



### 数据结构与算法(六)

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)

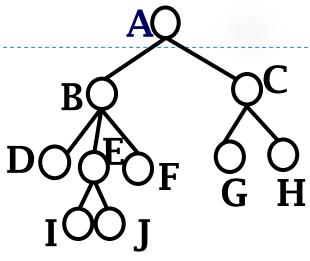
http://www.jpk.pku.edu.cn/pkujpk/course/sjjg





### 第6章 树

- 树的定义和基本术语
- 树的链式存储结构
  - "子结点表"表示方法
  - 静态"左孩子/右兄弟"表示法
  - 一 动态表示法
  - 动态"左孩子/右兄弟"表示法
  - 父指针表示法及其在并查集中的应用
- 树的顺序存储结构
- K叉树

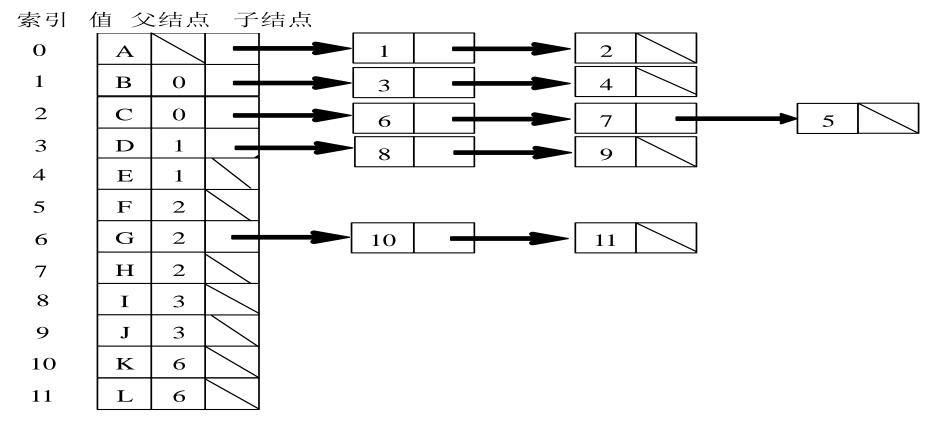






### "子结点表"表示方法

list of children,就是图的邻接表。

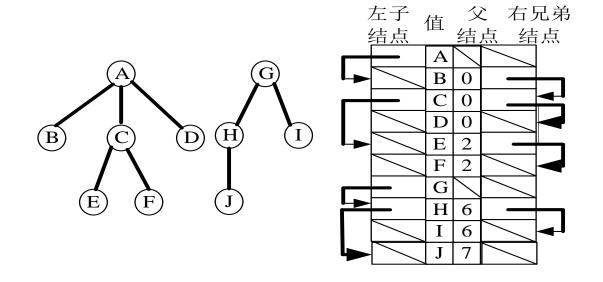






# 静态"左孩子/右兄弟"表示法

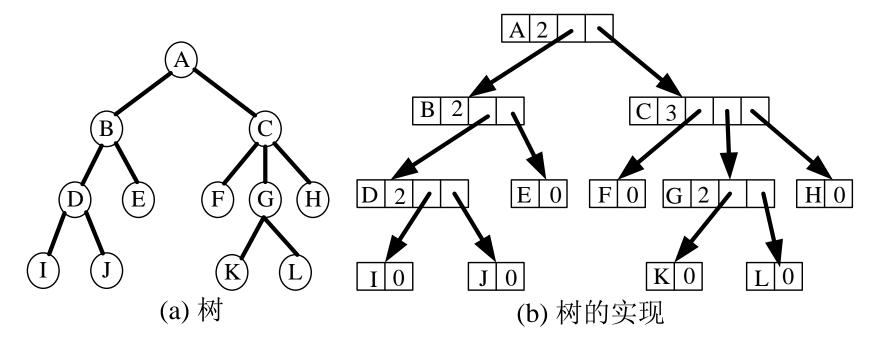
• 在数组中存储的"子结点表"





