

The background features a collection of abstract, colorful shapes including curved lines in shades of purple, blue, and green, and several yellow triangles of varying sizes scattered across the white space.

C Programming Basic – week 8

Nội dung

1. Sử dụng công cụ debug (gdb)
2. Cây nhị phân
3. Cây nhị phân tìm kiếm
4. Xử lý đệ quy trên cây

1. gdb

- `gdb`: the Gnu DeBugger
- <http://www.cs.caltech.edu/courses/cs11/material/c/mike/misc/gdb.html>
- Dùng khi có lỗi core dumps
- Hoặc chạy từng dòng lệnh

`gdb` (2)

- Để dùng `gdb`:
 - Biên dịch với cờ `-g`
 - Cho mã nguồn vào tệp thực thi
- Chạy dòng lệnh: `gdb myprogram`
- Thiết lập môi trường thông dịch

gdb (3)

gdb> run

- Chương trình chạy
- Nếu thực hiện thành công, chương trình thoát ra
- Nếu có lỗi core dump, **gdb** sẽ thông báo và dừng chương trình

gdb – các lệnh cơ bản

- Truy vết ngăn xếp ("**where**")
 - core dumps
 - Dòng lệnh cuối cùng được thực thi

gdb - các lệnh cơ bản (2)

gdb> where

last call

last call in your code

```
#0 0x4006cb26 in free () from /lib/libc.so.6
```

```
#1 0x4006ca0d in free () from /lib/libc.so.6
```

```
#2 0x8048951 in board_updater (array=0x8049bd0,  
ncells=2) at 1dCA2.c:148
```

```
#3 0x80486be in main (argc=3, argv=0xbffff7b4) at  
1dCA2.c:44
```

```
#4 0x40035a52 in __libc_start_main () from  
/lib/libc.so.6
```

stack backtrace

gdb – các lệnh cơ bản (3)

- Tìm vị trí trên cùng của ngăn xếp
- Các lỗi hay xảy ra:
 - giải phóng vùng bộ nhớ không được cấp phát
 - truy cập ra ngoài phạm vi của mảng

gdb – các lệnh cơ bản (4)

- **break, continue, next, step**
- **break** dừng chương trình ở một dòng xác định
`gdb> break foo.c: 100` (tạo breakpoint)
- **continue** tái thực thi tại breakpoint
- **next** thực hiện dòng tiếp theo và dừng lại
- **step** thực thi dòng tiếp theo
 - đi vào trong hàm nếu có (**next** không đi vào)

`gdb` – các lệnh cơ bản (5)

- `print` và `display`
- `print` in giá trị của biểu thức

```
gdb> print i
```

```
$1 = 100
```

- `display` in giá trị của biểu thức mỗi khi chương trình dừng

```
gdb> display i
```

gdb - in mảng

- `print` có thể in mảng

```
int arr[] = { 1, 2, 3 };
```

```
gdb> print arr
```

```
$1 = {1, 2, 3}
```

- `$1` chỉ là tên biến chứa kết quả

```
print $1
```

```
$2 = {1, 2, 3}
```

gdb - in mảng (2)

- `print` có vấn đề với mảng cấp phát động

```
int *arr;
```

```
arr = (int *)malloc(3 * sizeof(int));
```

```
arr[0] = 1; arr[1] = 2; arr[2] = 3;
```

```
gdb> print arr
```

```
$1 = (int *) 0x8094610
```

gdb - in mảng (3)

- Có thể in sử dụng @

```
int *arr;
```

```
arr = (int *)malloc(3 * sizeof(int));
```

```
arr[0] = 1; arr[1] = 2; arr[2] = 3;
```

```
gdb> print *arr@3
```

```
$2 = {1, 2, 3}
```

`gdb` – Từ viết tắt

- Các hàm `gdb` phổ biến có từ viết tắt

`p` (`print`)

`c` (`continue`)

`n` (`next`)

`s` (`step`)

- Tiện lợi hơn khi debug

Các thao tác khác

- clear : xóa các breakpoint
- delete [break position]: xóa breakpoint tại vị trí cụ thể
- Dừng có điều kiện

