Chương 5. CÂY

ThS. Nguyễn Chí Hiếu

2017

NỘI DUNG

Giới thiệu cấu trúc cây

Giới thiệu cây nhị phân

Các khái niệm về cây nhị phân

Một số tính chất của cây nhị phân

Cách lưu trữ cây nhị phân

Các thao tác duyết cây nhị phân

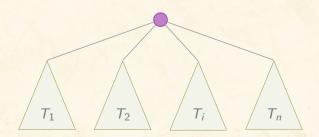


Các khái niệm cơ bản

- Cây (tree) là một tập hợp T gồm các nút (phần tử) của cây.
- Trong đó, có một nút đặc biệt được gọi là nút gốc (root), các nút còn lại được chia thành những tập rời nhau $T_1, T_2, \ldots T_n$ theo quan hệ phân cấp. Mỗi T_i cũng là một cây.

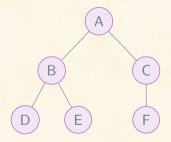
Các khái niệm cơ bản

- Cây (tree) là một tập hợp T gồm các nút (phần tử) của cây.
- Trong đó, có một nút đặc biệt được gọi là nút gốc (root), các nút còn lại được chia thành những tập rời nhau $T_1, T_2, \ldots T_n$ theo quan hệ phân cấp. Mỗi T_i cũng là một cây.



Ví du 1

Cho cây biểu diễn dãy ký tự A, B, C, D, E, F.

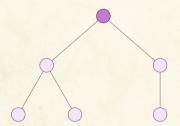


Các khái niệm cơ bản

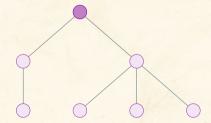
- ▶ Bậc (degree) của một nút: là số cây con của nút đó.
- ▶ Bậc của một cây: là bậc lớn nhất của các nút trong cây (số cây con tối đa của một nút thuộc cây). Cây có bậc n thì gọi là cây n-phân.

Các khái niệm cơ bản

- ▶ Bậc (degree) 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 thuộc cây). Cây có bậc n thì gọi là cây n-phân.



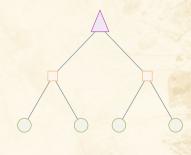
Hình 1: Bậc của cây T_1 là 2 (cây nhị phân).



Hình 2: Bậc của cây T_2 là 3.

Các khái niêm cơ bản

- Nút (node): là một phần tử trong cây.
- ► Nút cha (parent).
- ► Nút con (child).
- Nút anh em (sibling): là những nút có cùng nút cha.
- Nút gốc (root): là nút không có nút cha.
- Nút trong (internal): là nút có bậc khác 0 và không phải là nút gốc.
- Nút lá (leaf): là nút có bậc bằng 0.



Mức (level) hay chiều sâu (depth) của một nút

► Nếu p là nút gốc, thì

$$d\left(p\right) =0.$$

► Ngược lại,

$$d(p) = d(parent(p)) + 1.$$

Chiều cao (height) của một nút

Là độ dài đường đi (path) hay số cạnh (edge) lớn nhất từ nút đó đến nút lá.

► Nếu p là nút lá, thì

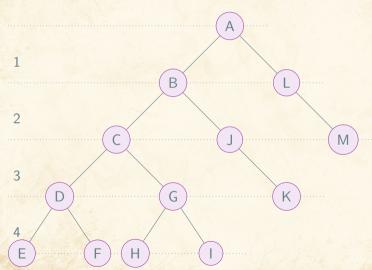
$$height(p) = 0.$$

► Ngược lại,

$$height(p) = max \{ height(T_i) \} + 1.$$

với T_i là các cây con của nút p.

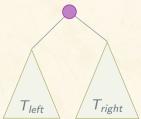
Chiều cao của cây chính là chiều cao của nút gốc.