### 动态表示法

- 每个结点分配可变的存储空间
  - 子结点数目发生变化,需要重新分配存储空间

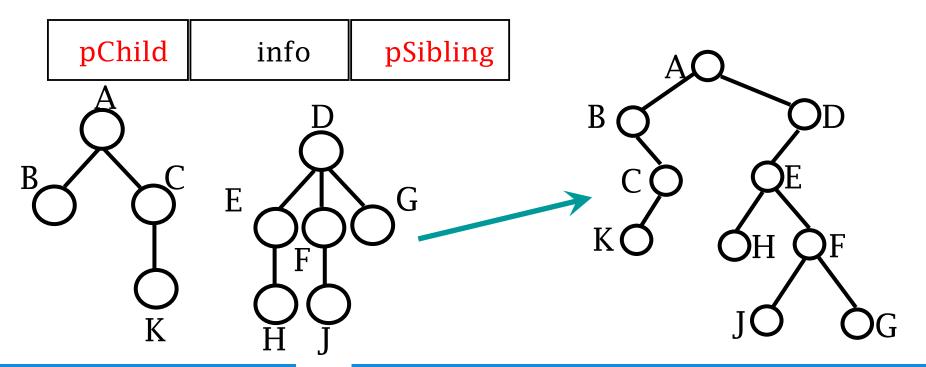






### 动态"左子/右兄"二叉链表示法

- 左孩子在树中是结点的最左子结点,右子结点是结点原来的右侧兄弟结点
- 根的右链就是森林中每棵树的根结点







## 动态二叉链表树的关键实现细节

```
// 在TreeNode的抽象类中增加以下私有数据成员 private:
T m_Value; // 树结点的值 // 第一个左孩子指针 TreeNode<T> *pChild; // 右兄弟指针
```





## 寻找当前结点的父结点

```
template<class T>
TreeNode<T>* Tree<T>::Parent(TreeNode<T> *current) {
using std::queue;
                                                   // 使用STL队列
  queue<TreeNode<T>*> aQueue;
TreeNode<T> *pointer = root;
                                                   // 记录父结点
TreeNode<T> *father = upperlevelpointer = NULL;
if (current != NULL && pointer != current) {
                                                   // 森林中所有根结点进队列
while (pointer != NULL) {
                                                   // 森林中所有第一层根的父为空
    if (current == pointer)
break;
   aQueue.push(pointer);
                                                   // 当前结点进队列
                                                   // 指针指向右
pointer=pointer-> RightSibling();
```

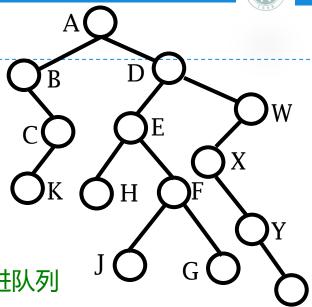


# 寻找当前结点的父结点

```
while (!aQueue.empty()) {
     pointer = aQueue.front();
     aQueue.pop();
    upperlevelpointer = pointer;
     pointer = pointer-> LeftMostChild();
     while (pointer) {
        if (current == pointer) {
          father = upperlevelpointer;
          break:}
       else {
         aQueue.push(pointer);
         pointer = pointer->RightSibling();}
aQueue. clear();
return father; }
```

```
// 取队列首结点指针
// 当前元素出队列
// 指向上一层的结点
// 指向最左孩子
// 当前结点的子结点进队列
```

// 返回父



// 清空队列, 也可以不写(局部变量)





### 删除以root为代表的森林的所有结点

```
template <class T>
void Tree<T>::DestroyNodes(TreeNode<T>* root) {
    if (root) {
        DestroyNodes(root->LeftMostChild());//递归删除第一子树
        DestroyNodes(root->RightSibling()); //递归删除其他子树
        delete root; //删除根结点
    }
}
```