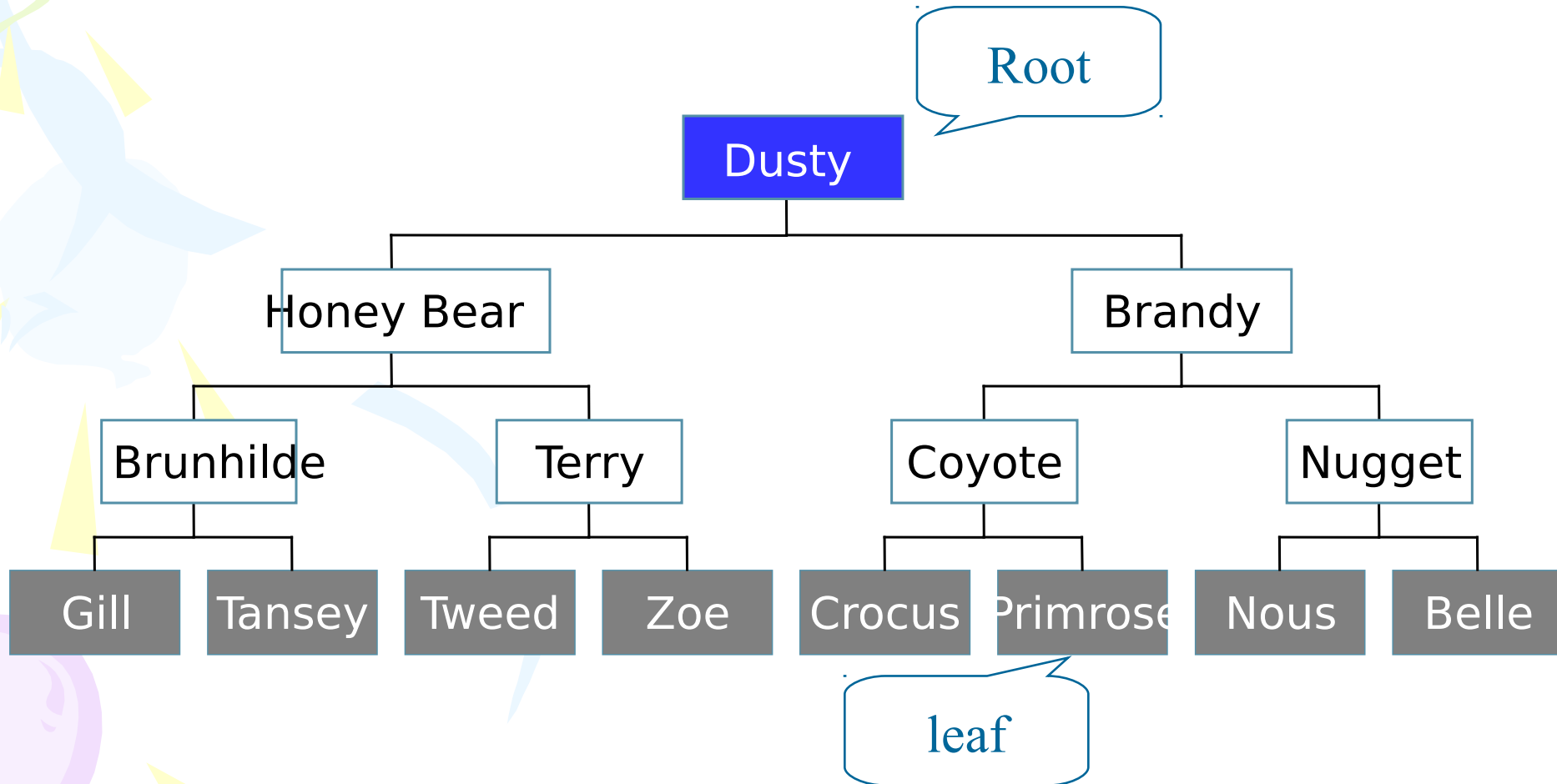
```
gdb> break foo.c: 100 if i==-1
```

- quit
- run: tái khởi động từ đầu chương trình

2. Cây nhị phân

- Danh sách liên kết là cấu trúc tuyến tính; khó có thể sử dụng để biểu diễn cấu trúc dạng phân cấp
- Ngăn xếp và hàng đợi có thể thể hiện thứ tự nhưng chỉ giới hạn trong một chiều
- Cây chứa các nút và các cạnh, có gốc ở trên cùng và các lá ở dưới cùng (không giống cây tự nhiên)

