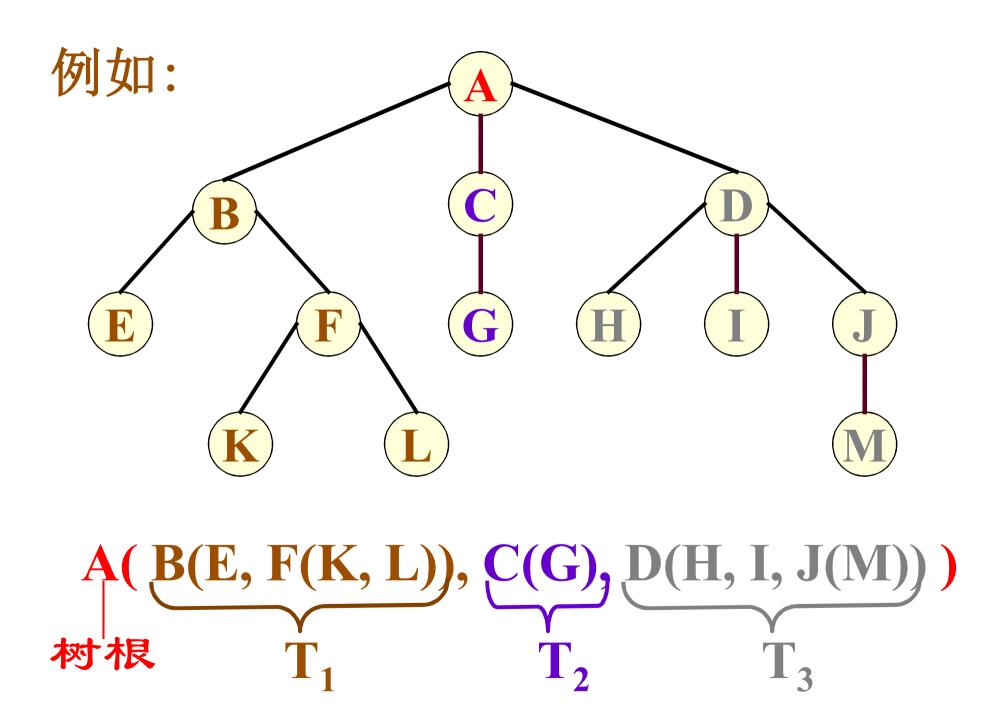


层次(树型)结构,一对多

- 一个数据元素若有直接前驱,只能有一个直接前驱
- 一个数据元素若有直接后继,可以有多个直接后继

- 树: 具有相同特性的n个结点(数据元素)的有限集合。
- ▶ 若n=0,则称为空树。否则:
- > 存在唯一的称为根的结点root;
- 》当n>1时,其余结点可分为m(m>0)个**五不相女**的有限集 T_1, T_2, \cdots, T_m ,其中每一棵子集本身又是一棵符合本定义 的树,称为根root的子树。
- » m裸子树的根结点为根root的直接后继



线性结构

第一个数据元素 (无前驱) 最后一个数据元素

 \approx (无后继)

其它数据元素 (一个前驱、 一个后继)

树型结构

根结点 (无前驱)

多个叶子结点 (无后继)

其它数据元素 (一个前驱、 多个后继)

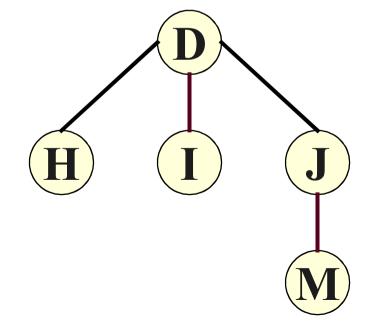
■ 结点:数据元素+若干指向子树的分支

■ 结点的度: 分支的个数, 子树的个数

■ 树的度: 树中所有结点的度的最大值

■ 叶子结点: 度为零的结点

■ 分支结点: 度大于零的结点

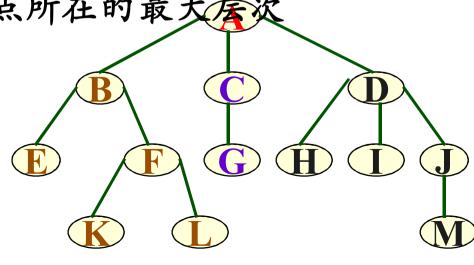




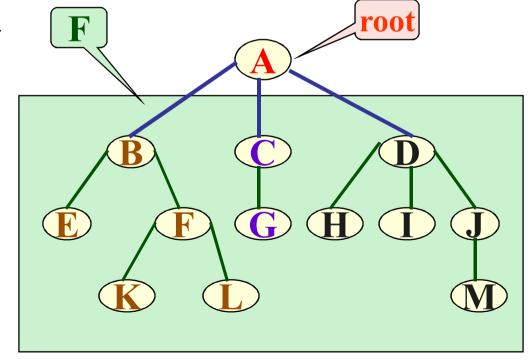
- **结点路径:由从根到该结点所经分支和结点构成
- 孩子结点、双亲结点、兄弟结点、堂兄弟、祖先 结点、子孙结点
- 结点的层次:假设根结点的层次为1,第k层的结点的子树根结点的层次为k+1