### 删除以subroot为根的子树

```
template<class T>
void Tree<T>::DeleteSubTree(TreeNode<T> *subroot) {
   if (subroot == NULL) return; // 若待删除的子树为空则返回
   TreeNode<T> *pointer = Parent (subroot); // 找subroot的父结点
   if (pointer == NULL) {// subroot没有父,则是某个树根
     pointer = root;
     while (pointer->RightSibling() != subroot)// 顺右链找左邻树根
       pointer = pointer->RightSibling();
     pointer->setSibling(subroot->RightSibling()); // 前后挂接, 脱链
   else if (pointer->LeftMostChild() == subroot) // subroot为最左子
     pointer->setChild(subroot->RightSibling()); // 挂新的最左
   else {// subroot有左兄弟的情况
     pointer = pointer->LeftMostChild(); // 下降到最左兄弟
     while (pointer->RightSibling() != subroot)// 顺右链找左邻兄弟
       pointer = pointer->RightSibling();
     pointer->setSibling(subroot->RightSibling()); // 前后挂接, 脱链
   subroot->setSibling(NULL);// 非常重要, 丢了会出错
   DestroyNodes(subroot); // 删除以subroot代表的子森林的所有结点
```

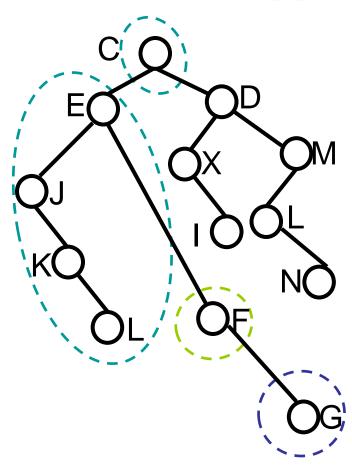
张铭《数据结构与算法





### 思考:下面的算法是否能遍历森林?

```
template <class T>
void Traverse(TreeNode <T> * rt) {
   if (rt==NULL) return;
   Visit(rt);
   TreeNode * temp = rt-> LeftMostChild();
   while (temp != NULL) {
        Traverse(temp);
        temp = temp->RightSibling();
   }
}
```

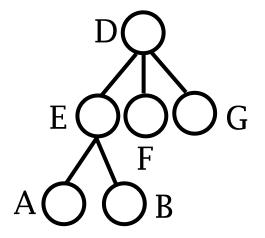


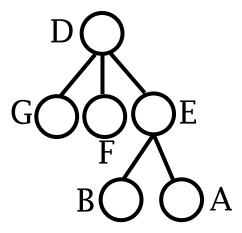




# 思考:灵活应用遍历框架

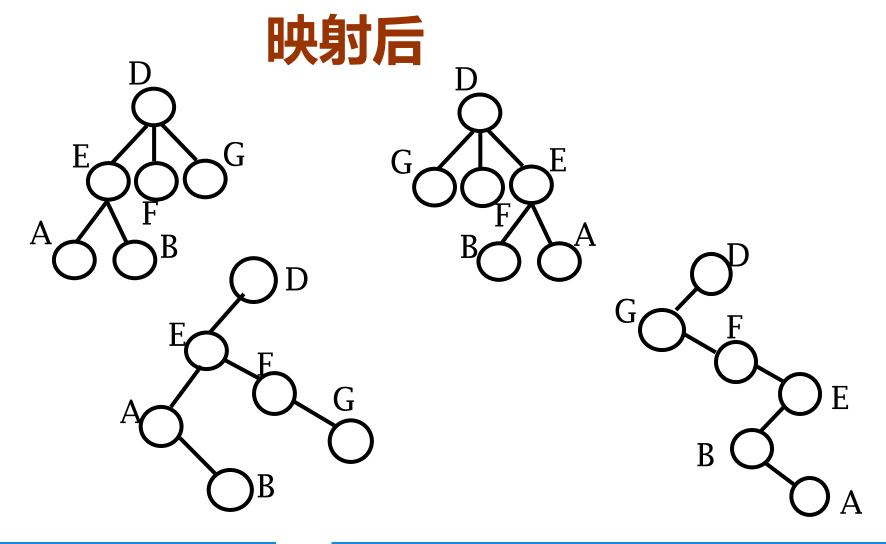
例:森林镜面映射















### 思考:删除以subroot为根的子树

请注意待删除的子树是否为空、subroot有无父指针等情况的判断。

考虑删除以后各项相关链接的修改顺序。





### 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