- ► Bậc của nút A?
- ► Bậc của nút M ?
- ► Bậc của cây ?
- ► Mức của nút C ?
- ► Mức của nút H ?
- ► Chiều cao của cây ?

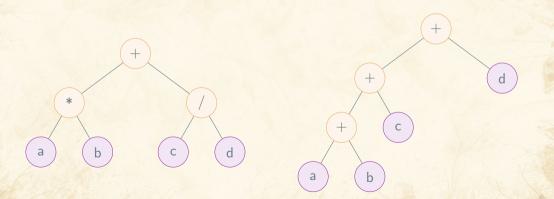
Cây nhị phân (binary tree)

Là cây mà mỗi nút có tối đa 2 cây con (cây con trái và cây con phải).



Ví dụ 2

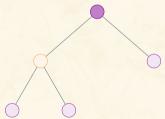
Cây nhị phân mô tả biểu thức (a*b) + (c/d) và (((a+b)+c)+d).



Nguyễn Chí Hiểu Cầu trúc dữ liệu và Giải thuật 1 12/32

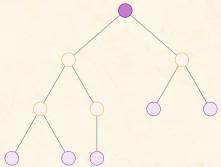
Full binary tree

Là cây nhị phân mà mỗi nút trong (internal) có đầy đủ 2 cây con.



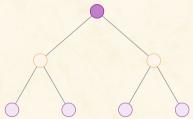
Complete binary tree

Là cây nhị phân mà mỗi nút trong (internal) ở mức d-1 có đầy đủ 2 cây con và các cây con ở mức d được điền từ trái sang phải.



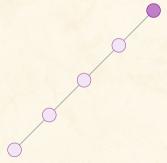
Perfect binary tree

Là một complete binary tree mà tất cả nút lá có cùng mức.



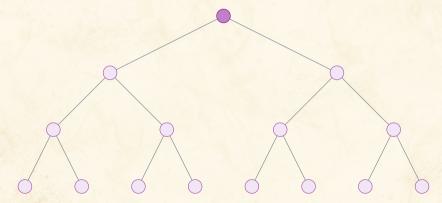
Cây suy biến (skewed tree)

Là cây nhị phân bị lệch về một nhánh.



Một số tính chất của cây nhị phân

Cho cây nhị phân T có chiều cao h



Một số tính chất của cây nhị phân

1. Số nút nằm ở mức d

$$n(d) \leq 2^d$$
.

2. Số nút lá

$$n(h) \leq 2^{h-1}.$$

3. Số nút trong

$$n(h) \leq 2^h - 1.$$

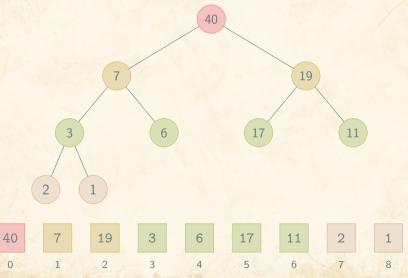
4. Tổng số nút

$$n(h) \leq 2^{h+1} - 1.$$

5. Chiều cao của cây

$$h \geq \log_2(n+1) - 1 \approx \log_2 n$$
.

Cách lưu trữ cây nhị phân



Nguyễn Chí Hiếu

Cấu trúc dữ liệu và Giải thuật 1

Cách lưu trữ cây nhị phân

Cấu trúc dữ liệu của một nút trong cây

- Thành phần dữ liệu: khóa (key) của một nút.
- ► Thành phần liên kết: con trỏ pLeft liên kết với *cây con trái* và con trỏ pRight liên kết với *cây con phải*.



Cấu trúc dữ liệu của một cây

Chỉ cần một con trỏ trỏ đến nút gốc của cây.