■ 树的深度: 树中叶子结点所在的最大层次





- 森林: 是m (m≥0) 裸互不相交的树的集合
- 任何一棵非空树是一个二元组 Tree = (root, F)
- > 其中: root 被称为根结点
- F被称为子树森林





6.2 二叉树





6.2.1 二叉树的定义

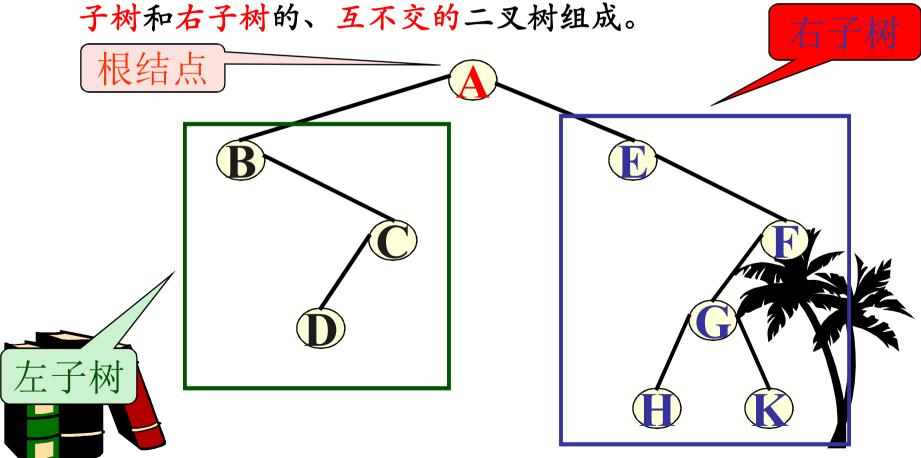
一二叉树或为空树,或是由一个根结点加上两棵分别称为左 子树和右子树的、互不交的二叉树组成。

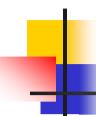




6.2.1 二叉树的定义

一二叉树或为空树,或是由一个根结点加上两棵分别称为左 子树和右子树的、互不交的二叉树组成。





6.2.1 二叉树的定义

左右子树 均不为空 树

- 二叉树的几种基本形态?

空树

只含根结点

Q

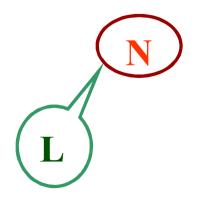
G

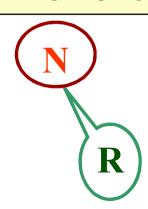
三叉树的五种基本形态:

右子树为空树

左子树为空树









R

6.2.2二叉树的性质

- 性质1: 二叉树的第 i 层上至多有2i-1 个结点(i≥1)。
- 性质2: 深度为k的二叉树上至多含2^k-1个结点(k≥1)
- 性质3: 对任何一棵二叉树,若它含有 n_0 个叶子结点、 n_2 个度为2的结点,则必存在关系式 n_0 = n_2+1 。



• 性质3证明:

▶ 设n₀,n₁,n₂分别代表叶子结点数、度为1的结点数和 度为2的结点数; n代表结点总数; B代表分支数

$$> n = n_0 + n_1 + n_2 - \dots$$
 (1)

$$> n-1=B$$
 ---- (2)

$$> n_1 + 2n_2 = B - (3)$$

$$>$$
 由(1),(2)得: B= $n_0+n_1+n_2-1$ -----(4)

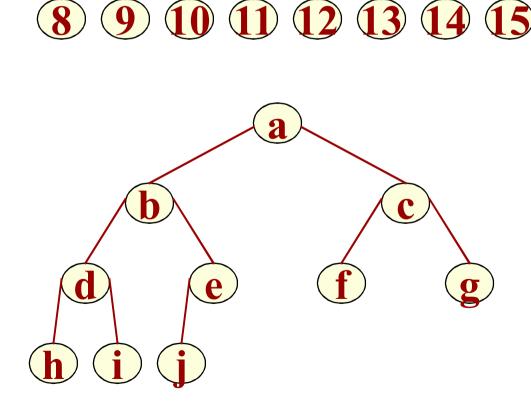
$$>$$
 由(3),(4)得: $n_1+2n_2=n_0+n_1+n_2-1$

$$\mathbf{n}_2 = \mathbf{n}_0 - 1$$

两类特殊的二叉树:

满二叉树:指的是深度 为k且含有2k-1个结点的 二叉树。

完全二叉树:树中所含的n个结点和满二叉树中编号为1至n的结点一一对应。



- 性质 4: 具有 n 个结点的完全二叉树的深度为 $\log_2 n$ +1。
 - 性质 5: 若对含n个结点的完全二叉树从上到下且从左至右进行1至n的编号,则对完全二叉树中任意一个编号为i的结点:
 - (1) 若 i=1,则该结点是二叉树的根,无双亲,否则,编号为 [i/2] 的结点为其双亲结点;
 - (2) 若 2i>n,则该结点无左孩子,否则,编号为 2i 的结点为其左孩子结点;
 - (3) 若 2i+1>n,则该结点无右孩子结点,否则,编号为2i+1 的结点为其右孩子结点。