



# 数据结构与算法（六）

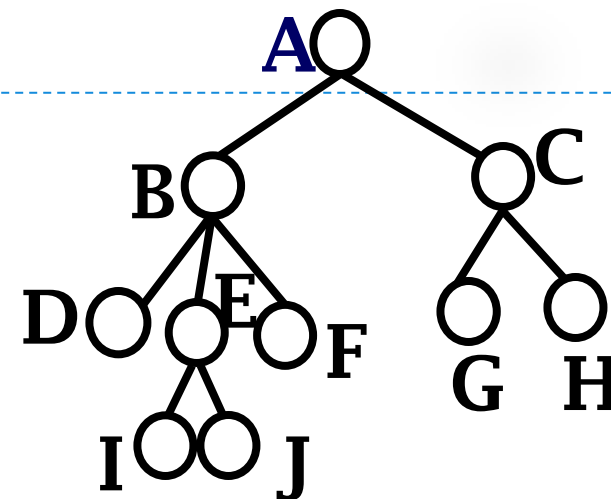
张铭 主讲

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.jpku.pku.edu.cn/pkujpku/course/sjjg>

## 第6章 树

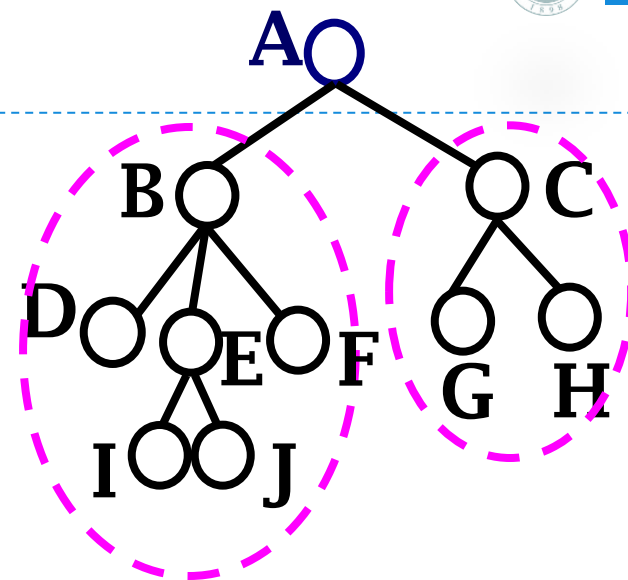
- 树的定义和基本术语
  - 树和森林
  - 森林与二叉树的等价转换
  - 树的抽象数据类型
  - 树的遍历
- 树的链式存储结构
- 树的顺序存储结构
- K叉树



## 6.1 树的定义和基本术语

## 树和森林

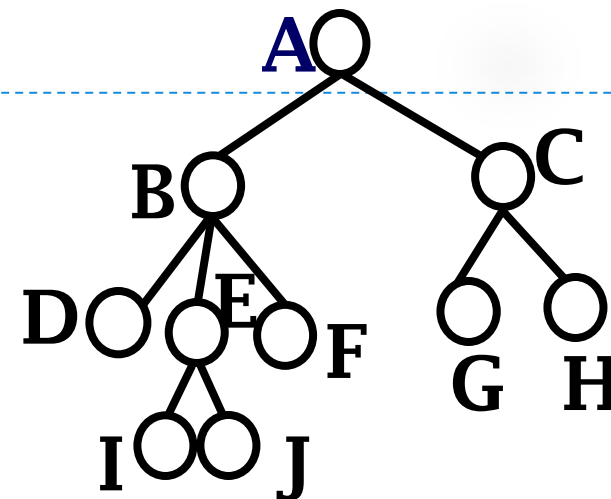
- 树 (tree) 是包括  $n$  个结点的有限集合  $T$  ( $n \geq 1$ ) :
  - 有且仅有一个特定的结点, 称为 **根 (root)**
  - 除根以外的其他结点被分成  $m$  个 ( $m \geq 0$ ) 不相交的有限集合  $T_1, T_2, \dots, T_m$ , 而每一个集合又都是树, 称为  $T$  的 **子树 (subtree)**
  - 有向有序树: 子树的相对次序是重要的
- **度为 2 的有序树并不是二叉树**
  - 第一子结点被删除后  
第二子结点自然顶替成为第一



