

C Programming Basic – week 8

Gdb - Make

Tree

Lecturer:

Do Quoc Huy
Dept of Computer Science
Hanoi University of Technology

Các chủ đề của tuần này

- Cách sử dụng chương trình gỡ lỗi (debugger) (gdb)
- Cấu trúc cây dữ liệu
 - Cây nhị phân
 - Cây nhị phân tìm kiếm
- Xử lý đệ qui trên cây

Gỡ lỗi với gdb (1)

- gdb: the Gnu DeBugger
- http://www.cs.caltech.edu/courses/cs11/ material/c/mike/misc/gdb.html
- Mục đích:
 - Là chương trình debug (gỡ lỗi) chương trình trong Linux
 - Debug: tiến hành kiểm tra, theo dõi sự thực thi của chương trình => tìm ra lỗi

gdb for debugging (2)

- Trước khi sử dụng gdb:
 - Dịch mã nguồn C với cờ: -g
 - Tất cả mã nguồn sẽ được đặt vào file nhị phân thực thi được
- Thực thi: gdb myprogram
- Kích hoạt môi trường được thông dịch

gdb for debugging (3)

gdb> run

- Chương trình chạy...
- Nếu chương trình hoạt động tốt, nó sẽ thoát ra bình thường, trả về dấu nhắc
- Nếu như có lỗi, gdb sẽ thông báo và ngừng chương trình

Cách sử dụng GDB

- Tạo điểm dừng (break point): khi đến điểm này, chương trình tạm dừng lại
 - gdb break số_dòng hoặc
 - gdb break tên_hàm
- Để xóa điểm dừng
 - gdb break số_thứ_tự_break_point

Cách sử dụng GDB

- Tại điểm dừng
 - gdb next [số_dòng]
 - nếu không có số_dòng thì lệnh kế tiếp được thực thi
 - ngược lại, chương trình chạy từ lệnh hiện tại tới dòng lệnh [số_dòng]
 - chạy tiếp đến điểm dừng tiếp theo hoặc tới hết chương trình: gdb continue
 - chạy vào trong thân hàm gdb step

