



# 数据结构与算法(五)

张铭 主讲

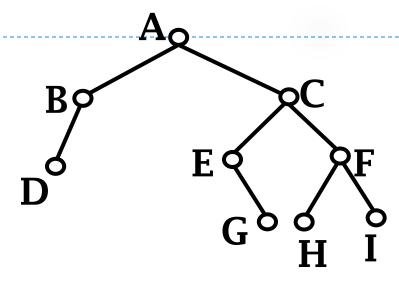
采用教材:张铭,王腾蛟,赵海燕编写 高等教育出版社,2008.6 ("十一五"国家级规划教材)

http://www.jpk.pku.edu.cn/pkujpk/course/sjjg

#### 二叉树

# 第五章 二叉树

- 二叉树的概念
- 二叉树的抽象数据类型
  - 深度优先搜索
  - 宽度优先搜索
- 二叉树的存储结构
- 二叉搜索树
- 堆与优先队列
- Huffman树及其应用





# 抽象数据类型

- ・ 逻辑结构 + 运算:
- 针对整棵树
  - 初始化二叉树
  - 合并两棵二叉树
- 围绕结点
  - 访问某个结点的左子结点、右子结点、父结点
  - 访问结点存储的数据





### 二叉树结点ADT

```
template <class T>
class BinaryTreeNode {
                               // 声明二叉树类为友元类
friend class BinaryTree<T>;
private:
  T info:
                               // 二叉树结点数据域
public:
  BinaryTreeNode();
                               // 缺省构造函数
  BinaryTreeNode(const T& ele); // 给定数据的构造
  BinaryTreeNode(const T& ele, BinaryTreeNode<T> *l,
         BinaryTreeNode<T> *r); // 子树构造结点
```





```
// 返回当前结点数据
T value() const:
BinaryTreeNode<T>* leftchild() const;
                                       // 返回左子树
BinaryTreeNode<T>* rightchild() const;
                                       // 返回右子树
void setLeftchild(BinaryTreeNode<T>*);
                                       // 设置左子树
void setRightchild(BinaryTreeNode<T>*);
                                       // 设置右子树
                                       // 设置数据域
void setValue(const T& val);
                                       // 判断是否为叶结点
bool isLeaf() const:
BinaryTreeNode<T>& operator =
  (const BinaryTreeNode<T>& Node);
                                       // 重载赋值操作符
```

#### 二叉树

### 5.2 二叉树的抽象数据类型



## 二叉树ADT

```
template <class T>
class BinarvTree {
private:
                                         // 二叉树根结点
  BinaryTreeNode<T>* root;
public:
                                         // 构造函数
   BinaryTree() {root = NULL;};
   ~BinaryTree() {DeleteBinaryTree(root);};  // 析构函数
                      // 判定二叉树是否为空树
   bool isEmpty() const;
   BinaryTreeNode<T>* Root() {return root;}; // 返回根结点
```



#### 5.2 二叉树的抽象数据类型



```
BinaryTreeNode<T>* Parent(BinaryTreeNode<T> *current); // 返回父 BinaryTreeNode<T>* LeftSibling(BinaryTreeNode<T> *current); // 左兄 BinaryTreeNode<T> * RightSibling(BinaryTreeNode<T> *current); // 右兄 void CreateTree(const T& info,
```

BinaryTree<T>& leftTree, BinaryTree<T>& rightTree); // 构造新树 void PreOrder(BinaryTreeNode<T> \*root); // 前序遍历二叉树或其子树 void InOrder(BinaryTreeNode<T> \*root); // 中序遍历二叉树或其子树 void PostOrder(BinaryTreeNode<T> \*root); // 后序遍历二叉树或其子树 void LevelOrder(BinaryTreeNode<T> \*root); // 按层次遍历二叉树或其子树 void DeleteBinaryTree(BinaryTreeNode<T> \*root); // 删除二叉树或其子树



# 遍历二叉树

- □ 遍历 (或称**周游**, traversal)
  - 系统地访问数据结构中的结点
  - □ 每个结点都正好被访问到一次
- □ 二叉树的结点的 线性化



# 深度优先遍历二叉树

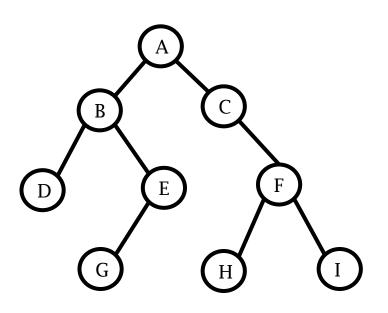
- 三种深度优先遍历的递归定义:
- (1) **前序法 (tLR次序**, **preorder traversal)**。 访问根结点; 按前序遍历左子树; 按前序遍历右子树。
- (2) **中序法 (LtR次序**, **inorder traversal)**。 按中序遍历左子树;访问根结点; 按中序遍历右子树。
- (3) **后序法 (LRt次序**, **postorder traversal)**。 按后序遍历左子树;按后序遍历右子树;访问根结点。