## 6.1 树的定义和基本术语

## 树的逻辑结构

- 包含 $n$ 个结点的**有穷集合**  $K$  ( $n > 0$ )，且在  $K$  上定义了一个关系  $r$ ，关系  $r$  满足以下条件：
  - 有且仅有一个**结点  $k_0 \in K$ ，它对于关系  $r$  来说没有前驱。结点  $k_0$  称作树的 **根**
  - 除结点  $k_0$  外， $K$  中的每个结点对于关系  $r$  来说都**有且仅有一个**前驱
- 例如，
  - 结点集合  $K = \{ A, B, C, D, E, F, G, H, I, J \}$
  - $K$  上的关系  $r = \{ \langle A, B \rangle, \langle A, C \rangle, \langle B, D \rangle, \langle B, E \rangle, \langle B, F \rangle, \langle C, G \rangle, \langle C, H \rangle, \langle E, I \rangle, \langle E, J \rangle \}$



## 6.1 树的定义和基本术语

## 树的相关术语

## · 结点

## - 子结点、父结点、最左子结点

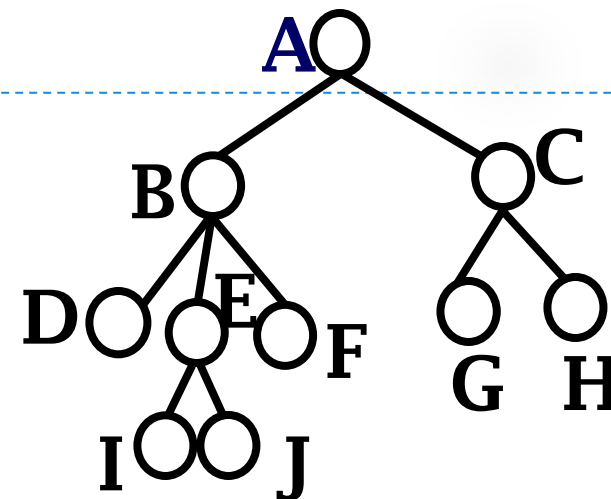
- 若  $\langle k, k' \rangle \in r$ , 则称  $k$  是  $k'$  的父结点 (或称“父母”)  
，而  $k'$  则是  $k$  的子结点 (或“儿子”、“子女”)

## - 兄弟结点前兄弟、后兄弟

- 若有序对  $\langle k, k' \rangle$  及  $\langle k, k'' \rangle \in r$ , 则称  $k'$  和  $k''$  互为兄弟

## - 分支结点、叶结点

- 没有子树的结点称作叶结点 (或树叶、终端结点)
- 非终端结点称为分支结点



## 6.1 树的定义和基本术语

## 树的相关术语

## · 边

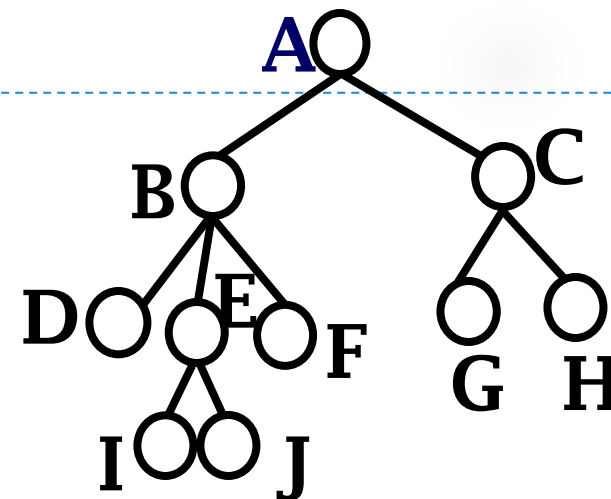
- 两个结点的有序对，称作 边

## · 路径、路径长度

- 除结点 $k_0$ 外的任何结点  $k \in K$ ，都存在一个结点序列  $k_0, k_1, \dots, k_s$ ，使得  $k_0$  就是树根，且  $k_s = k$ ，其中有序对  $\langle k_{i-1}, k_i \rangle \in r$  ( $1 \leq i \leq s$ )。该序列称为从根到结点  $k$  的一条路径，其路径长度为  $s$  (包含的边数)

