

三、树Tree（上）

1.插入、删除、查找

1.1.查找Searching：给定关键字K，从集合R中找出与K相同的记录

静态查找：没有插入和删除操作

动态查找：可能发生插入和删除

1.2.二分查找Binary Search：

数据有序，且联系存放（数组），链表不行

left; right; mid

1.3.判定树：

每个结点需要查找的次数刚好为该节点所在的层数

查找次数不会超过判定树的深度

n个结点判定树的深度为 $\lceil \log n \rceil + 1$

平均查找长度ASL:average searching length

2.定义：

根Root: r

子树SubTree: 互不相交（若相交则为非树）

除了根节点，每个结点仅有一个父节点

一棵N个结点的树有N-1条边（root没有连向根结点的边）

树是保证结点联通的边最少的连接方式

3.基本术语

结点的度Degree: 结点子树个数（等于子节点个数）

树的度: 树所有节点中最大的度树

叶节点: 度为0的结点

父节点Parent: 有子树的节点

子节点: Child

兄弟结点: Sibling有相同父节点

路径和路径长度: 路径所包含边的个数

祖先结点Ancestor: 从root到某结点路径上的所有结点

子孙结点Descendant

结点的层次Level: root在第一层

树的深度Depth: 树所有节点中最大层次

4.树的表示：儿子-兄弟表示法

Element

FirstChild NextSibling

5.二叉树：度为2的树（上图儿子兄弟表示法旋转45度）

Element

Left Right

5.1.二叉树T: root+TL左子树+TR右子树

斜二叉树Skewed Binary Tree: 只有左/右子树

完美二叉树Perfect BT/满二叉树Full BT: 每个结点左右都有

完全二叉树Complete BT: 从上至下从左至右编号，与完美二叉树编号相同（允许满二叉树最后一行右边有缺）

5.2.重要性质

第*i*层最多有 $2^{(i-1)}$ 个节点

深度为*k*的二叉树最大结点总数为 $2^k - 1, k \geq 1$

叶节点个数等于度为2的结点个数加一: $n_0 = n_2 + 1$

5.3.重要操作:

遍历Traversal:

先序遍历PreOrderT: 根左右: 第一次碰到就pop

中序遍历InOrderT: 左根右: 第二次碰到pop

后序PostOrderT: 左右根: 第三次碰到pop

层次遍历LevelOrderT: 从上到下从左到右

5.4.存储结构:

5.4.1.顺序存储结构: 用数组存储

a.完全二叉树: 从上至下从左至右顺序存储

非根节点父节点序号是 $[i/2]$ 向下取整

结点左孩子序号: $2i$

结点右孩子序号: $2i+1$

大于*n*则没有左/右孩子

b.一般二叉树:

补齐成对应的完全二叉树再存

会造成空间浪费

5.4.2.链表存储结构:

data+左指针+右指针

5.5.遍历:

a.递归实现

先序中序后序遍历经过结点路线一样, 但访问结点时机不同

b.非递归算法 (e.g.中序遍历): 使用堆栈

有元素put, 无元素pop

【图】

c.核心问题: 二维结构的线性化

d.层序遍历 (使用队列): 根节点出队, 其左右儿子入队

e.两种遍历序列可以唯一确定二叉树 (必须包含中序) (先确定根结点)