# Cấu trúc dữ liệu và thuật toán

#### PGS. TS. Phạm Tuấn Minh

Trường Công nghệ Thông tin, Đại học Phenikaa minh.phamtuan@phenikaa-uni.edu.vn https://sites.google.com/site/phamtuanminh/

#### Chương 3: Cây và bảng băm

- Các khái niệm cây
- □ Cây tìm kiếm nhị phân
- Cây AVL
- Bảng băm

- □ Các cấu trúc dữ liệu không tuyến tính
- □ Cấu trúc dữ liệu cây
  - Cây nhị phân
- Cài đặt cây nhị phân
- Duyệt cây nhị phân
- Ví dụ ứng dụng

1-3

# Ví dụ về sử dụng cấu trúc dữ liệu Giả sử có một tập các tên Peter John Jane Brian Quản lý tập tên như thế nào?

2

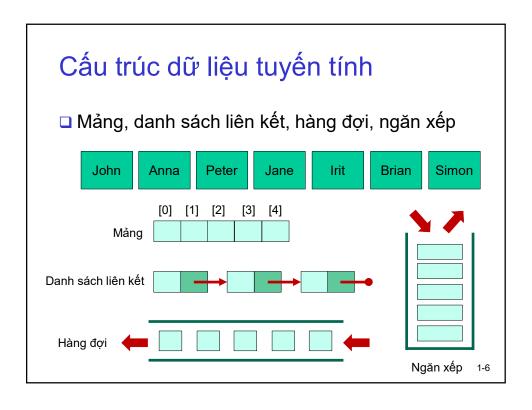
# Cấu trúc dữ liệu tuyến tính

□ Nếu các tên xếp danh sách xếp hàng



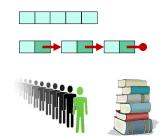
#### Danh sách

□ Quản lý danh sách dữ liệu trên như thế nào ?



#### Cấu trúc dữ liệu đã học

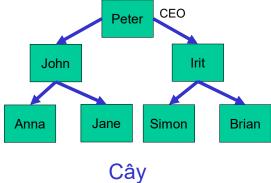
- Tuyến tính:
  - Tất cả các phần tử được sắp xếp có thứ tự
  - Truy cập ngẫu nhiên
    - Mång
  - Truy cập tuần tự
    - · Danh sách liên kết
  - Truy cập tuần tự có hạn chế
    - Hàng đợi
    - Ngăn xếp
- Sử dụng để chứa danh sách các số, danh sách tên người
  - Cấu trúc tuyến tính



1-7

## Cấu trúc dữ liệu không tuyến tính

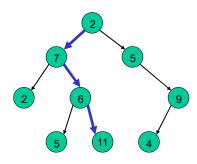
□ Tập các tên



□ Tổ chức công ty: Không dùng cấu trúc tuyến tính để lưu trữ do quan hệ phân cấp

### Cấu trúc dữ liệu cây

- □ Vẫn sử dụng các biểu diễn nút và liên kết
- Đặc điểm mới:
  - Mỗi nút có liên kết tới nhiều hơn một nút khác
  - Không có lặp



Nếu đi theo một đường trên cây, sẽ nhận được một danh sách liên kết

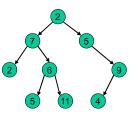
1-9

#### Cây

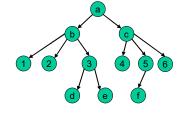
- □ Các cấu trúc dữ liệu không tuyến tính
- □ Cấu trúc dữ liệu cây
  - Cây nhị phân
- Cài đặt cây nhị phân
- Duyệt cây nhị phân
- Ví dụ ứng dụng

#### Cấu trúc dữ liệu cây

- □ Cấu trúc dữ liệu cây dạng như cây: gốc, nhánh, lá
  - Ohỉ có một nút gốc
  - Mỗi nút nhánh trỏ tới một số nút khác
  - o Mỗi nút chỉ có một nút cha (nút trỏ tới nó), trừ nút gốc







Cây nhị phân

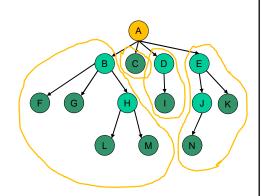
Cây tổng quát

- Cây tổng quát: Mỗi nút có liên kết tới không giới hạn các nút khác
- Cây nhị phân: Mỗi nút có liên kết tới tối đa hai nút