## · 祖先、后代

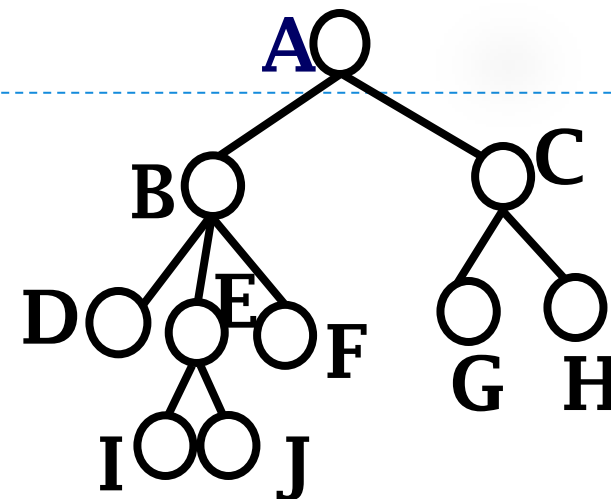
- 若有一条由  $k$  到达  $k_s$  的路径，则称  $k$  是  $k_s$  的祖先， $k_s$  是  $k$  的子孙



## 6.1 树的定义和基本术语

## 树的相关术语

- **度数**：一个结点的子树的个数
- **层数**：根为第 0 层
  - 其他结点的层数等于其父结点的层数加 1
- **深度**：层数最大的叶结点的层数
- **高度**：层数最大的叶结点的层数加 1





