Trường: ĐH CNTP TP.HCM

Khoa: **Công nghệ thông tin** Bộ môn: **Công nghệ phần mềm** 

Môn học: TH Cấu trúc dữ liệu & giải thuật

# BÀI 5. CÂY NHỊ PHÂN



## A. MỤC TIÊU:

- Hiểu được cấu trúc dữ liệu động.
- Lập trình và vận dụng được cấu trúc dữ liệu cây nhị phân vào từng bài toán cụ thể.
- Làm được các bài tập áp dụng cây nhị phân.

## B. DŲNG CŲ - THIẾT BỊ THÍ NGHIỆM CHO MỘT SV:

| STT | Chủng loại – Quy cách vật tư | Số lượng | Đơn vị | Ghi chú |
|-----|------------------------------|----------|--------|---------|
| 1   | Computer                     | 1        | 1      |         |

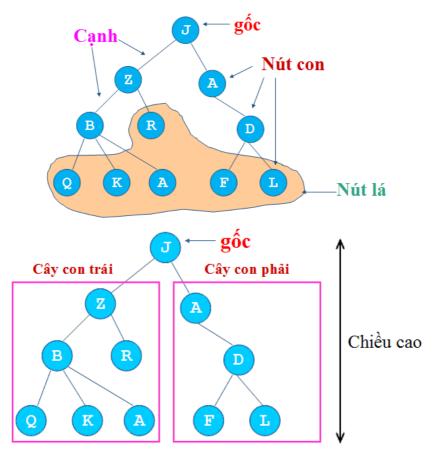
## C. NỘI DUNG THỰC HÀNH

## I. Tóm tắt lý thuyết

## 1. Khái niệm cây

Là một tập hợp T các phần tử (gọi là nút của cây) trong đó có 1 nút đặc biệt được gọi là nút gốc, các nút còn lại được chia thành những tập rời nhau  $T_1, T_2, ..., T_n$  theo quan hệ phân cấp trong đó  $T_i$  cũng là 1 cây. Mỗi nút ở cấp i sẽ quản lý một số nút ở cấp i + 1. Quan hệ này người ta gọi là quan hệ cha-con.

- Cây là tập hợp các nút và cạnh nối các nút đó.
- Có một nút gọi là gốc.
- Các nút còn lại được chia thành những tập rời nhau T1, T2, ...,
   Th theo quan hệ phân cấp trong đó Ti cũng là 1 cây.
- Quan hệ one-to-many giữa các nút.
- Có duy nhất một đường đi từ gốc đến nút con.



### Thuật ngữ:

- Bậc của một nút: là số cây con của nút đó.
- Bậc của một cây: là bậc lớn nhất của các nút trong cây (số cây con tối đa của một nút trong cây). Cây có bậc n thì gọi là cây nphân.
- Nút gốc: không có nút cha.
- Nút lá: không có nút con, hay nút có bậc bằng 0.
- Nút nhánh: không phải nút lá và nút gốc, nút có bậc khác 0.
- Các nút có cùng một nút cha gọi là nút anh em (nút đồng cấp).
- Độ dài đường đi từ gốc đến nút x: là số nhánh cần đi qua kể từ gốc đến x.

- Độ dài đường đi của một cây: được định nghĩa là tổng các độ dài đường đi của tất cả các nút của cây.
- Mức của một nút: là độ dài đường đi từ gốc đến nút đó.
- Chiều cao của một nút: là mức của nút đó cộng thêm 1.
- Chiều cao của một cây: là chiều cao lớn nhất của các nút trong cây.
- Rừng là tập hợp các cây. Như vậy, nếu một cây bị loại bỏ nút gốc có thể cho ta một rừng.

#### 2. Cây nhị phân

#### a. Khái niệm

Cây nhị phân là cây mà mỗi nút có tối đa 2 cây con.

## b. Cấu trúc của một nút



Mỗi nút (phần tử) của cây nhị phân ứng với một biến động gồm ba thành phần:

- Thông tin (dữ liệu) lưu trữ tại nút: **Info**.
- Địa chỉ nút gốc của cây con trái trong bộ nhớ: **Left**.
- Địa chỉ nút gốc của cây con phải trong bộ nhớ: **Right**.