1-11

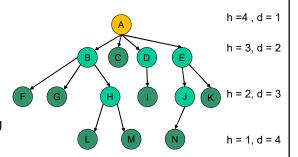
#### Cấu trúc dữ liệu cây

- ☐ Tương tự khái niệm cây gia đình
  - Một nút đặc biệt: nút gốc (root)
  - Mỗi nút có thể có nhiều nút con (children node)
  - Mỗi nút (trừ nút gốc) có một nút cha (parent node)
  - Các nút con của cùng nút cha là nút anh chị em (sibling node)
  - Nếu có đường đi từ nút a tới nút b, thì a được gọí là nút tổ tiên (ancestor) của b, còn b được gọi là nút hậu duệ (descendant) của a.
- Thuật ngữ khác:
  - Cây con (subtree) của một cây là một nút cùng với tất cà các hậu duệ của nó.
  - Nút trong (internal node): Là nút có nút con
  - Nút lá (leaf node): Là nút không có nút con



# Cấu trúc dữ liệu cây

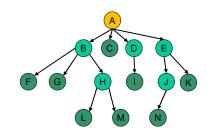
- Một cây bao gồm các nút
- Mỗi nút chứa một giá trị
- Dường đi (path) từ nút n<sub>1</sub> tới nút n<sub>k</sub> là dãy nút n<sub>1</sub>, n<sub>2</sub>, ..., n<sub>k</sub>: n<sub>k</sub> là nút cha của n<sub>i+1</sub>
- Độ dài đường đi = số lượng nút trên đường đi - 1
- Chiều cao (height h) của một nút = độ dài của đường đi dài nhất từ nút đó tới nút lá + 1
- ☐ Chiều cao của cây = chiều cao của nút gốc
- Độ sâu/mức (depth/level d) của nút = độ dài đường đi
   từ nút gốc tới nút đó + 1



1-13

#### Sử dụng cây

- Các mô hình có quan hệ phân cấp giữa các phần tử
  - O Chuỗi mệnh lệnh trong quân đội
  - Cấu trúc nhân sự của một công ty
- Cấu trúc cây cho phép
  - Mô tả một số bài toán tối ưu, mô tả trò chơi,...
  - Cho phép thực hiện nhanh
    - Tìm kiếm một nút với giá trị của
      nó
    - · Thêm một giá trị vào danh sách
    - · Xóa một giá trị từ danh sách



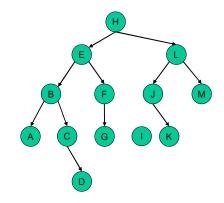
### Ví dụ ứng dụng của cây

- Có thông tin sau
  - F có con là G
  - J có các con là I và K
  - B có các con là A và C
  - L có các con J và M
  - o H có các con là E và L
  - O C có con là D
  - o E có các con là B và F
- Trả lời các câu hỏi
  - o Ai không có con?
  - o Ai là con cháu của L?
  - Ai là tổ tiên của J?
  - o Ai có chính các 3 con cháu?