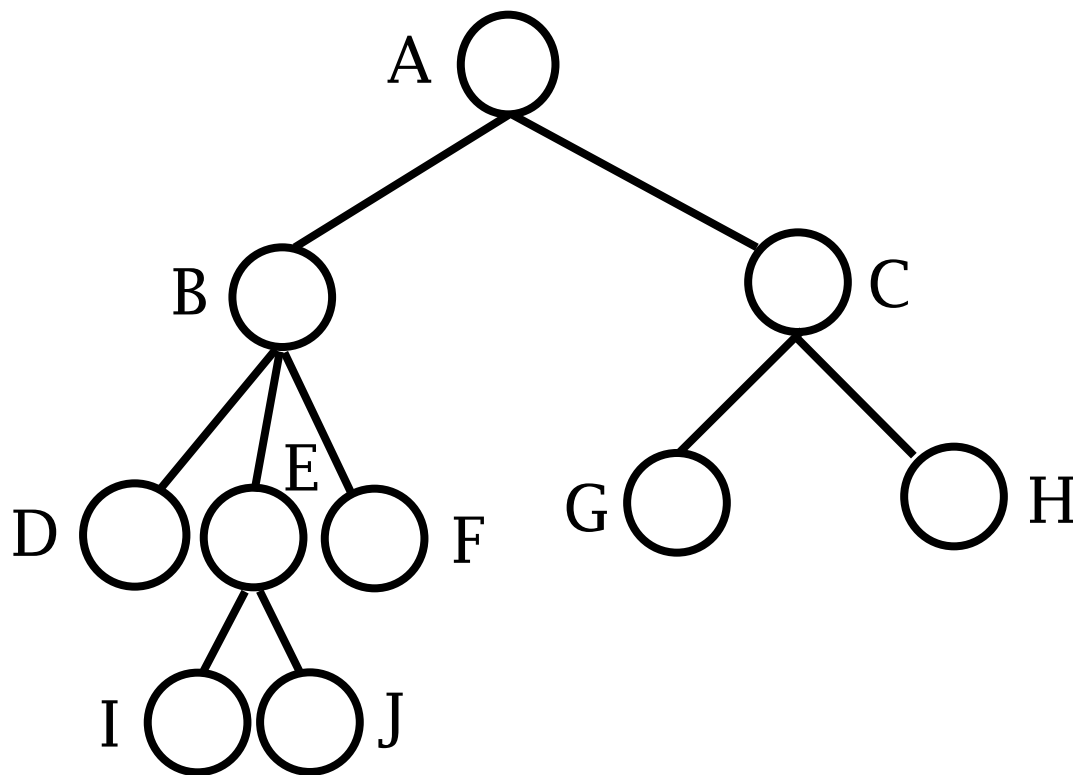
## 树形结构的各种表示法

- 树形表示法
- 形式语言表示法
- 文氏图表示法
- 凹入表表示法
- 嵌套括号表示法



## 6.1 树的定义和基本术语

## 树形表示法



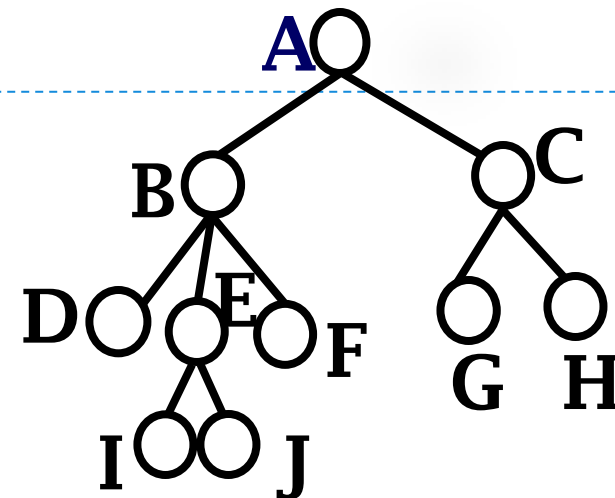
## 6.1 树的定义和基本术语

## 形式语言表示法

树的逻辑结构是：

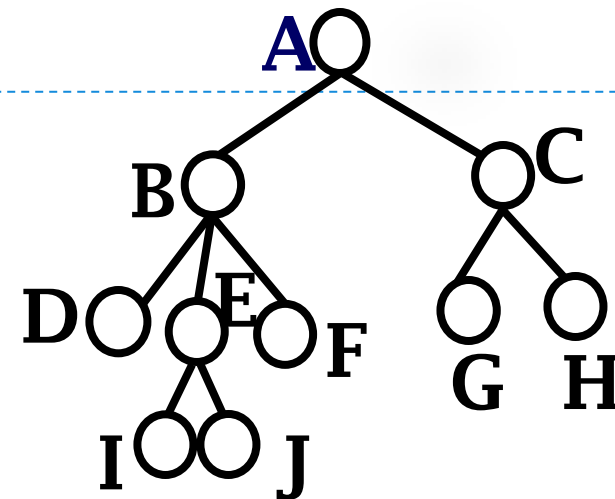
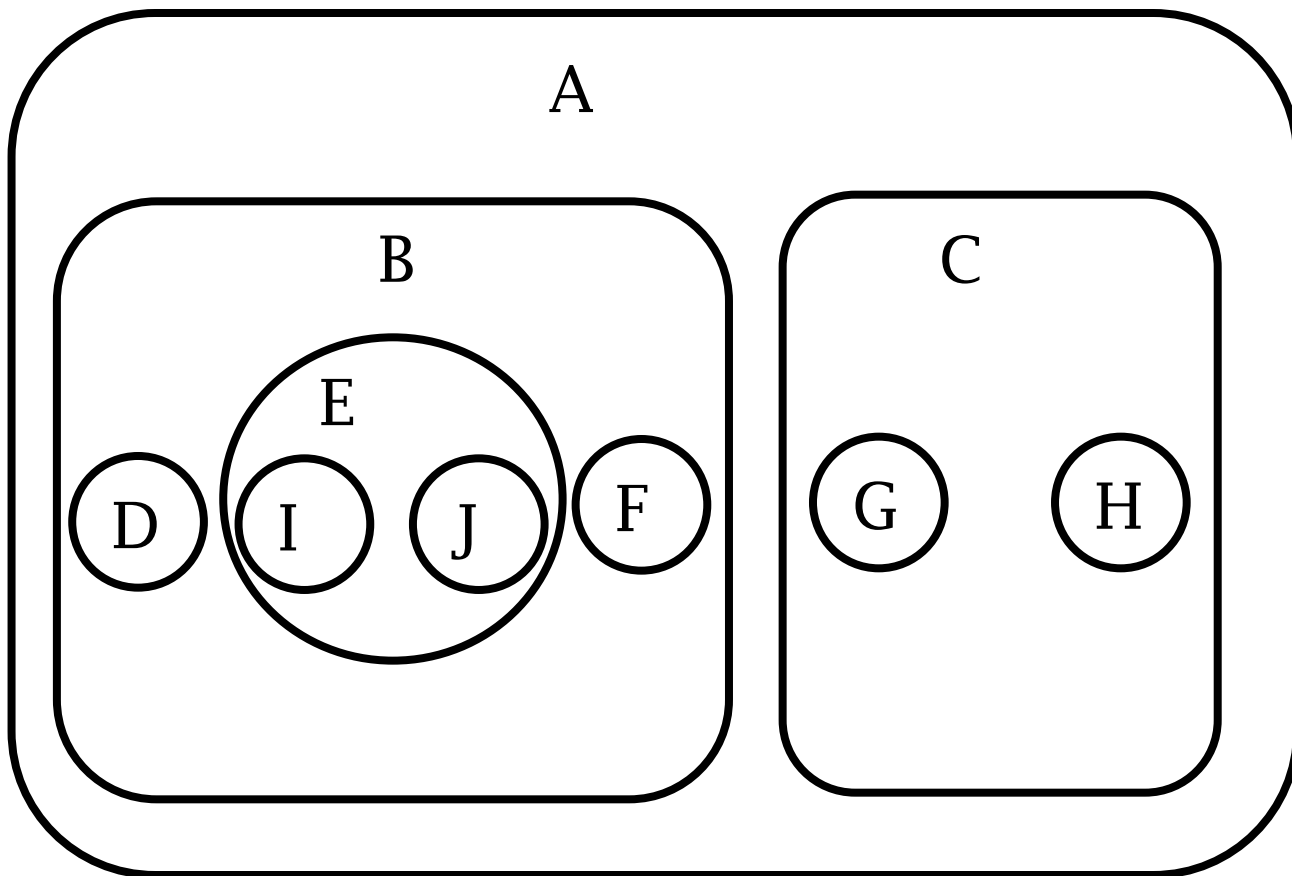
结点集合  $K = \{A, B, C, D, E, F, G, H, I, J\}$

$K$  上的关系  $N = \{ \langle A, B \rangle, \langle A, C \rangle, \langle B, D \rangle, \langle B, E \rangle, \langle B, F \rangle, \langle C, G \rangle, \langle C, H \rangle, \langle E, I \rangle, \langle E, J \rangle \}$