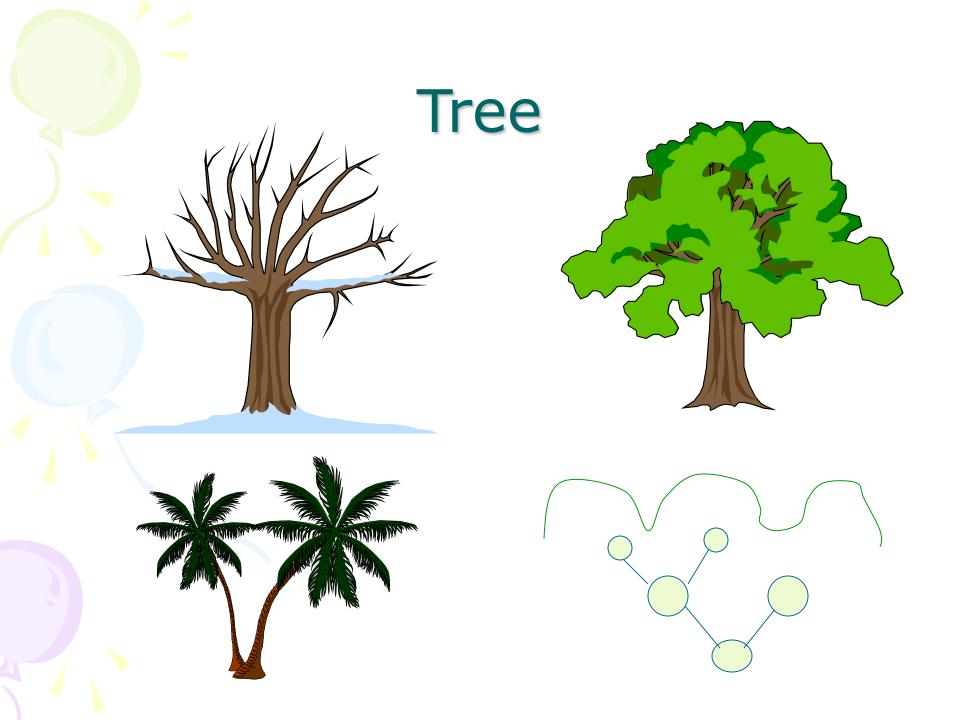
Cách sử dụng GDB

- Chạy chương trình bằng lệnh:gdb run
 - chương trình không có lỗi => thực thi
 bình thường
 - ngược lại => thông báo lỗi. Sử dụng gdb where để xác định vị trí lỗi
 - -Thoát: gdb quit
- Để xem giá trị của một biến
 - gdb display tên_biến (in giá trị biến mỗi lần thực hiện lệnh) hoặc
 - gdb print tên_biến

```
#include<stdio.h>
int giaithua(int n){
  int i, gt=1;
  for(i=1;i<=n;i++)
     gt=gt*i;
  return gt;
void main(){
  int i, gt;
  for(i=1; i<=5; i++){
     gt=giaithua(i);
     printf("%3d\n",gt);
```

gdb - các từ viết tắt

- Các lệnh gơb phổ biến thường có từ viết tắt
- p (tương tự print)
- c (tương tự continue)
- n (tương tự next)
- s (tương tự step)
- Giúp việc tương tác với trình gỡ lỗi hiệu quả hơn



Trees, Binary Trees, and Binary Search Trees

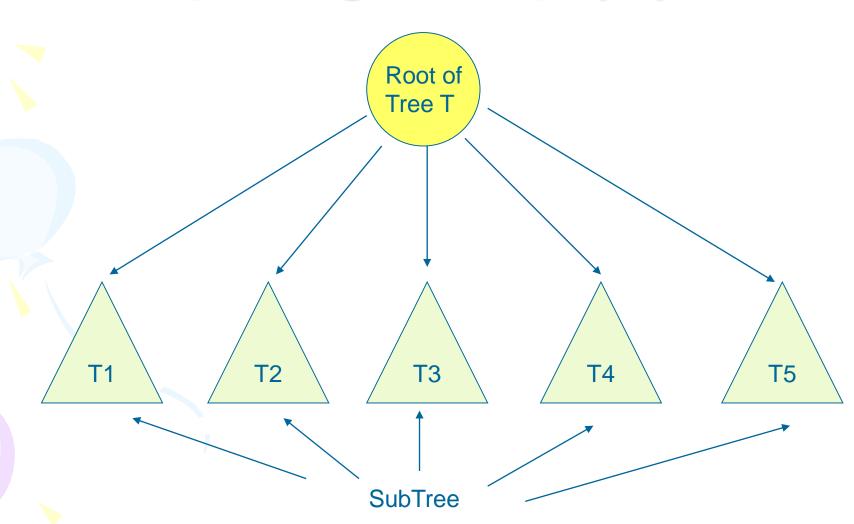
- Linked list: cấu trúc tuyến tính, khó thể hiện được sự thứ bậc (hierarchi)
- Stack, Queue: thể hiện được một phần thứ bậc nhưng chỉ 1 chiều
- Tree: khắc phục những hạn chế trên.
 - bao gồm các nút và cạnh.
 - Ngược với cây tự nhiên: gốc ở trên và các lá ở dưới

Family Tree Root Dusty Honey Bear Brandy Coyote Brunhilde Terry Nugget Gill Primrose Tansey Tweed Zoe Crocus Nous Belle leaf

Định nghĩa cây

- Cây là tập hợp hữu hạn của một hoặc nhiều nút trong đó:
- Có 1 nút đặc biệt gọi là nút gốc: root
- Các nút còn lại được phân chi thành các cây con không giao nhau T1, T2, ... Tn

Định nghĩa đệ quy



Binary Tree

- Binary tree (cây nhị phân): là một cây trong đó mỗi nút không có quá 2 nút con
- => Mỗi nút chỉ có 0, 1, hoặc 2 nút con