#### 二叉树

### 5.2 二叉树的抽象数据类型



### 深度优先遍历二叉树



前序序列是:ABDEGCFHI

中序序列是:DBGEACHFI

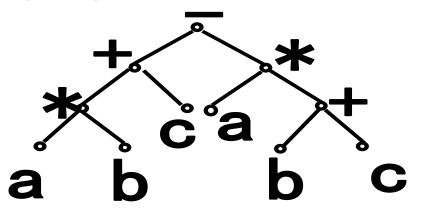
后序序列是:DGEBHIFCA





### 表达式二叉树

- 前序(前缀): + \* a b c \* a + b c
- 中序: a\*b+c-a\*b+c
- · 后序(后缀):ab\*c+abc+\*-







## 深度优先遍历二叉树(递归)

```
template<class T>
void BinaryTree<T>::DepthOrder (BinaryTreeNode<T>* root)
 if(root!=NULL) {
         Visit(root);
                                       // 前序
        lepthOrder(root->leftchild()); // 递归访问左子树
         Visit(root);
                                       // 中序
        DepthOrder(root->rightchild()); // 递归访问右子树
         Visit(root);
                                       // 后序
```





# 思考

- □ 前、中、后序哪几种结合可以恢复二叉树的结构?
  - □ 已知某二叉树的中序序列为 {A, B, C, D, E, F, G},

后序序列为 {B, D, C, A, F, G, E};

则其前序序列为 \_\_\_\_\_。



### DFS遍历二叉树的非递归算法

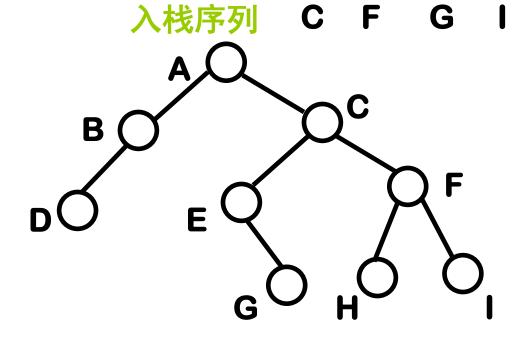
- 递归算法非常简洁——推荐使用
  - 当前的编译系统优化效率很不错了
- 特殊情况用栈模拟递归
  - 理解编译栈的工作原理
  - 理解深度优先遍历的回溯特点
  - 有些应用环境资源限制不适合递归

#### 二叉树

前序序列

### 5.2 二叉树的抽象数据类型





# 非递归前序遍历



栈

访问结点



栈中结点



已访问结点 🔘



二叉树

#### 5.2 二叉树的抽象数据类型



# 非递归前序遍历二叉树

### · 思想:

- 遇到一个结点,就访问该结点,并把此结点的非空右结点推入栈中,然后下降去遍历它的左子树;
- 遍历完左子树后,从栈顶托出一个结点,并按照它的右链接指示的地址再去遍历该结点的右子树结构。

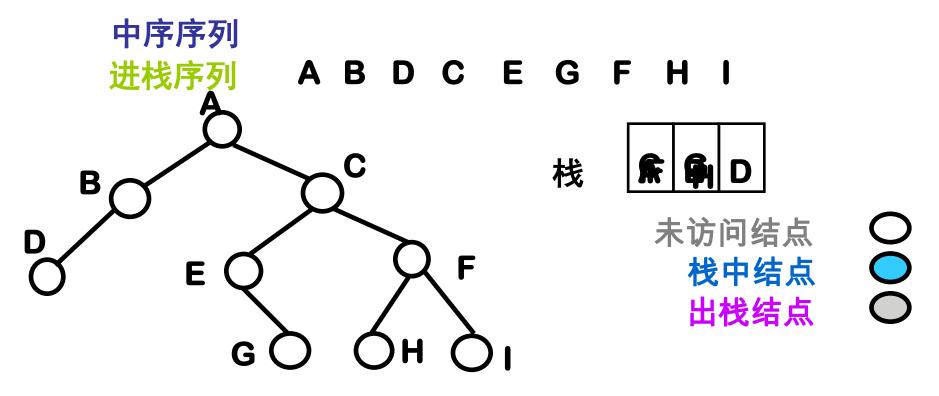
```
template < class T > void
BinaryTree < T > :: PreOrderWithoutRecusion
(BinaryTreeNode < T > * root) {
```



```
// 使用STL中的stack
using std::stack;
stack<BinaryTreeNode<T>* > aStack:
BinaryTreeNode<T>* pointer=root;
                // 栈底监视哨
aStack.push(NULL);
              // 或者!aStack.empty()
while(pointer) {
  Visit(pointer->value()); // 访问当前结点
  if (pointer->rightchild()!= NULL) // 右孩子入栈
     aStack.push(pointer->rightchild());
  if (pointer->leftchild() != NULL)
     pointer = pointer->leftchild(); //左路下降
              // 左子树访问完毕,转向访问右子树
  else {
     pointer = aStack.top();
     aStack.pop(); // 栈顶元素退栈 }
```

