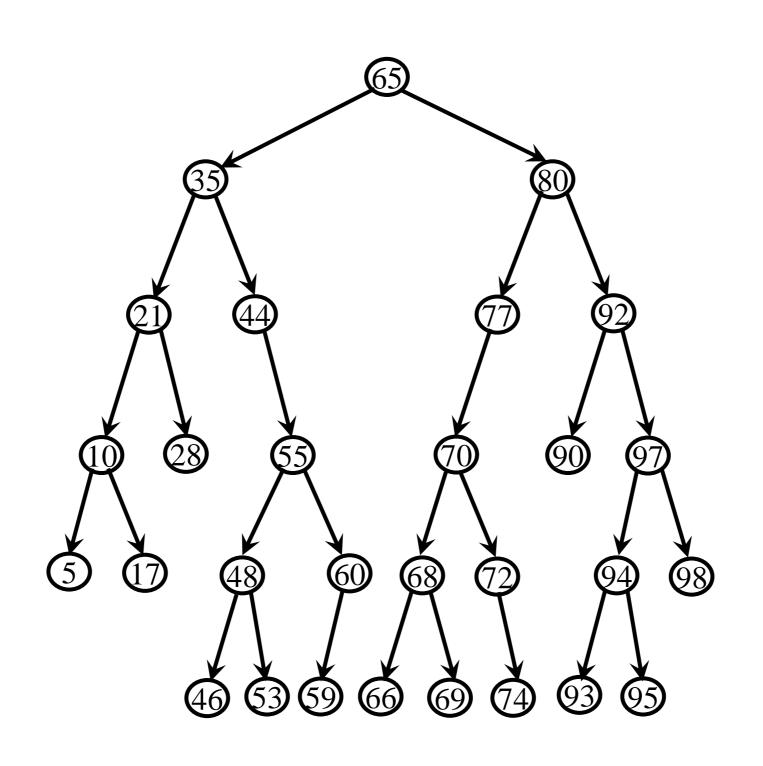
```
• Cấu trúc dữ liệu
1. struct node
2. {
3.    int info;
4.    struct node*pLeft;
5.    struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

- Vấn đề: Định nghĩa hàm thu hồi tất cả các bộ nhớ đã cấp phát cho cây nhị phân tìm kiếm các số nguyên.
- Định nghĩa hàm trừu tượng

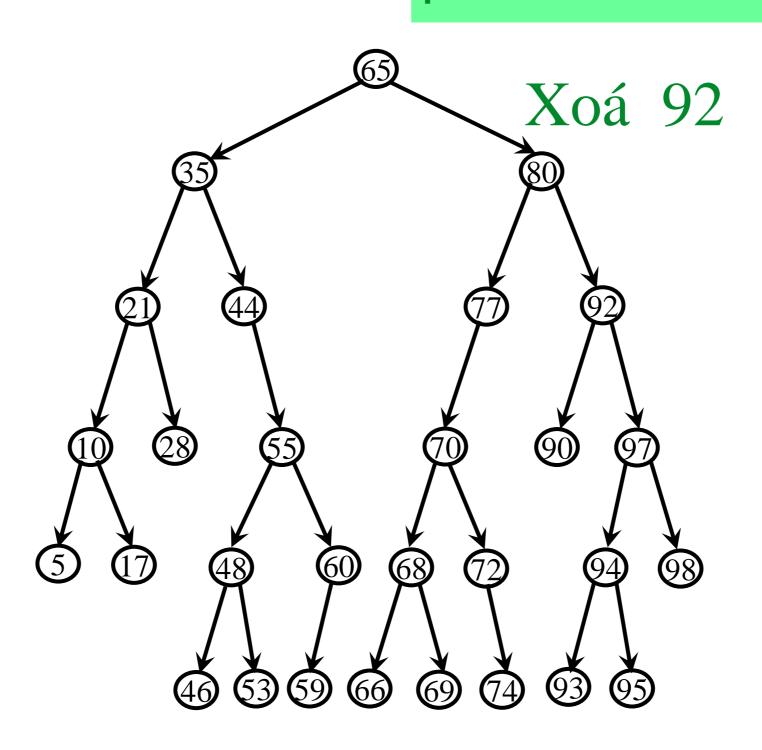
```
1.void RemoveAll(TREE &t)
2.{
3.    if(t==NULL)
4.        return;