## 3. Các thao tác trên cây nhị phân

#### a. Khai báo nút

```
typedef int ItemType;
//Định nghĩa kiểu dữ liệu của một phần tử
struct TNode
{
    /* Định nghĩa kiểu dữ liệu cho 1 nút của
        cây nhị phân là Tnode */
    ItemType Info;
    TNode* Left;
    TNode* Right;
};
```

```
struct BTree
   {
        /* Định nghĩa kiểu dữ liệu cho Cây NP*/
        TNode* Root;
   };
  Tạo nút mới chứa giá trị x
b.
   TNode* createTNode(ItemType x)
   {
        TNode* p = new TNode;
        if(p == NULL)
        {
            printf("Khong du bo nho de cap phat!");
            getch();
            return NULL;
        }
        p \rightarrow Info = x;
        p \rightarrow Left = NULL;
```

c. Xuất nội dung của nút

return p;

```
void showTNode(TNode* p)
{
    printf("%4d", p→Info);
}
```

p→Right = NULL;

d. Hủy nút

}

void deleteTNode(TNode\* &p)

```
{
        if(p == NULL) return;
        delete p;
  Khởi tạo cây
e.
   void initBTree(BTree &bt)
   {
                                      Root
        //initialize BTree
        bt.Root = NULL;
   Kiểm tra cây rỗng
f.
   int isEmpty(BTree bt)
   { // Kiểm tra cây có rỗng hay không?
        return (bt.Root == NULL) ? 1 : 0;
g. Thêm nút p làm nút con bên trái nút T
   int insertTNodeLeft(TNode* &T, TNode* p)
   {
        if(T == NULL | | p == NULL)
           return 0; //Thực hiện không thành công
        //Đã tồn tại nút con trái của T
        if(T→Left != NULL) return 0;
        //Gán p làm con trái cho T
        T \rightarrow Left = p;
        return 1; //Thực hiện thành công
   }
h. Thêm nút p làm nút con bên phải nút T
   int insertTNodeRight(TNode* &T, TNode* p)
   {
        if(T == NULL || p == NULL)
           return 0; //Thực hiện không thành công
        //Đã tồn tai nút con phải của T
```

```
if(T→Right != NULL) return 0;
        //Gán p làm con phải cho T
        T \rightarrow Right = p;
        return 1; //Thực hiện thành công
   }
   Thêm nút p vào cây
a.
   int insertTNode(TNode* &root, TNode* p)
   {
        if(p == NULL)
           return 0; //Thực hiện không thành công
        if(root == NULL)
        { //Cây rỗng, nên thêm p vào gốc
           root = p;
           return 1; //Thực hiện thành công
        }
        if(root→Left == NULL) //Chưa có con trái
           insertTNode(root→Left, p); //Thêm bên trái
        else if(root→Right == NULL) //Chưa có con phải
           insertTNode(root→Right, p);//Thêm bên phải
        else
        { //p có đủ 2 con trái, phải → Thêm vào cây con
           int x = rand()%2; //Tao số chẵn hoặc lẻ
           if(x == 0) //Thêm vào nhánh bên trái nếu x=0
               insertTNode(root→Left, p);
           else //Thêm vào nhánh bên phải nếu x=1
               insertTNode(root→Right, p);
        return 1; //Thực hiện thành công
   }
```

```
b. Duyệt cây theo Node – Left – Right (traverseNLR)
   void traverseNLR(TNode* root)
   {
        if(root == NULL) return;
        showTNode(root→Info);
        traverseNLR(root→Left);
        traverseNLR(root→Right);
   }
c. Duyêt cây theo Left – Node – Right (traverseLNR)
   void traverseLNR(TNode* root)
   {
   }
d. Duyêt cây theo Left – Right – Node (traverseLRN)
   void traverseLRN(TNode* root)
   {
   }
e. Tìm kiếm nút chứa giá trị x
   TNode* findTNode(TNode* root, ItemType x)
   {
        if(root == NULL) return NULL;
        if(root \rightarrow Info == x)
            return root; //Tim được khóa x. Dừng
        TNode* p = findTNode(root \rightarrow Left, x);
        if(p != NULL)
            return p; // x có bên nhánh trái. Dừng
        //Sẽ tiếp tục tìm x bên nhánh phải
        return findTNode(root→Right, x);
   }
```

```
f. Kiểm tra nút T có phải là nút lá hay không
```

```
int isLeaf(TNode* T)
{
    //Trd về: 1 nếu nút là lá, 0 nếu ngược lại
    ...
}
```

Gợi ý: Nút lá là nút có cả 2 con trỏ Left và Right đồng thời NULL.