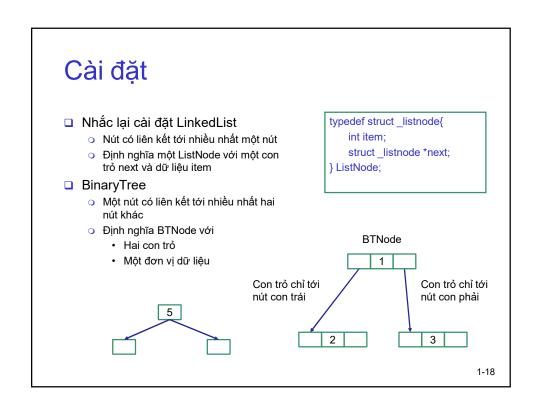
1-15

#### Ví dụ ứng dụng của cây

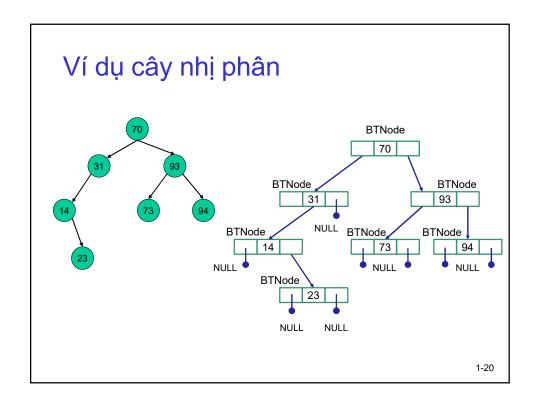
- Biểu diễn cây
  - F có con là G
  - J có các con là I và K
  - o B có các con là A và C
  - o L có các con J và M
  - o H có các con là E và L
  - C có con là D
  - E có các con là B và F
- Trả lời các câu hỏi
  - Ai không có con?
  - Ai là hậu duệ của L?
  - o Ai là tổ tiên của J?
  - Ai có chính xác 3 hậu duệ?



- □ Các cấu trúc dữ liệu không tuyến tính
- □ Cấu trúc dữ liệu cây
  - Cây nhị phân
- □ Cài đặt cây nhị phân
- Duyệt cây nhị phân
- Ví dụ ứng dụng



#### typedef struct \_listnode { int item; **BTNode** struct \_listnode \*next; } ListNode; □ Ví dụ một BTNode đơn giản chứa một số nguyên Kiểu của item có thể là kí tự, chuỗi, cấu trúc,... typedef struct \_btnode { int item; struct \_btnode \*left; BTNode struct \_btnode \*right; } BTNode; Con trỏ chỉ tới Con trỏ chỉ tới nút con trái nút con phải 2 3 1-19

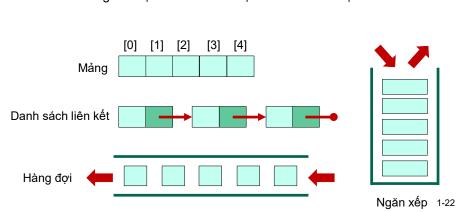


- □ Các cấu trúc dữ liệu không tuyến tính
- □ Cấu trúc dữ liệu cây
  - Cây nhị phân
- Cài đặt cây nhị phân
- Duyệt cây nhị phân
- Ví dụ ứng dụng

1-21

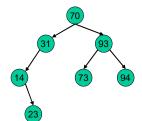
## Duyệt cây

- □ Cho một cấu trúc dữ liệu tuyến tính và một phần tử cụ thể:
  - O Rõ ràng xác định mỗi nút có một nút trước và một nút sau



#### Duyệt cây

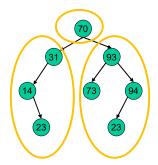
- Cho một cấu trúc dữ liệu tuyến tính và một phần tử cụ thể:
  - Rõ ràng xác định mỗi nút có một nút trước và một nút sau
- Cây là cấu trúc dữ liệu không tuyến tính
  - Lấy dữ liệu từ cây nhị phân như thế nào
  - Thứ tự duyệt qua các phần tử như thế nào? trái/trái/trái, rồi trái/trái/phải, rồi?
- Cần có cách để thăm mọi nút trên cây, không đi lặp lại



1-23

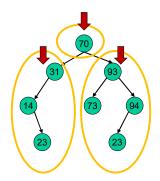
#### Duyệt cây

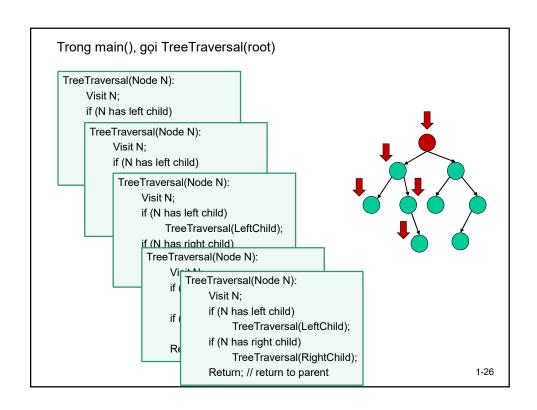
- ☐ Tại sao cần thực hiện duyệt cây
  - Duyệt cây là cơ sở cho các thao tác khác
- □ Thao tác rất phổ biến: Duyệt cây, tại mỗi nút, thực hiện một số công việc
- □ Ví dụ: Đếm số nút của cây
  - Tại mỗi nút N, kích thước của cây con đó = kích thước của cây con trái của N + kích thước của cây con phải của N + 1