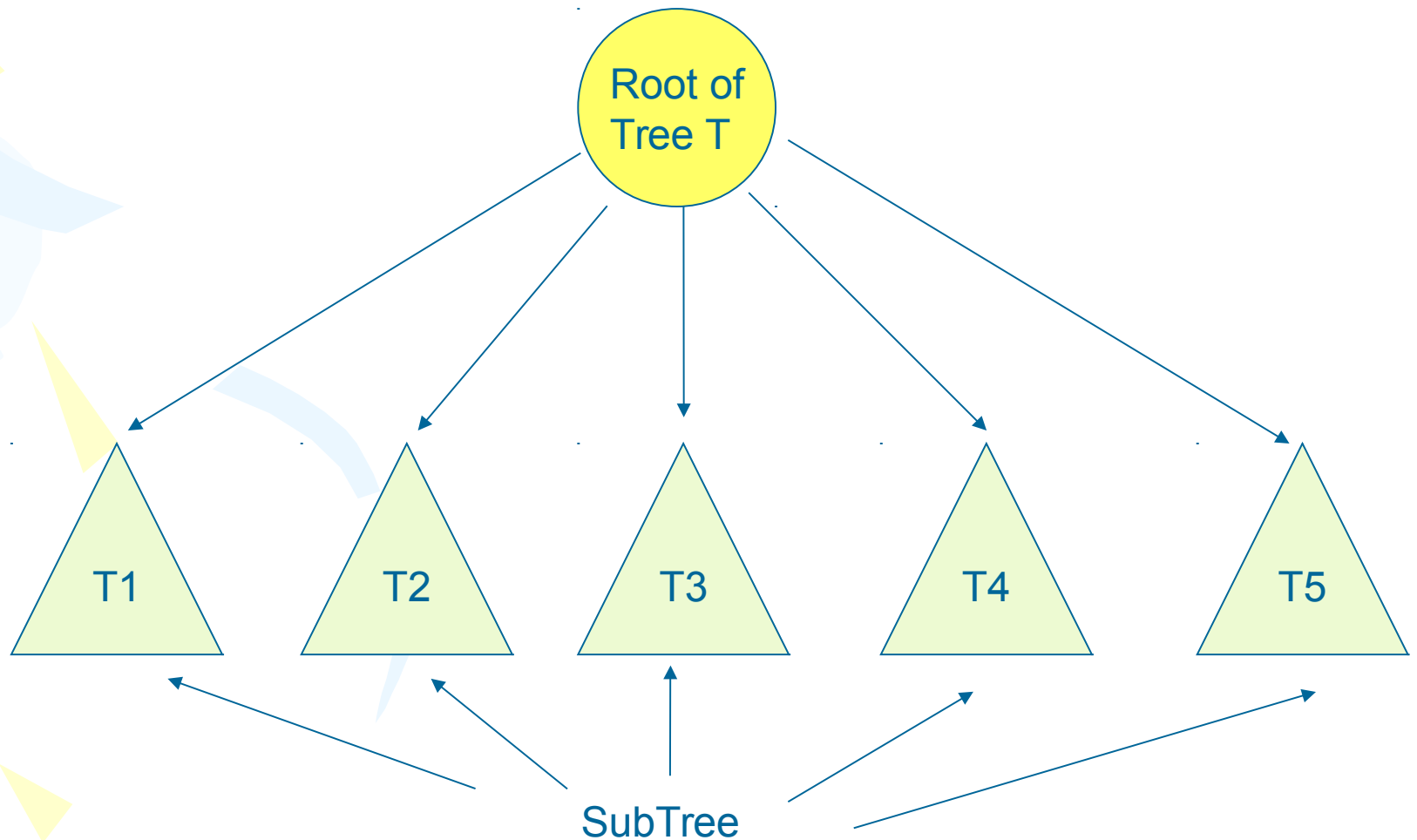
Family Tree



Định nghĩa cây

- Cây là một tập hữu hạn của một hay nhiều nút:
- Một nút đặc biệt là nút gốc (root)
- Các nút còn lại được chia thành $n \geq 0$ tập không giao nhau T_1, \dots, T_n , sao cho mỗi tập là một cây (con)
- Chúng ta gọi T_1, \dots, T_n là cây con của root

Định nghĩa đệ quy



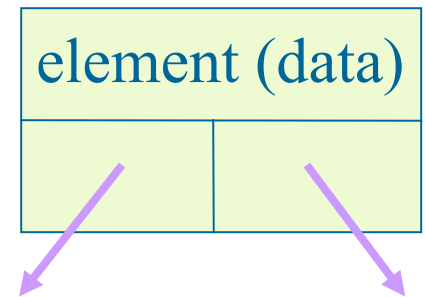
Cây nhị phân

- Cây nhị phân là cây mà mỗi nút có không quá 2 con
- Mỗi nút có thể có 0, 1, hoặc 2 con