二叉树









# 非递归中序遍历二叉树

- 遇到一个结点
  - 把它推入栈中
  - 遍历其左子树
- 遍历完左子树
  - 从栈顶托出该结点并访问之
  - 按照其右链地址遍历该结点的右子树





```
template<class T> void
BinaryTree<T>::InOrderWithoutRecusion(BinaryTreeNode<T>*
root) {
                                // 使用STL中的stack
  using std::stack;
  stack<BinaryTreeNode<T>* > aStack;
  BinaryTreeNode<T>* pointer = root;
  while (!aStack.empty() || pointer) {
     if (pointer ) {
      // Visit(pointer->value()); // 前序访问点
      aStack.push(pointer);
                           // 当前结点地址入栈
      // 当前链接结构指向左孩子
      pointer = pointer->leftchild();
```



```
} //end if
           //左子树访问完毕,转向访问右子树
 else {
   pointer = aStack.top();
                              //栈顶元素退栈
   aStack.pop();
                              //访问当前结点
   Visit(pointer->value());
   //当前链接结构指向右孩子
   pointer=pointer->rightchild();
 } //end else
} //end while
```



# 非递归后序遍历二叉树

- · 左子树返回 vs 右子树返回?
- 给栈中元素加上一个特征位
  - Left 表示已进入该结点的左子树 , 将从左边回来
  - Right 表示已进入该结点的右子树 , 将从右边回来

二叉树

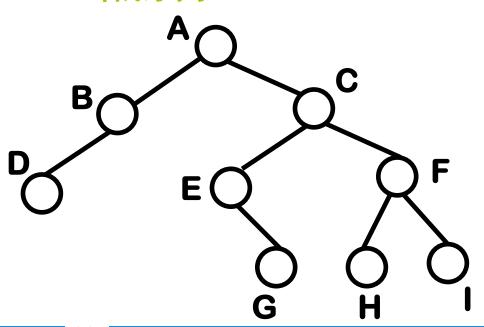
#### 5.2 二叉树的抽象数据类型



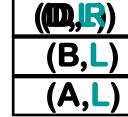


D

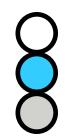
# 非递归后序遍历二叉树



栈



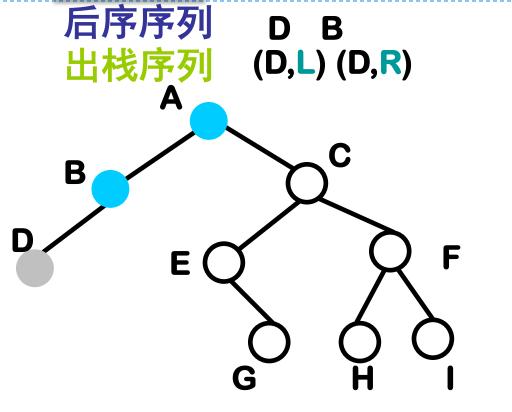
未访问结点 栈中结点 出栈结点



#### 二叉树

#### 5.2 二叉树的抽象数据类型





(B,R) (A,R)

栈

未访问结点 栈中结点 出栈结点

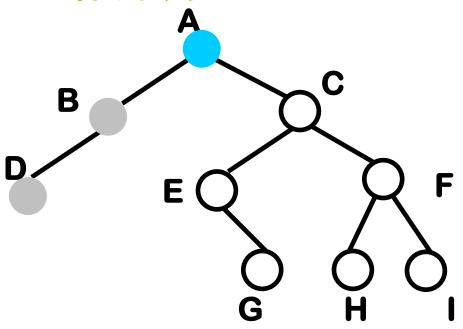


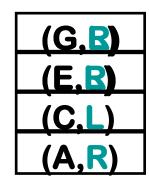
#### 二叉树

#### 5.2 二叉树的抽象数据类型



D B G (D,L)(D,R) (B,L) (B,R) (A,L)