5.    RemoveAll(t->pLeft);
6.    RemoveAll(t->pRight);
7.    delete t;
8.}
```

 Hãy viết hàm tìm phần tử thay thế trong thao tác "Xoá một phần tử P có 2 con trong cây BST", sử dụng nguyên tắc "tìm phần tử tận cùng bên trái của nhánh phải P".

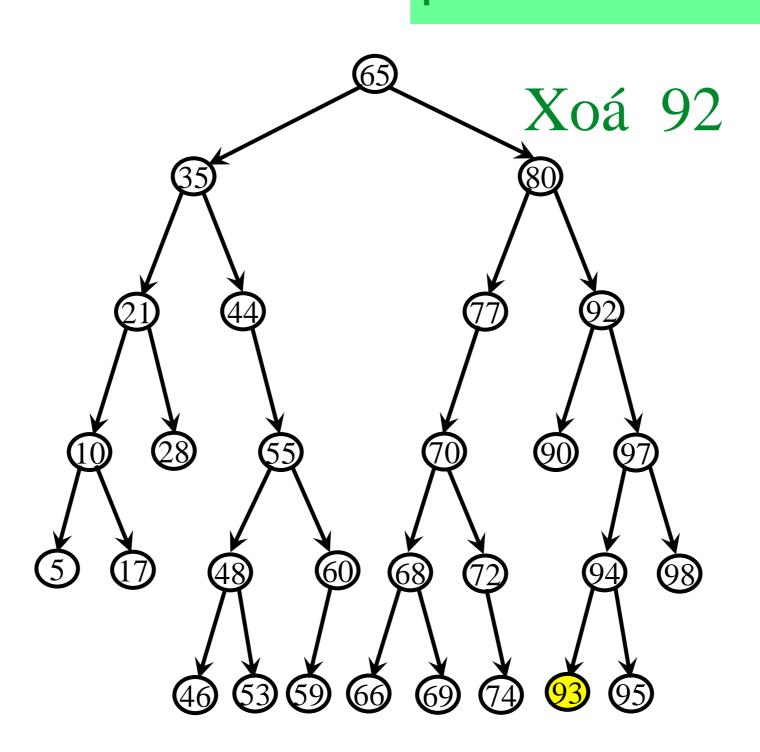
BÀI 17



"tìm phần tử tận cùng bên trái của nhánh phải P"



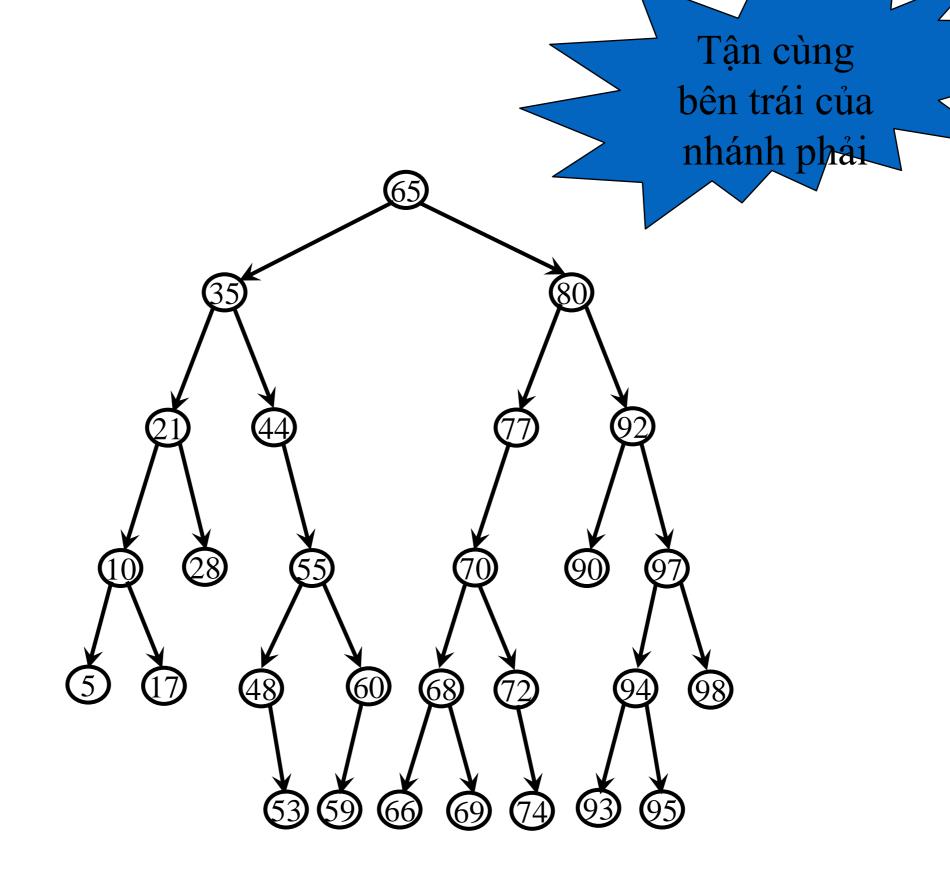
"tìm phần tử tận cùng bên trái của nhánh phải P"