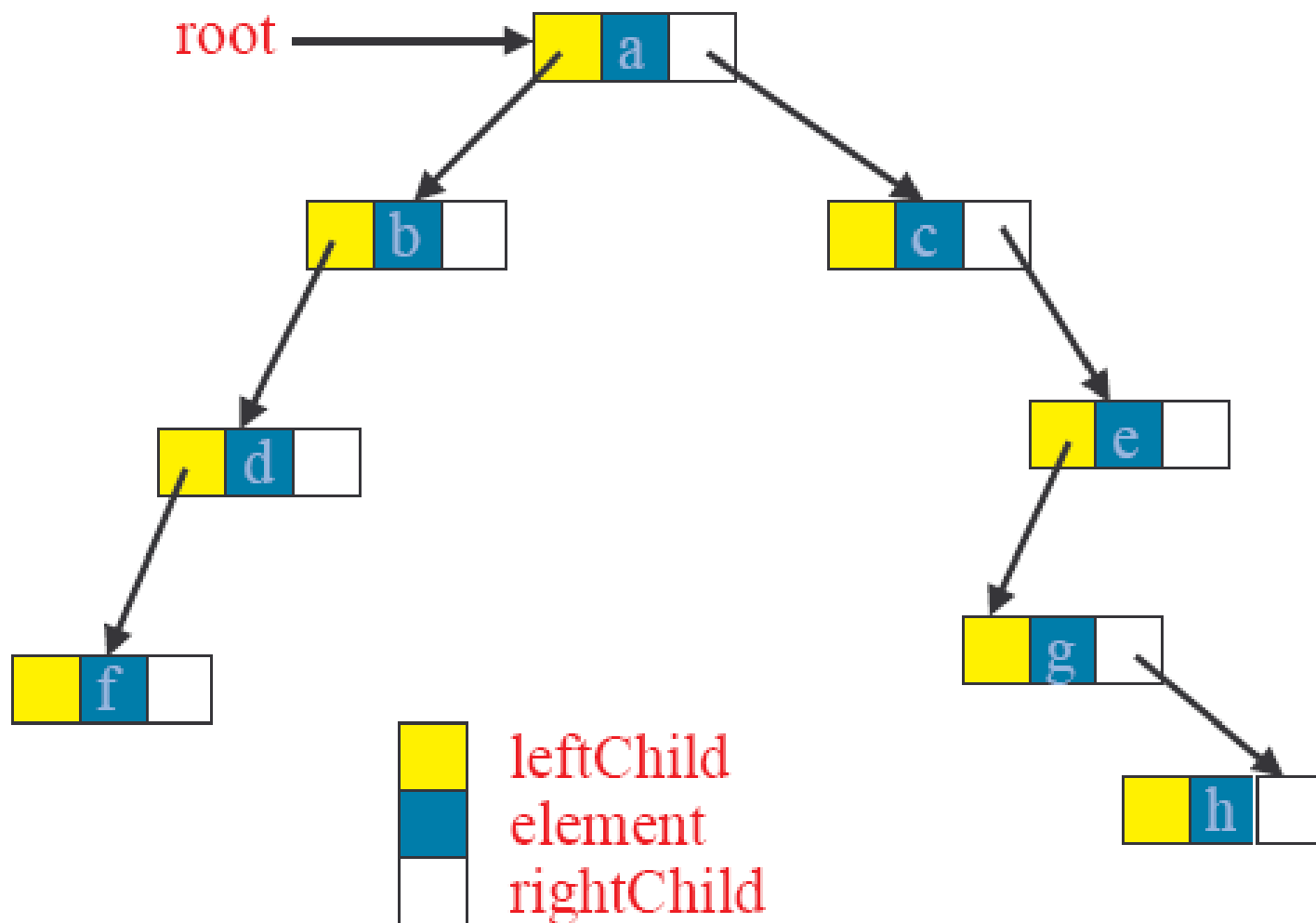
Biểu diễn liên kết

- Mỗi nút được biểu diễn bởi một cấu trúc
- Bộ nhớ cho một cây nhị phân có n node là $n * 2$ (bộ nhớ cho một nút)

```
typedef ... elmType;
//whatever type of element
typedef struct nodeType {
    elmType element;
    struct nodeType *left, *right;
};
typedef struct nodeType *treeType;
```



VD



Khai báo BST

- `makeNullTree(treeType *t)`
- `creatNewNode()`
- `isEmpty()`

Khởi tạo/kiểm tra

```
typedef ... elmType;
typedef struct nodeType {
    elmType element;
    struct nodeType *left, *right;
} node_Type;

typedef struct nodeType *treeType;

void makeNullTree (treeType *T) {
    (*T)=NULL;
}

int emptyTree (treeType T) {
    return T==NULL;
}
```


Truy cập con trái/phải

```
treeType leftChild(treeType n)
{
    if (n!=NULL) return n->left;
    else return NULL;
}
treeType rightChild(treeType n)
{
    if (n!=NULL) return n->right;
    else return NULL;
}
```

Tạo nút mới

```
nodeType *createNode (elmType NewData)
{
    nodeType *N;
    N=(nodeType*)malloc (sizeof (nodeType) );
    if (N != NULL)
    {
        N->left = NULL;
        N->right = NULL;
        N->element = NewData;
    }
    return N;
}
```

