3.2 二叉树及存储结构



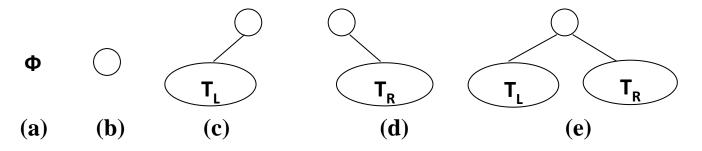
二叉树的定义

二叉树T: 一个有穷的结点集合。

这个集合可以为空

若不为空,则它是由根结点和称为其左子树T_L和右子树T_R的两个不相交的二叉树组成。

□ 二叉树具体五种基本形态



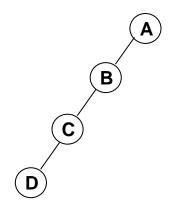
□ 二叉树的子树有左右顺序之分



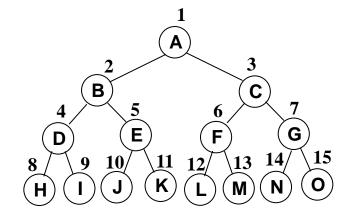


❖ 特殊二叉树

□ 斜二叉树(Skewed Binary Tree)



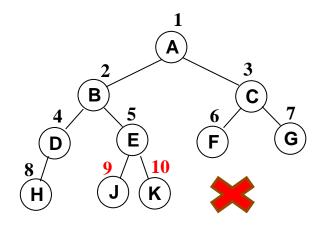
□ 完美二叉树(Perfect Binary Tree) 满二叉树(Full Binary Tree)



□ 完全二叉树

(Complete Binary Tree) 有n个结点的二叉树,对树中结点按 从上至下、从左到右顺序进行编号, 编号为i(1≤i≤n)结点与满二叉树 中编号为i结点在二叉树中位置相同

也就是满二叉树最后一层从右往左减去部分叶子节点



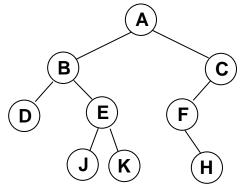


二叉树几个重要性质

- □ 一个二叉树第 i 层的最大结点数为: 2^{i-1} , $i \ge 1$ 。
- □ 深度为k的二叉树有最大结点总数为: 2^{k-1} , $k \ge 1$ 。

$$1+2^1+2^2+2^3+....+2^{(k-1)}=2^k-1$$

□ 对任何非空二叉树 T,若 n_0 表示叶结点的个数、 n_2 是 度为2的非叶结点个数,那么两者满足关系 n_0 = n_2 +1。



总的节点数:n0+n1+n2 总的边数:n0+n1+n2-1=0* n0+1*n1+2*n2

不同节点对边的贡献度

$$n_0 = 4, n_1 = 2$$

$$n_2 = 3;$$

$$\bullet$$
 $n_0 = n_2 + 1$



二叉树的抽象数据类型定义

类型名称:二叉树

数据对象集:一个有穷的结点集合。

若不为空,则由根结点和其左、右二叉子树组成。

操作集: BT∈ BinTree, Item ∈ ElementType, 重要操作有:

- 1、Boolean IsEmpty(BinTree BT): 判别BT是否为空;
- 2、void Traversal(BinTree BT): 遍历,按某顺序访问每个结点;
- 3、BinTree CreatBinTree(): 创建一个二叉树。

常用的遍历方法有:

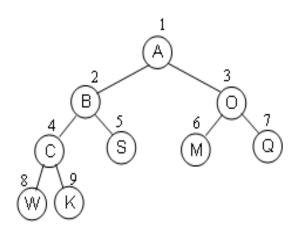
- ◆ void PreOrderTraversal(BinTree BT): 先序----根、左子树、右子树;
- ◆ void InOrderTraversal(BinTree BT): 中序---左子树、根、右子树;
- ◆ void PostOrderTraversal(BinTree BT): 后序---左子树、右子树、根
- ◆ void LevelOrderTraversal(BinTree BT): 层次遍历,从上到下、从左到右



二叉树的存储结构

1. 顺序存储结构

<u>完全二叉树</u>:按从上至下、从左到右顺序存储 n个结点的完全二叉树的结点父子关系:



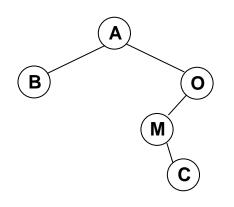
- □ 非根结点(序号 i > 1)的父结点的序号是 [i / 2];

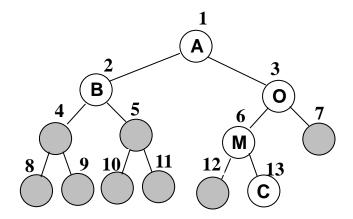
 地板除(向下取整)
- □ 结点(序号为 i) 的左孩子结点的序号是 2i, (若2 i <= n, 否则没有左孩子);
- □ 结点(序号为 i) 的右孩子结点的序号是 2i+1, (若2 i +1<= n, 否则没有右孩子);

结点	Α	В	0	С	S	M	Q	W	K
序号	1	2	3	4	5	6	7	8	9



□ 一般二叉树也可以采用这种结构,但会造成空间浪费......





(a)一般二叉树

(b) 对应的完全二叉树 用空的元素补齐

结点	Α	В	0	\wedge	\wedge	М	\wedge	\wedge			\wedge	\wedge	С
序号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13

造成空间浪费!



2. 链表存储

typedef struct TreeNode *BinTree;
typedef BinTree Position;
struct TreeNode{
 ElementType Data;
 BinTree Left;
 BinTree Right;
}