```
11.void SearchStandFor(TREE&p, TREE&q)
```

```
12.{
13.
    if(q->pLeft)
14.
      SearchStandFor(p,q->pLeft);
15. else
16. {
17. p->info=q->info;
18. p=q;
19. q=q-pRight;
20.
21.}
```

Tận cùng bên trái của nhánh phải

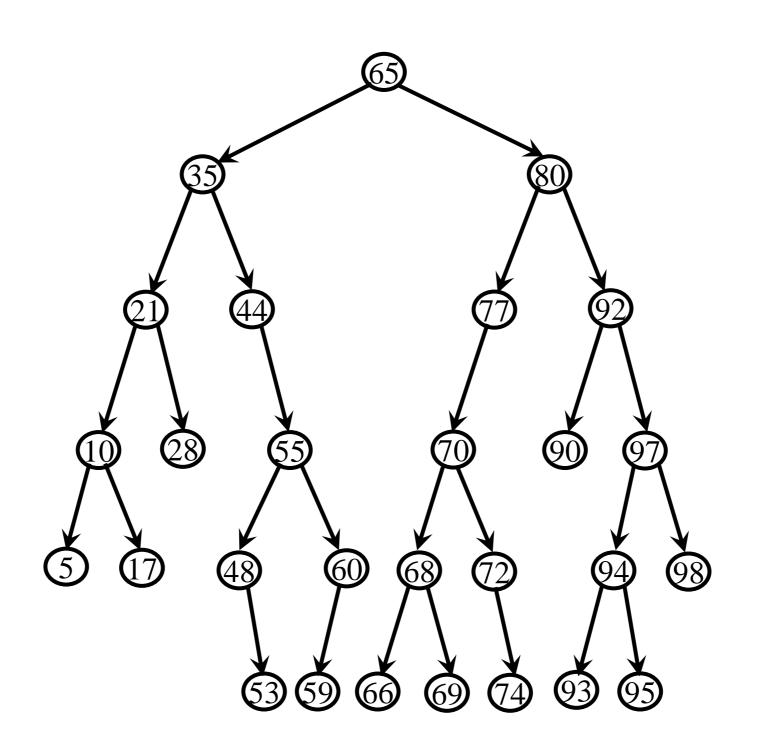


```
11.void SearchStandFor(TREE&p, TREE&q)
```

```
12.{
13. if(q->pLeft)
      SearchStandFor(p,q->pLeft);
14.
15. else
16. {
17. p->info=q->info;
18. p=q;
19. q=q-pRight;
20.
21.}
```

Tận cùng bên trái của nhánh phải

BÀI 17