Cách lưu trữ cây nhị phân

Định nghĩa cấu trúc dữ liệu của một nút

```
typedef int Data;
struct Node

{
   Data Key;
   Node *pLeft;
   Node *pRight;
};
```

Các thao tác duyệt cây nhị phân

Duyệt cây

- Là thuật toán liệt kê danh sách tất cả các nút của một cây, mỗi nút chỉ một lần.
- ▶ Mỗi thuật toán duyệt cây khác nhau ở thứ tự duyệt nút gốc của cây con đang xét.
- ► Ba phương pháp duyệt cây:
 - ► Tiền thứ tự (preorder) hay **N**LR (node-left-right).
 - ► Trung thứ tự (inoder) hay LNR (left-node-right).
 - ► Hậu thứ tự (postorder) hay LRN (left-right-node).

Các thao tác duyệt cây nhị phân

Thao tác duyệt

- ► Hàm duyệt cây chứa hai lời gọi hàm đệ quy tương ứng cây con trái và cây con phải.
- Ngoài ra, hàm duyệt sẽ chứa các thao tác xử lý tùy theo yêu cầu như: tìm kiếm, in, ... một nút.

```
Hàm 1: Traverse(pRoot)Đầu vào: cây nhị phân với gốc pRoot.
```

- Đầu ra:

3

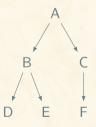
```
if cây con dang xét khác rỗng
    Traverse(pRoot->pLeft) // Duyet cay con trai
    Traverse(pRoot->pRight) // Duyet cay con phai
```

Nguyễn Chí Hiểu Cầu trúc dữ liệu và Giải thuật 1 23/32

Các thao tác duyệt cây nhị phân

Ví du 3

Duyệt cây T theo phương pháp tiền thứ tự, trung thứ tự và hậu thứ tự.



Hình 3: Cây T gồm 6 đỉnh A, B, C, D, E, F.

```
void NLR(Node *pRoot)

if (pRoot != NULL)

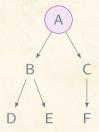
// Thao tac xu ly nut dang xet ...

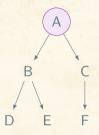
NLR(pRoot->pLeft);

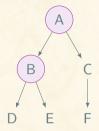
NLR(pRoot->pRight);

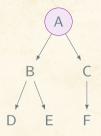
}

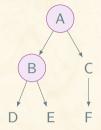
}
```

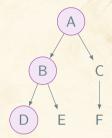


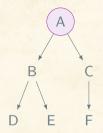


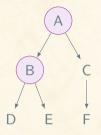


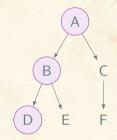


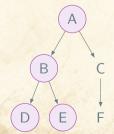


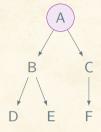


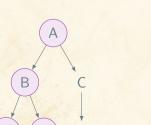


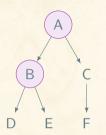


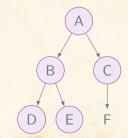


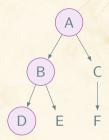




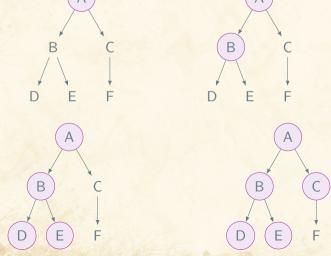


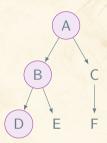


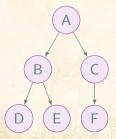




Cấu trúc dữ liệu và Giải thuật 1







Nguyễn Chí Hiếu

Cấu trúc dữ liệu và Giải thuật 1

Duyệt trung thứ tự (LNR)

```
void LNR(Node *pRoot)

if(pRoot != NULL)

LNR(pRoot->pLeft);

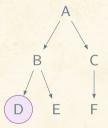
// Thao tac xu ly nut dang xet ...

LNR(pRoot->pRight);

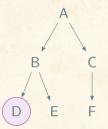
}

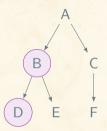
}
```

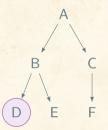
Duyệt trung thứ tự (LNR)