栈

未访问结点 栈中结点 出栈结点

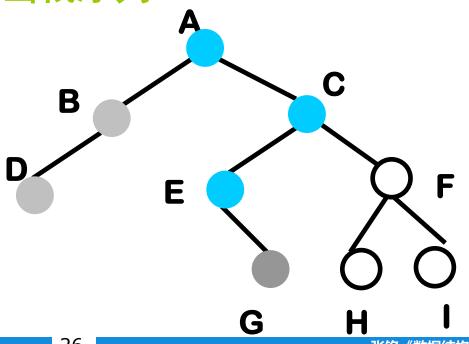


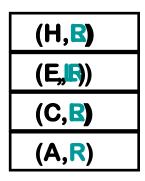
#### 二叉树

#### 5.2 二叉树的抽象数据类型



后序序列 BGEH (D,L) (D,R) (B,L) (B,R) (A,L) (E,L) (G,L) (G,R)

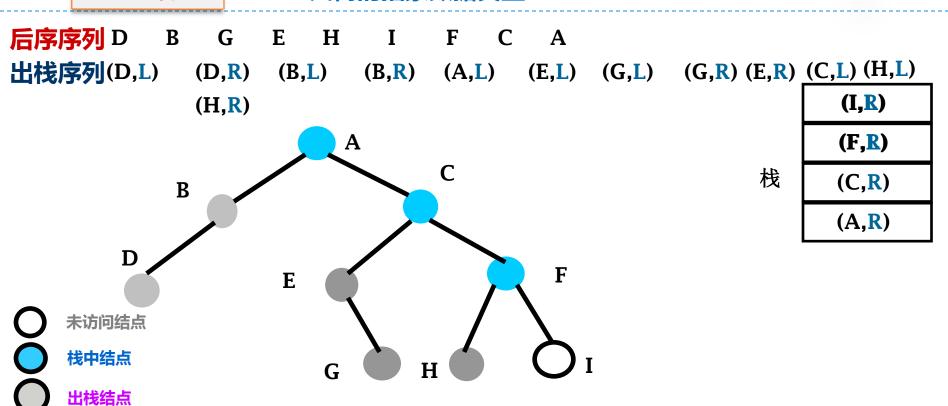




未访问结点 栈中结点 出栈结点

栈

#### 二叉树



二叉树

#### 5.2 二叉树的抽象数据类型



## 非递归后序遍历二叉树算法

```
enum Tags{Left,Right};
                                 // 定义枚举类型标志位
template <class T>
class StackElement {
                                // 栈元素的定义
public:
  BinaryTreeNode<T>* pointer; // 指向二叉树结点的指针
                                // 标志位
  Tags tag;
template<class T>
void BinaryTree<T>::PostOrderWithoutRecursion(BinaryTreeNode<T>* root) {
  using std::stack;
                               // 使用STL的栈
  StackElement<T> element:
  stack<StackElement<T > > aStack;
  BinaryTreeNode<T>* pointer:
  pointer = root;
```

二叉树





```
while (!aStack.empty() || pointer) {
  while (pointer != NULL) {
                                    // 沿非空指针压栈 , 并左路下降
    element.pointer = pointer; element.tag = Left;
    aStack.push(element);
                                   // 把标志位为Left的结点压入栈
    pointer = pointer->leftchild();
  element = aStack.top(); aStack.pop(); // 获得栈顶元素 , 并退栈
  pointer = element.pointer;
  if (element.tag == Left) { // 如果从左子树回来
    element.tag = Right; aStack.push(element); // 置标志位为Right
    pointer = pointer->rightchild();
  else {
                                    // 如果从右子树回来
                                    // 访问当前结点
    Visit(pointer->value());
    pointer = NULL;
                                   // 置point指针为空,以继续弹栈
```





# 二叉树遍历算法的时间代价分析

- □ 在各种遍历中,每个结点都被访问且 只被访问一次,时间代价为O(n)
- □ 非递归保存入出栈(或队列)时间
  - □ 前序、中序,某些结点入/出栈一次, 不超过O(n)
  - □ 后序,每个结点分别从左、右边各入/出 一次,O(n)





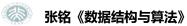
# 二叉树遍历算法的空间代价分析

- □ 深搜: 栈的深度与树的高度有关
  - □ 最好 O(log n)
  - □ 最坏 O(n)



### 思考

- 非递归遍历的意义?
  - 后序遍历时, 栈中结点有何规律?
  - 栈中存放了什么?
- 前序、中序、后序框架的算法通用性?
  - 例如后序框架是否支持前序、中序访问?
  - 若支持,怎么改动?





# 数据结构与算法

#### 谢谢聆听

国家精品课"数据结构与算法" http://www.jpk.pku.edu.cn/pkujpk/course/sjjg/

张铭,王腾蛟,赵海燕 高等教育出版社,2008.6。"十一五"国家级规划教材