```
11.void SearchStandFor(TREE&p, TREE&q)
```

```
12.{
13.
     if (q->pRight)
14.
      SearchStandFor(p,q->pRight);
15. else
16. {
17. p\rightarrow info = q\rightarrow info;
18. p = q;
19. q = q-pLeft;
20.
21.}
```

Tận cùng bên phải của nhánh trái

- Cho một mảng a gồm n phần tử kiểu số nguyên int. Ta có thể sắp xếp mảng a bằng cách:
 - Từ mảng a, tạo một cây nhị phân tìm kiếm T.
 - Duyệt cây T và đưa các nút trở lại mảng a.
- Yêu cầu
- a) Cho biết phương pháp duyệt cây T để đưa các nút lên mảng sao cho mảng được sắp tăng dần.
- b) Cho biết cấu trúc cây T.
- c) Xây dựng hàm
 - Tạo cnp T từ mảng a.
 - Duyệt cây để đưa các phần tử trở lại mảng sao cho mảng được sắp thứ tự tăng dần.

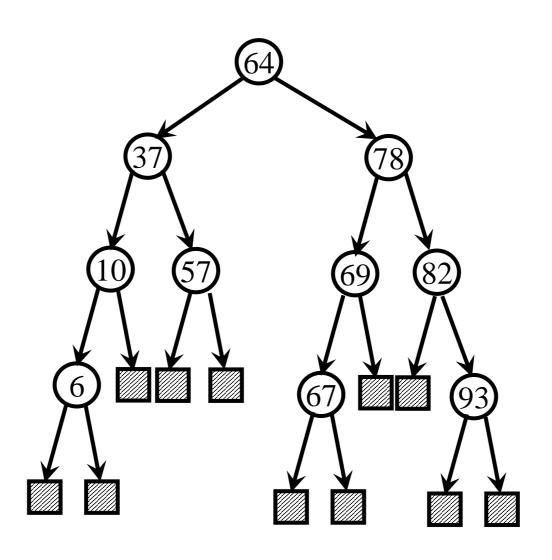
```
Câu a: Phương pháp duyệt là LNR.
Câu b: Cấu trúc dữ liệu:
1. struct node
2. {
3. int info;
4. struct node*pLeft;
5. struct node*pRight;
6. };
7. typedef struct node NODE;
8. typedef NODE*TREE;
```

- Cho một mảng a gồm n phần tử kiểu số nguyên int. Ta có thể sắp xếp mảng a bằng cách:
 - Từ mảng a, tạo một cây nhị phân tìm kiếm T.
 - Duyệt cây T và đưa các nút trở lại mảng a.
- Yêu cầu
- a) Cho biết phương pháp duyệt cây T để đưa các nút lên mảng sao cho mảng được sắp tăng dần.
- b) Cho biết cấu trúc cây T.
- c) Xây dựng hàm
 - Tạo cnp T từ mảng a.
 - Duyệt cây để đưa các phần tử trở lại mảng sao cho mảng được sắp thứ tự tăng dần.

```
• Câu c1: Tạo cây từ mảng a.
11.int TaoCay(TREE &t,
              int a[],int n)
12.{
13. Init(t);
14. for (int i=0; i< n; i++)
15.
16.
           if (InsertNode(t,a[i])
               ==-1)
17.
                return 0;
18.
19. return 1;
20.}
```

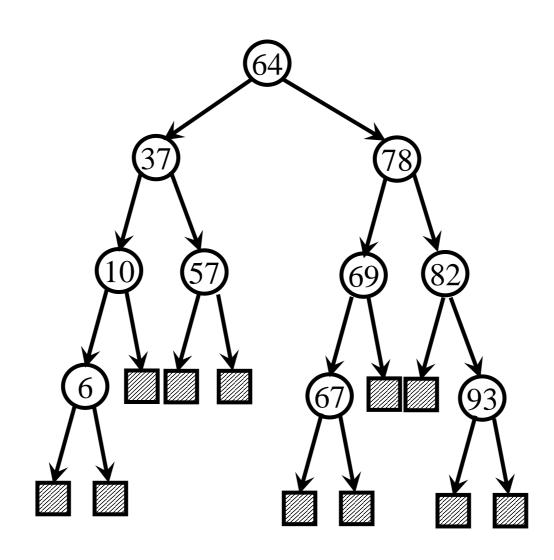
```
    Câu c1: Tạo cây từ mảng a.

11.void Init(TREE &t)
12.
13. t = NULL;
14.}
15.NODE* GetNode(int x)
16.
17. NODE*p = new NODE;
18. if (p==NULL)
19.
            return NULL;
20. p->info=x;
21. p\rightarrow pLeft=p\rightarrow pRight = NULL;
22. return p;
23.}
```



```
    Câu c1: Tạo cây từ mảng a.