Kiểm tra nút lá

```
int isLeaf(treeType n) {  
    if (n != NULL)  
        return (leftChild(n) == NULL) &&  
            (rightChild(n) == NULL);  
    else return -1;  
}
```

Tính đệ quy số nút

- Cây là cấu trúc đệ quy, do đó các thuật toán đệ quy phù hợp để xử lý cây

```
int nb_nodes (treetype T) {  
    if (EmptyTree (T)) return 0;  
    else return 1+nb_nodes (LeftChild (T)) +  
        nb_nodes (RightChild (T));  
}
```

Tạo cây từ hai cây con

```
treetype createfrom2 (elmtyp v,  
    treetype l, treetype r) {  
    treetype N;  
    N=(node_type*)malloc(sizeof(node_type  
e));  
    N->element=v;  
    N->left=l;  
    N->right=r;  
    return N;  
}
```

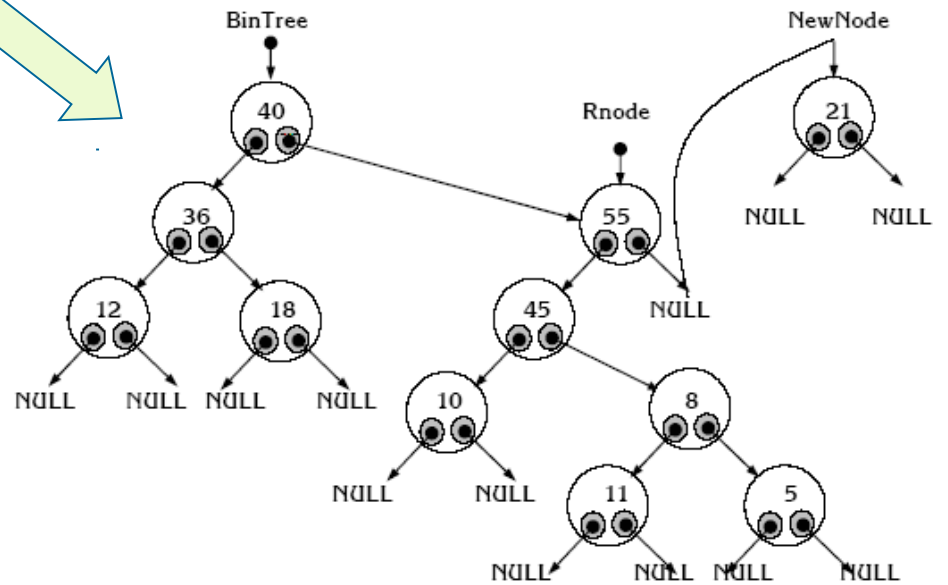
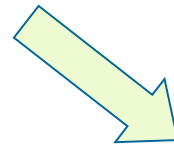
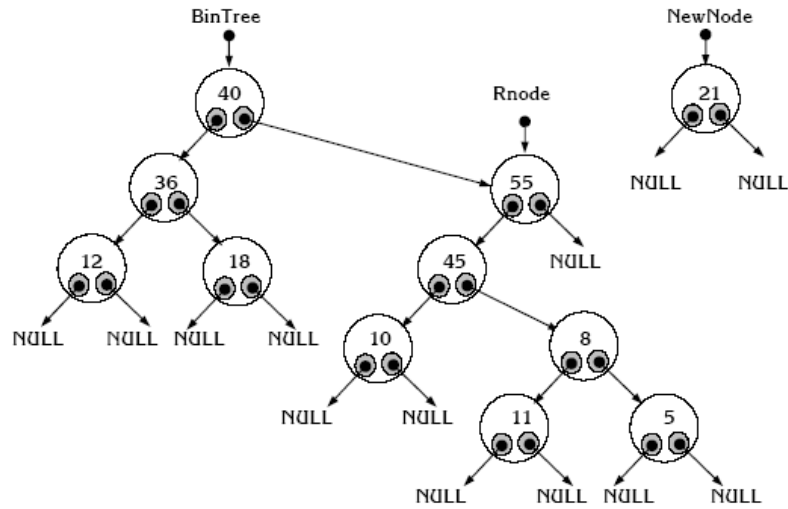
Thêm nút vào bên trái nhất

```
treetype Add_Left(treetype *Tree, elmtyp NewData)
{ node_type *NewNode = Create_Node(NewData);
  if (NewNode == NULL) return (NewNode);
  if (*Tree == NULL)
    *Tree = NewNode;
  else{
    node_type *Lnode = *Tree;
    while (Lnode->left != NULL)
      Lnode = Lnode->left;
    Lnode->left = NewNode;
  }
  return (NewNode);
}
```