- Nếu con trỏ T = NULL thì hàm trả về 0.
- Nếu con trỏ T->Left = NULL và T->Right = NULL thì hàm trả
   về 1. Ngược lại hàm trả về 0.
- g. Xóa nút con bên trái của nút T

```
int deleteTNodeLeft(TNode* T, ItemType &x)
{ //Nút con trái của T phải là nút lá.
  //Xóa thành công trả về 1, ngược lại trả về 0.
  ...
}
```

## <u>Gợi ý:</u>

- Nếu con trỏ T = NULL thì hàm trả về 0.
- Gán p = T->Left.
- Nếu con trỏ p = NULL thì hàm trả về 0.
- Nếu con trỏ p->Left  $\neq$  NULL và p->Right  $\neq$  NULL thì hàm trả về 0.
- Gán x = T->Info.
- Xóa p.
- Hàm trả về 1.
- h. Xóa nút con bên phải của nút T

```
int deleteTNodeRight(TNode* T, ItemType &x)
{
    ...
}
```

#### Gợi ý:

- Nếu con trỏ T = NULL thì hàm trả về 0.
- Gán p = T->Right.
- Nếu con trỏ p = NULL thì hàm trả về 0.
- Nếu con trỏ p->Left ≠ NULL và p->Right ≠ NULL thì hàm trả về 0.
- Gán x = T->Info.
- Xóa p.
- Hàm trả về 1.

#### i. Đếm số nút của cây

```
int countTNode(TNode* root)
{    //Ham dem so nut hien co trong cay
    if(!root) return 0;
    //đệ quy trái
    int nl = countTNode(root→Left);
    //đệ quy phải
    int nr = countTNode(root→Right);
    return (1 + nl + nr);
}
```

## j. Đếm số nút lá của cây

```
int countTNodeIsLeaf(TNode* root)
{ //Ham dem so nut la hien cua cay
    ...
}
```

## **Gợi ý:** Tương tự hàm **countTNode**

- Nếu root = NULL thì hàm trả về 0.
- Nếu root->Left = NULL và root->Right = NULL thì trả về 1.
- Tính cnl = Số lượng nút nhánh con trái.
- Tính cnr = Số lượng nút nhánh con phải.
- Hàm trả về cnl + cnr.

```
k. Đếm số nút có đúng 2 nút con của cây.
```

```
int countTNodeHaveTwoChild(TNode* root)
{
    //Ham dem so nut co du 2 con
    ...
}
```

#### Gợi ý:

- Nếu root = NULL thì hàm trả về 0.
- Nếu root->Left = NULL hoặc root->Right = NULL thì trả về 0.
- Tính cnl = Số lượng nút nhánh con trái.
- Tính **cnr** = Số lượng nút nhánh con phải.
- Hàm trả về  $\mathbf{cnl} + \mathbf{cnr} + \mathbf{1}$ .

## 1. Tính tổng giá trị các nút của cây

```
int sumTNode(TNode* root) //Tinh tong gia tri
cac nut hien co trong cay
{
    ...
}
```

## <u>Gợi ý:</u>

- Nếu root = NULL thì trả về 0.
- Tính **suml** = Tổng giá trị các nút nhánh con trái.
- Tính **sumr** = Tổng giá trị các nút nhánh con phải.
- − Hàm trả về suml + suml + root->Info.

## m. Tính chiều cao của cây

```
int highTree(TNode* root)
{ //Ham tinh chieu cao cua cay
    ...
}
```

## <u>Gợi ý:</u>

- Nếu root = NULL thì trả về 0.

- Tính hl = Chiều cao nhánh con trái.
- Tính **hr** = Chiều cao nhánh con phải.
- Nếu  $\mathbf{hl} > \mathbf{hr}$  thì: Hàm trả về  $\mathbf{hl} + \mathbf{1}$ .
- Ngược lại: Hàm trả về hr + 1.

## II. Bài tập hướng dẫn mẫu

Bài 1. Viết chương trình quản lý các số nguyên bằng Cây NP?