11.int InsertNode(TREE &t,int x)
12.
13. \quad if(t)
14. {
15. if(t->info==x)
16. return 0;
17. if(t->info<x)
18. return InsertNode
                  (t->pRight,x);
19.
   return InsertNode
                  (t->pLeft,x);
20. }
21. t = GetNode(x);
22. if (t==NULL)
23. return -1;
24. return 1;
25.}
```



- Cho một mảng a gồm n phần tử kiểu số nguyên int. Ta có thể sắp xếp mảng a bằng cách:
 - Từ mảng a, tạo một cây nhị phân tìm kiếm T.
 - Duyệt cây T và đưa các nút trở lại mảng a.
- Yêu cầu
- a) Cho biết phương pháp duyệt cây T để đưa các nút lên mảng sao cho mảng được sắp tăng dần.
- b) Cho biết cấu trúc cây T.
- c) Xây dựng hàm
 - Tạo cnp T từ mảng a.
 - Duyệt cây để đưa các phần tử trở lại mảng sao cho mảng được sắp thứ tự tăng dần.

Duyệt cây đưa trở lại vào mảng

```
1.void LNR(TREE t,int a[],int &n)
2.{
3.    if(t==NULL)
4.        return;
5.    LNR(t->pLeft,a,n);
6.    a[n] = t->info;
7.    n++;
8.    LNR(t->pRight,a,n);
9.}
```

- Bài 33:
- Hãy cài đặt thuật toán duyệt cây nhị phân (NLR) không dùng đệ quy (dùng stack).
- Hãy cài đặt thuật toán duyệt cây nhị phân theo mức không dùng đệ quy (dùng queue).

- Bài 37:
- Cho một cây nhị phân có nút gốc là Root. Hãy viết hàm kiểm tra xem cây này có phải là cây cân bằng không? (Giả sử đã có hàm tính chiều cao của nút p như sau:

int ChieuCao(NODE*p)

và thông tin tại mỗi nút trong cây là số nguyên).

```
1.struct node
2.{
3.    int info;
4.    struct node *pLeft;
5.    struct node *pRight;
6.};
7.typedef struct node NODE;
8.typedef NODE*TREE;
```

```
1. NODE*LonNhat(TREE t)
2. {
3.
      if(t==NULL)
4.
          return NULL;
5.
      NODE*1c=t;
6.
      NODE*a = LonNhat(t->pLeft);
7.
      if(a && a->info>lc->info)
8.
          1c = a;
9.
      NODE*b = LonNhat(t->pRight);
10.
    if(b && b->info>lc->info)
11.
           lc = b;
12. return lc;
13.}
```

```
1. NODE* NhoNhat (TREE t)
2. {
3.
      if(t==NULL)
4.
          return NULL;
5.
      NODE*1c=t;
6.
      NODE*a = NhoNhat(t->pLeft);
7.
      if(a && a->info<lc->info)
8.
          1c = a;
9.
      NODE*b = NhoNhat(t->pRight);
10.
    if(b && b->info<lc->info)
11.
           lc = b;
12. return lc;
13.}
```

```
1. int ChieuCao (TREE t)
2. {
3.
       if(t==NULL)
4.
          return 0;
5.
      int a=ChieuCao(t->pLeft);
6.
       int b=ChieuCao(t->pRight);
7.
      if(a>b)
8.
          return a+1;
      return b+1;
10.}
```

```
1. int ktCanBang(TREE Root)
2. {
3.
       if (Root==NULL)
4.
           return 1;
5.
       if (ktCanBang(Root->pLeft) ==0)
6.
           return 0;
7.
       if (ktCanBang(Root->pRight) ==0)
8.
           return 0;
9.
       NODE*a=LonNhat(Root->pLeft);
10.
        if(a && a->info>Root->info)
11.
            return 0;
12.
        a=NhoNhat(Root->pRight);
13.
        if(a && a->info<Root->info)
14.
            return 0;
15.
        int x=ChieuCao(Root->pLeft);
16.
        int y=ChieuCao(Root->pRight);
17.
        if (abs(x-y)>1)
18.
            return 0;
19.
        return 1;
20.}
```

CÁM O'N ĐÃ LẮNG NGHE!