Thêm nút vào bên phải nhất

```
treetype Add_Left(treetype *Tree, elmtyp NewData)
{ node_type *NewNode = Create_Node(NewData);
  if (NewNode == NULL) return (NewNode);
  if (*Tree == NULL)
    *Tree = NewNode;
  else{
    node_type *Rnode = *Tree;
    while (Rnode->right != NULL)
      Rnode = Rnode->right;
    Rnode->right = NewNode;
  }
  return (NewNode);
}
```

Minh họa

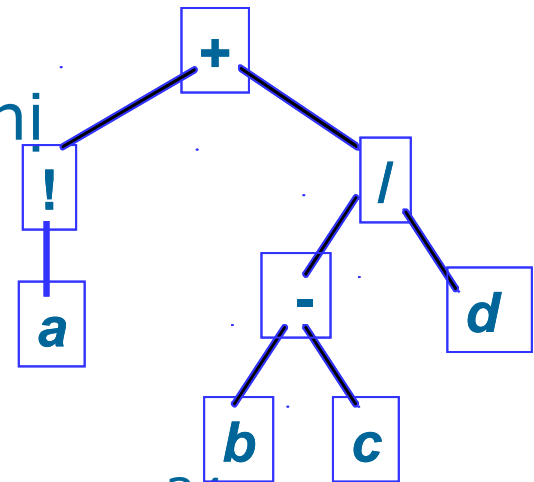


Homework 1

- Xây dựng các hàm sau cho một cây nhị phân
 - Tính chiều cao của cây
 - Đếm số nút lá
 - Đếm số nút trong
 - Đếm số con phải

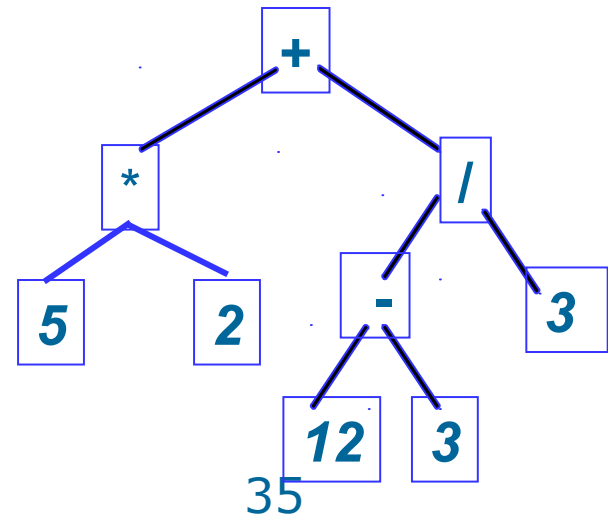
Exercise 8.1

- Cây nhị phân có thể biểu diễn một biểu thức toán học: Lá là toán hạng và nút trong là toán tử
- Cây con trái và phải của một nút biểu diễn các biểu thức con cần phải tính trước khi áp dụng toán tử ở nút đó
- VD:
 $a + (b - c)/d$
- Viết chương trình sử dụng cây nhị phân biểu diễn biểu thức sau:



Homework 2

- Viết chương trình nhận vào một biểu thức toán học và:
 - Lưu trữ và biểu diễn trong cây nhị phân
 - Tính giá trị biểu thức

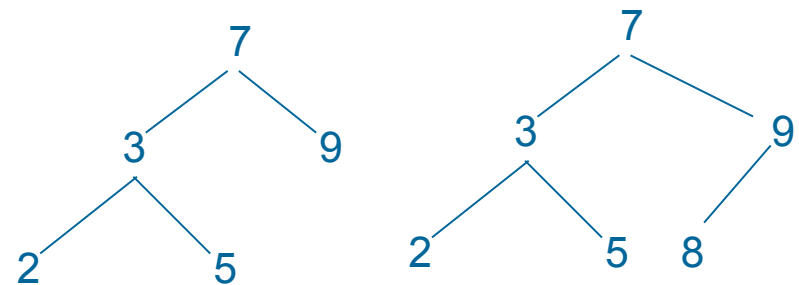
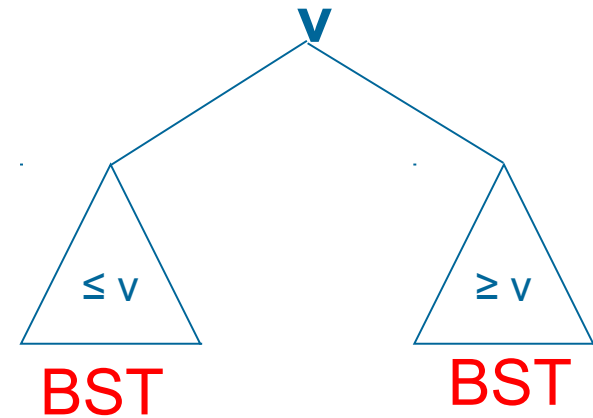