#### Duyệt cây

- Duyệt cây là quá trình đệ quy
  - Đệ quy: Quá trình lặp tại các phần tử các thao tác giống nhau, chia bài toán thành các bài toán con
  - o Tại mỗi nút: Thăm nút đó và hai nút con
- Đảm bảo thăm mọi nút và mỗi nút chỉ thăm một lần





#### Duyệt cây

TreeTraversal(Node N):

Visit N;

if (N has left child)

TreeTraversal(LeftChild);

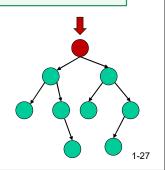
if (N has right child)

TreeTraversal(RightChild);

Return; // return to parent

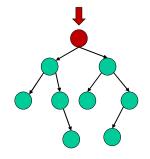
TreeTraversal2(Node N):
 if N==NULL return;
 Visit N;
 TreeTraversal2(LeftChild);
 TreeTraversal2(RightChild);
 Return; // return to parent

- Mẫu 1: Cần kiểm tra sự tồn tại của nút con trái và phải trước khi duyệt
- Mẫu 2: Luôn thăm nút con, sau đó kiểm tra liên kết có NULL không
- □ Đệ quy: Gọi lại trong chính hàm của nó
- Duyệt theo chiều sâu: Thăm các nút đi theo chiều sâu nhất có thể, trước khi quay lại và thăm nút bên



### Cài đặt TreeTraversal2()

void TreeTraversal2(BTNode \*cur) {
 If (cur == NULL) return;
 PrintNode(cur); //visit cur;
 TreeTraversal2(cur->left);
 TreeTraversal2(cur->right);
}

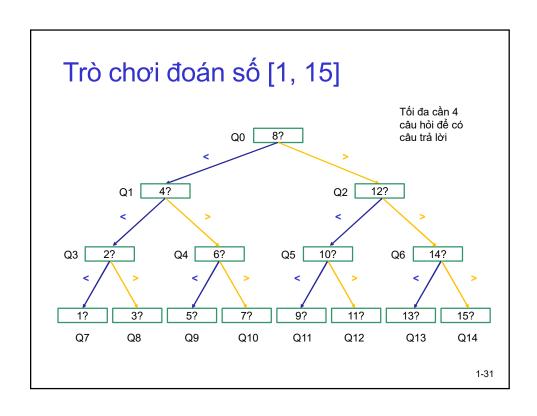


- □ Các cấu trúc dữ liệu không tuyến tính
- □ Cấu trúc dữ liệu cây
  - Cây nhị phân
- Cài đặt cây nhị phân
- Duyệt cây nhị phân
- Ví dụ ứng dụng

1-29

#### Trò chơi đoán số

- □ Người chơi nghĩ một số giữa 1 và 63
- ☐ Máy tính đưa ra câu hỏi, người chơi sẽ trả lời Yes/Too big/Too small
- ☐ Trò chơi kết thúc khi câu trả lời là Yes
- ☐ Ví dụ: khi người chơi nghĩ là 23, 6 câu hỏi để tìm được câu trả lời Yes là
  - 32? => too big
  - 6? => too small
  - 24? => too big
  - o 20? => too small
  - o 22? => too small
  - o 23? => Yes!



### Trò chơi đoán số [1, 15]

```
void main() {
    int i; // 0-Yes; -1 -too big; 1-too small
    BTNode root, *cur;

buildTree(&root, 8, 4);
    cur=&root;
    do {
        printf("is it %d?\n", cur->item);
        scanf("%d", &i);
        if (i==-1)
            cur=cur->left;
        else if (i==1)
            cur=cur->right;
    } while (i!=0 && cur!=NULL);
    if (i==0) printf("I guess it! %d\n", cur->item);
}
```

```
void buildTree(BTNode *r, int v, int h) {
    r->item=v;
    if (h>0) {
        r->left=malloc(sizeof(BTNode));
        r->right=malloc(sizeof(BTNode));
        buildTree(r->left, v-h, h/2);
        buildTree(r->right, v+h, h/2);
    }
    else {
        r->left =NULL;
        r->right =NULL;
    }
    return;
}
```

16

# Cấu trúc dữ liệu và giải thuật

□ Nội dung bài giảng được biên soạn bởi PGS. TS. Phạm Tuấn Minh.