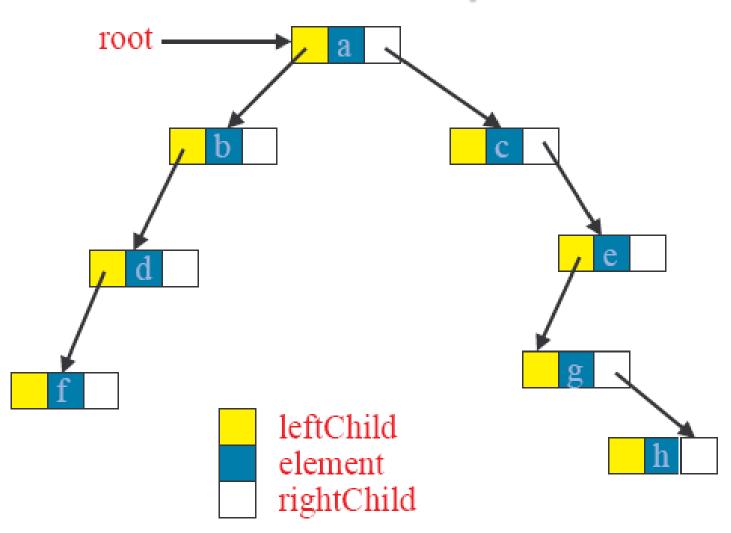
Biểu diễn liên kết

 Mỗi nút gồm có: dữ liệu, liên kết đến các con của nó (tối đa 2 con) => gồm các trường: dữ liệu, con trái và con phải

```
• )
```

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

A linked binary tree



Một số hàm

- makenullTree(treetype *t)
- creatnewNode()
- isEmpty()

Khởi tạo và kiểm tra cây

```
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

```
node type *create node(elmtype NewData)
 N=(node type*)malloc(sizeof(node type));
 if (N != NULL)
     N->left = NULL;
     N->right = NULL;
     N->element = NewData;
  return N;
```

Kiểm tra một nút có phải lá?

```
int IsLeaf(treetype n) {
  if(n!=NULL)
   return(LeftChild(n)==NULL) && (Right Child(n)==NULL);
  else return -1;
}
```

Xử lý đệ quy: tìm số nút trên cây

- Vì cây là một cấu trúc dữ liệu đệ quy (cây gồm các cây con) => có thể áp dụng giải thuật đệ quy
- Số nút = 1 (nút gốc) + Số nút cây con trái + Số nút cây con phải

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

Tạo 1 cây từ 2 cây con

```
treetype createfrom2 (elmtype v,
 treetype 1, treetype r) {
 treetype N;
 N=(node type*) malloc(sizeof(node typ
 e));
 N->element=v;
 N->left=1;
 N->right=r;
  return N;
```

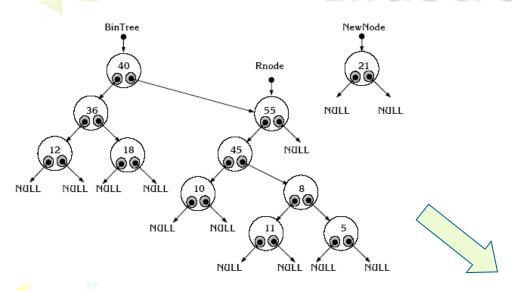
Thêm một nút vào vị trí trái nhất trên cây

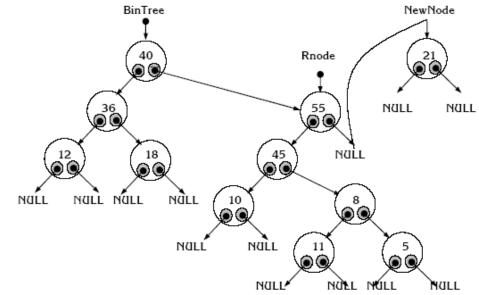
```
treetype Add Left(treetype *Tree, elmtype NewData) {
  node type *NewNode = Create Node(NewData);
  if (NewNode == NULL) return (NewNode);
  if (*Tree == NULL)
      *Tree = NewNode;
  else{
      node type *Lnode = *Tree;
      while (Lnode->left != NULL)
            Lnode = Lnode->left;
      Lnode->left = NewNode;
  return (NewNode);
```

Thêm một nút vào vị trí phải nhất trên cây

```
treetype Add Left(treetype *Tree, elmtype 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 = Lnode->right;
      Rnode->right = NewNode;
  return (NewNode);
```

Illustration



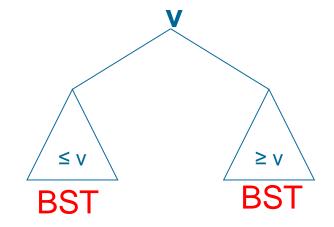


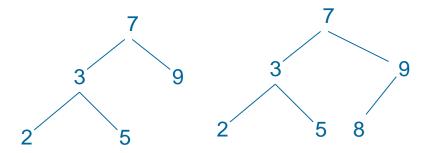
Exercise

- Viết chương trình thực hiện
 - Cài đặt một cấu trúc cây với kiểu dữ liệu elemType là int
 - Nhập từ bàn phím số nguyên n và m.
 Sau đó nhập lần lượt n nút trái nhất và m nút phải nhất trên cây
 - Cho biết số lượng nút
 - Cho biết số lượng nút lá
 - Cho biết độ cao của cây

Binary Search Tree

- Mỗi nút có một khóa (key) duy nhất
- Mọi key ở nút con trải (phải) thì nhỏ hơn (lớn hơn) key ở nút gốc.
- Các cây con trái,
 phải cũng là các cây
 nhị phân tìm kiếm





Cài đặt Binary Search Tree

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
typedef . . . KeyType; // Loại dữ liệu của Key
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);
```