Homework 3

- Tạo tệp USopen.txt với nội dung như sau:
 - Dòng 1 chứa 16 tay vợt
- Xây dựng cây nhị phân biểu diễn kết quả thi đấu cho tới trận chung kết. Đầu tiên, 16 tay vợt là các nút lá
- In kết quả ra tệp treegame.txt

3. Binary Search Tree

- Mỗi nút có một khóa duy nhất
- Khóa trên cây con trái (phải) nhỏ hơn (lớn hơn) khóa ở gốc
- Các cây con trái/phải cũng là các BST



Cài đặt BST

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
typedef . . . KeyType; // specify a type
    for the data
typedef struct Node{
    KeyType key;
    struct Node* left, right;
} NodeType;
typedef Node* TreeType;
```

Tìm kiếm trên BST

```
TreeType Search(KeyType x, TreeType Root) {
    if (Root == NULL) return NULL; // not found
    else if (Root->key == x) /* found x */
        return Root;
    else if (Root->key < x)
        //continue searching in the right sub tree
        return Search(x, Root->right);
    else {
        // continue searching in the left sub tree
        return Search(x, Root->left);
    }
}
```

Thêm nút vào BST

- Nút có khóa là duy nhất trên cây

```
void InsertNode(KeyType x, TreeType *Root ) {
    if (*Root == NULL) {
        /* Create a new node for key x */
        *Root = (NodeType*) malloc (sizeof (NodeType));
        (*Root) -> key = x;
        (*Root) -> left = NULL;
        (*Root) -> right = NULL;
    }
    else if (x < (*Root) -> key) InsertNode(x,
        &(*Root) -> left);
    else if (x > (*Root) -> key) InsertNode(x, &(*Root) -
        > right);
}
```

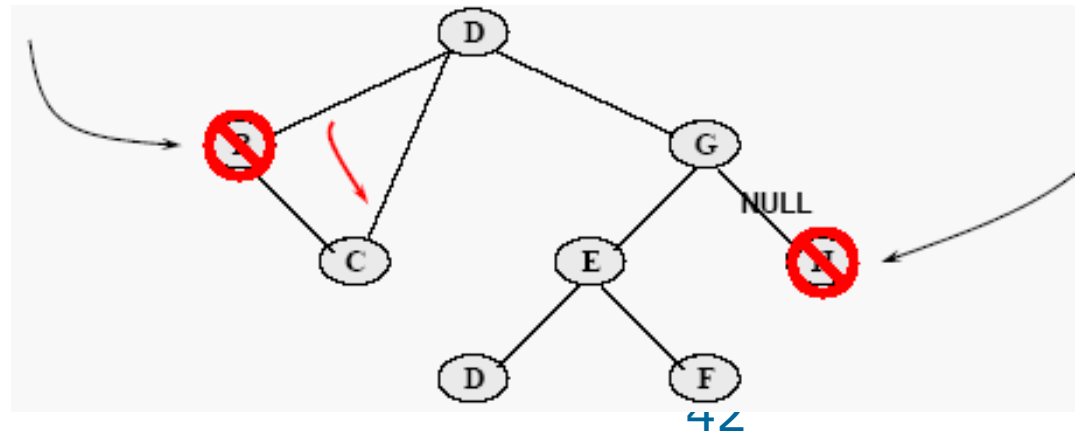

Thêm nút vào BST (2)

- Phiên bản với kiểu trả về