- Bước 1: Tạo một Project mới.
- Bước 2: Khai báo thêm các thư viện cơ bản cho chương trình.

```
#include <conio.h>
#include <stdio.h>
```

{

}

- Bước 3: Khai báo cấu trúc dữ liệu cho chương trình.

```
typedef int ItemType; //Định nghĩa kiểu dữ liêu
  của một phần tử
  struct TNode
  { //Định nghĩa kiểu dữ liệu cho 1 nút của cây
  nhị phân Là TNode
     ItemType Info;
     TNode* Left;
     TNode* Right;
  };
  struct BTree
  {//Định nghĩa kiểu dữ liệu cho cây nhị phân
     TNode* Root;
  };
- Bước 4: Viết các hàm cần thiết cho chương trình như sau:
  TNode* createTNode(ItemType x)
```

```
void initBTree(BSTree &bt)
{ //initialize BSTree
  . . .
int insertTNodeLeft(TNode* &T, TNode* p)
int insertTNodeRight(TNode* &T, TNode* p)
}
int insertTNode(TNode* &T, TNode* p)
{
//-----
void createBTree_FromArray(BTree &bt, ItemType
a[], int na)
{//Hàm tạo cây NP từ mảng a
void showTNode(TNode* p)
//-----
```

- **Bước 5:** Viết hàm main để thực thi chương trình.

#### III. Bài tập ở lớp

- **Bài 1.** Cho cây NP chứa các số nguyên (*mỗi nút là 1 số nguyên*) như Bài tập mẫu 1. Hãy hoàn thiện chương trình với những chức năng sau:
  - a. Tạo cây NP bằng 3 cách (Cách 1: Cho trước 1 mảng a có n phần tử, hãy tạo một cây NP có n nút, mỗi nút lưu 1 phần tử của mảng.
    Cách 2: Nhập liệu từ bàn phím. Cách 3: Tạo ngẫu nhiên tự động).
  - b. Duyệt cây NP bằng 6 cách: traverseNLR, traverseLNR, traverseLRN, traverseRNL, traverseRNL, traverseRLN.
  - c. Thêm 1 nút có giá trị x làm con trái của nút có giá trị y của cây.
  - d. Thêm 1 nút có giá trị x làm con phải của nút có giá trị y của cây.
  - e. Đếm số nút trên cây.
  - f. Tìm kiếm 1 nút có giá trị **x** có tồn tại trên cây hay không?
  - g. Liệt kê các nút có giá trị có lớn hơn x.
  - h. Thực hiện một số thao tác xử lý tính toán trên cây như: Đếm số

nút trên cây/ số nút lá/ số nút có 1 con/ số nút có 2 con/..., Tính tổng các nút trên cây/ tổng nút lá/ tổng nút có 1 con/ tổng nút có 2 con/..., tính chiều cao, ...

- **Bài 2.** Cho cây nhị phân mà mỗi nút là 1 phân số. Hãy viết chương trình để thực hiện những chức năng sau:
  - a. Tạo cây NP bằng 3 cách (từ một mảng, nhập liệu từ bàn phím, tạo ngẫu nhiên tự động).
  - b. Duyệt cây NP bằng **6 cách**: traverseNLR, traverseLNR, traverseLRN, traverseRNL, traverseRNL, traverseRLN.
  - c. Thêm 1 nút là phân số p làm con trái/ phải của nút T.
  - d. Đếm số lượng những phân số lớn hơn 1.
  - e. Tối giản tất cả các nút (phân số) của cây.
  - f. Tìm kiếm trên cây có nút nào có giá trị bằng với phân số x hay không?

## VI. Bài tập về nhà

Bài 3. Tiếp theo Bài tập 2. Hãy bổ sung thêm những chức năng sau:

- a. Tính tổng các phân số.
- b. Tìm phân số nhỏ nhất/ lớn nhất.
- c. Liệt kê các phân số có tử số lớn hơn mẫu số/ nhỏ hơn mẫu số.
- d. Liệt kê các phân số có tử số và mẫu số đồng thời là số nguyên tố.
- e. Liệt kê các phân số ở mức k (k được nhập từ bàn phím).
- f. Đếm số lượng phân số ở mức k (k được nhập từ bàn phím).
- g. Tính tổng các phân số ở mức k (k được nhập từ bàn phím).
- **Bài 4.** Dựa vào 6 phép duyệt cây, hãy viết các hàm duyệt cây với việc khử đệ quy bằng cách ứng dụng **Stack** (\*).

-- HÉT --