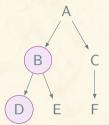


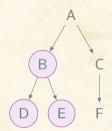
Duyệt trung thứ tự (LNR)

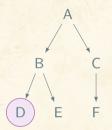


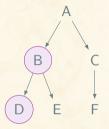


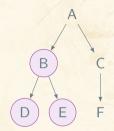


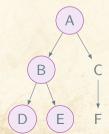


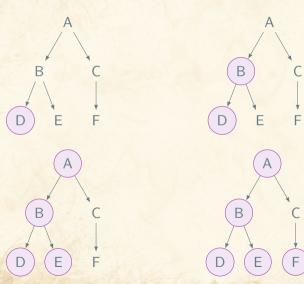


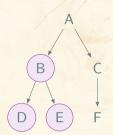


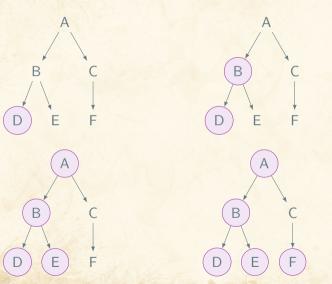


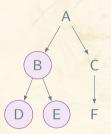


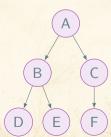












Nguyễn Chí Hiếu

Cấu trúc dữ liệu và Giải thuật 1

28/32

```
void LRN(Node *pRoot)

if(pRoot != NULL)

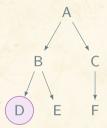
LRN(pRoot->pLeft);

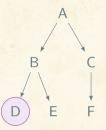
LRN(pRoot->pRight);

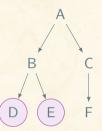
// Thao tac xu ly nut dang xet ...

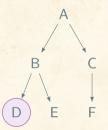
}

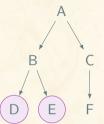
}
```

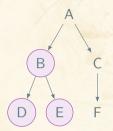


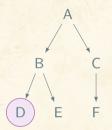


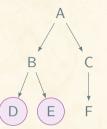


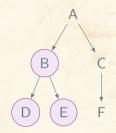


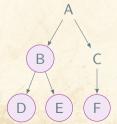


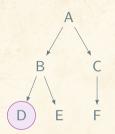


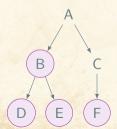


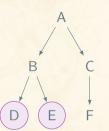


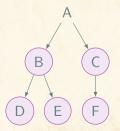


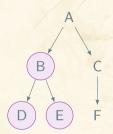


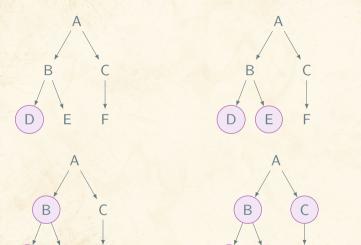


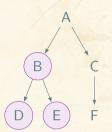


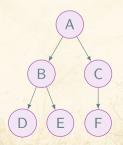












Nguyễn Chí Hiếu

Cấu trúc dữ liệu và Giải thuật 1

30/32

Bài tập

Cài đặt các hàm xử lý yêu cầu sau:

- 1. Tìm nút có khóa là k trong cây nhị phân..
- 2. Tính tổng giá trị các nút trong cây nhị phân.
- 3. Xác định số nút lá cây nhị phân.
- 4. Xác định chiều cao của cây nhị phân.

Tài liệu tham khảo



Dương Anh Đức, Trần Hạnh Nhi.

Nhập môn Cấu trúc dữ liệu và Thuật toán. Đại học Khoa học tự nhiên TP Hồ Chí Minh, 2003.



Donald E. Knuth.

The Art of Computer Programming, Volume 3. Addison-Wesley, 1998.



Niklaus Wirth.

Algorithms + Data Structures = Programs. Prentice-Hall, 1976.



Robert Sedgewick.

Algorithms in C. Addison-Wesley, 1990.