```
TreeType InsertNode(KeyType x, TreeType Root ) {
if (Root == NULL) {
    /* Create a new node for key x */
    Root=(NodeType*)malloc(sizeof(NodeType));
    Root->key = x;
    Root->left = NULL;
    Root->right = NULL;
    Return Root;
}
else if (x < Root->key) return InsertNode(x, Root->left);
else if (x > Root->key) return InsertNode(x, Root->right);
}
```

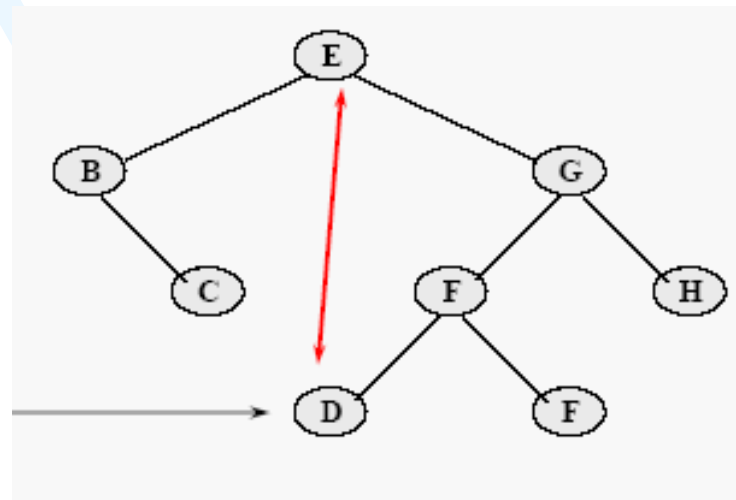
Xóa nút trên BST

- Xóa nút lá: thiết lập con trỏ tương ứng tới NULL
- Xóa nút trong có một cây con: thiết lập con trỏ tương ứng của nút cha tới root của cây con



Xóa nút trên BST (2)

- Xóa nút trong có 2 cây con:
 - Tìm nút trái nhất của cây con phải, đổi giá trị của nút này và nút cần xóa
 - Xóa nút trái nhất của cây con phải khỏi cây



Thuật toán

- Tìm nút trái nhất của cây con phải

```
KeyType DeleteMin (TreeType *Root ) {
    KeyType k;
    if ((*Root)->left == NULL) {
        k=(*Root)->key;
        (*Root) = (*Root)->right;
        return k;
    }
    else return DeleteMin(&(*Root)->left);
}
```

Thuật toán (2)

```
void DeleteNode(key X, TreeType *Root) {
    if (*Root != NULL)
        if (x < (*Root)->Key) DeleteNode(x, &(*Root)->left)
        else if (x > (*Root)->Key)
            DeleteNode(x, &(*Root)->right)
        else if
            ((*Root)->left == NULL) && ((*Root)->right == NULL)
                *Root = NULL;
        else if ((*Root)->left == NULL)
            *Root = (*Root)->right
        else if ((*Root)->right == NULL)
            *Root = (*Root)->left
        else (*Root)->Key = DeleteMin(&(*Root)->right);
}
```

In BST theo định dạng

```
void prettyprint(TreeType tree, char *prefix) {
    char *prefixend=prefix+strlen(prefix);
    if (tree!=NULL) {
        printf("%04d",tree->key);
        if (tree->left!=NULL) if (tree->right==NULL) {
            printf("\304");strcat(prefix," ");
        }
        else {
            printf("\302");strcat(prefix,"\263 ");
        }
        prettyprint(tree->left,prefix);
        *prefixend='\0';
        if (tree->right!=NULL) if (tree->left!=NULL) {
            printf("\n%s",prefix);printf("\300");
        } else printf("\304");
        strcat(prefix," ");
        prettyprint(tree->right,prefix);
    }
}
```

Exercise 8.2

- Viết hàm xóa cây. Yêu cầu xóa tất cả các nút. Cần gọi trước khi kết thúc chương trình

Exercise 8.3

- Tạo BST với 10 nút. Mỗi nút chứa một số ngẫu nhiên
- Yêu cầu người dùng nhập một số và tìm kiếm số đó trong cây
- In ra nội dung của cây tới vị trí tìm kiếm

Exercise 8.4

- Viết các hàm FindMin và FindMax cho thư viện BST
- Tham số: con trỏ root
- Trả về: con trỏ tới nút min/max

Exercise 8.5

- Xây dựng danh bạ điện thoại
- Khai báo cấu trúc có chứa các trường "name", "telephone number", "e-mail address."
- Đọc 10 bản ghi từ tệp vào BST theo thứ tự tăng dần của email
- (1) Tìm một địa chỉ email
- (2) In ra thông tin các bản ghi từ BST theo thứ tự tăng dần của email

Homework 4

- Viết chương trình tra từ điển kỹ thuật Anh-Việt. Tiếng Việt được viết không dấu
- Hướng dẫn: Mỗi nút chứa từ tiếng Anh và từ tiếng Việt tương ứng
- Sử dụng BST để lưu trữ
- Các hàm cơ bản: tìm kiếm từ, thêm từ, xóa từ, và ghi ra tệp
- Nâng cao: Mỗi từ có danh sách các từ đồng nghĩa

Homework 5

- Kiểm tra tốc độ tìm kiếm trên BST.
- Sinh ra 1 triệu số ngẫu nhiên và đưa vào BST
- In ra chiều cao của cây
- Chương trình cho phép:
 - Tạo cây mới (giải phóng bộ nhớ của cây cũ).
 - Tìm kiếm và in ra số phép so sánh

Homework 6

- Tiếp tục bài tập NokiaDB.
- Tìm kiếm model sử dụng BST.
- Các chức năng: Import, Insert, Delete, Update, Search, Print