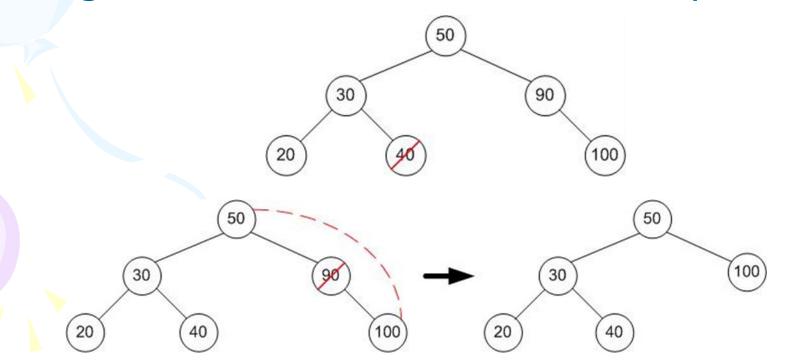
Insert a node from a BST

Lưu ý: Trong BST, không có 2 nút nào có cùng key

```
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);
```

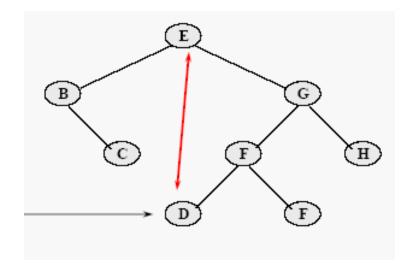
Xóa một nút khỏi BST

- Xóa một nút lá là công việc đơn giản: thiết lập con trỏ tương ứng của nút cha là NULL
- Xóa một nút trong chỉ có duy nhất 1 cây con cũng đơn giản: thiết lập con trỏ tương ứng của nút cha tới con của nút này



Xóa một nút khỏi BST

- Xóa một nút con có 2 cây con: khó khăn hơn
 - Tìm nút trái nhất của cây con phải => đổi chỗ giá trị của nút này với nút cần xóa
 - Xóa nút này (nút trái nhất của cây con phải)



Tìm nút trái nhất của cây con phải

Tìm nút trái nhất của cây con phải và xóa

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

Xóa một nút từ BST

```
void DeleteNode(key X, TreeType *Root) {
  if (*Root!=NULL)
      if (x < (*Root) \rightarrow Key) DeleteNode(x, & (*Root) \rightarrow Key)
  >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);
```

Pretty print a BST

```
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

Viết hàm xóa toàn bộ nút trên cây.
 Hàm này được gọi trước khi kết thúc chương trình

Solution

```
void freetree(TreeType tree)
  if (tree!=NULL)
     freetree(tree->left);
     freetree(tree->right);
     free((void *) tree);
```

Exercise

- Tạo cây nhị phân tìm kiếm có 10 nút.
 Mỗi nút là một số nguyên được khởi tạo ngẫu nhiên
- Nhập từ bàn phím một số nguyên =>
 tìm kiếm số nguyên này
- Gợi ý: tạo số ngẫu nhiên srand(time(NULL));
 rand() % MAX;

Exercise

- Khai báo một cấu trúc cây nhị phân để lưu trữ một danh bạ điện thoại.
- Đọc dữ liệu của 10 danh bạ từ file đầu vào, lưu vào cây nhị phân theo quy tắc sau:
 - Địa chỉ email nhỏ hơn (theo trật tự từ điển) lưu ở bên trái node.
 - Địa chỉ email nhỏ hơn (theo trật tự từ điển) lưu ở bên phải node
- (1)Xác nhận dữ liệu địa chỉ được tổ chức trong cây nhị phân (printing, debugger, .v.v.).
- (2) Tìm một địa chỉ email cụ thể trong cây và xuất nó ra file nếu tìm thấy.
- (3) Xuất dữ liệu trên cây theo chiều tăng lên của địa chỉ.
 (Lưu nó lại cho tuần kế tiếp)