## 6.1 树的定义和基本术语

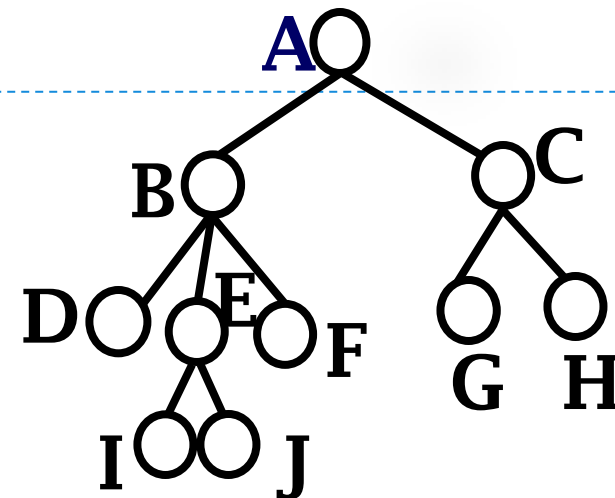
## 文氏图表示法



## 6.1 树的定义和基本术语

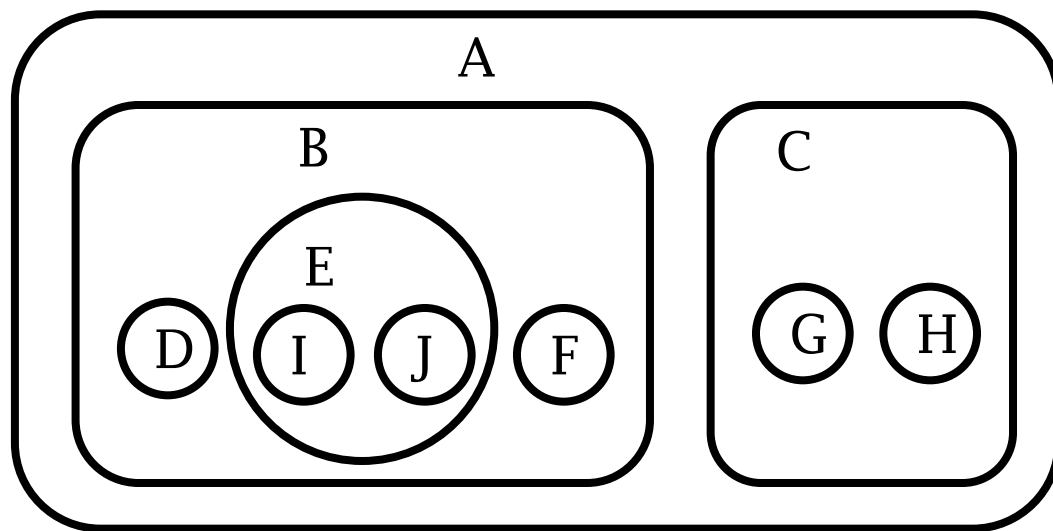
## 嵌套括号表示法

**(A(B(D)(E(I)(J))(F))(C(G)(H)))**

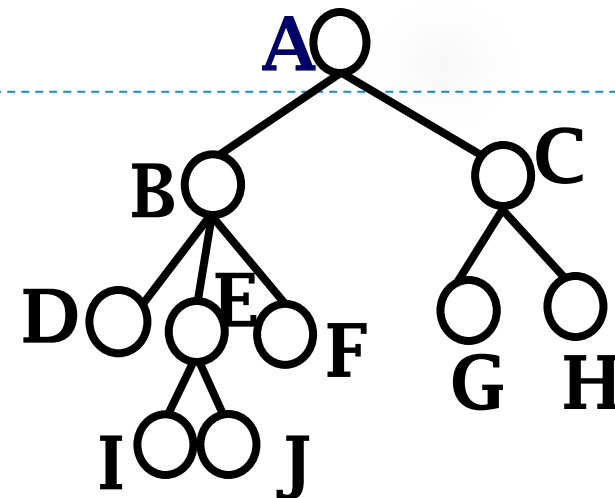


## 6.1 树的定义和基本术语

## 文氏图到嵌套括号表示的转化

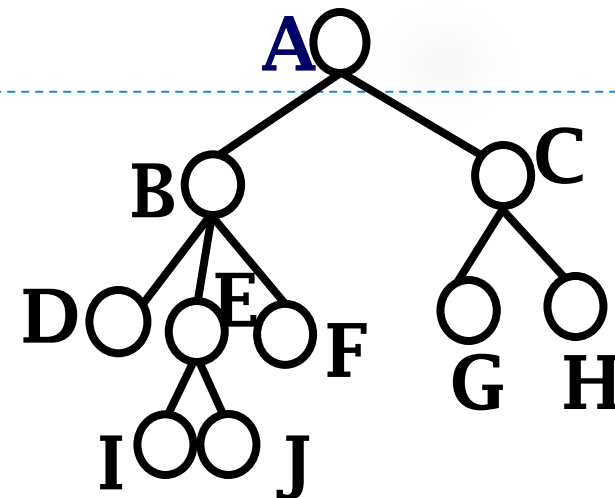
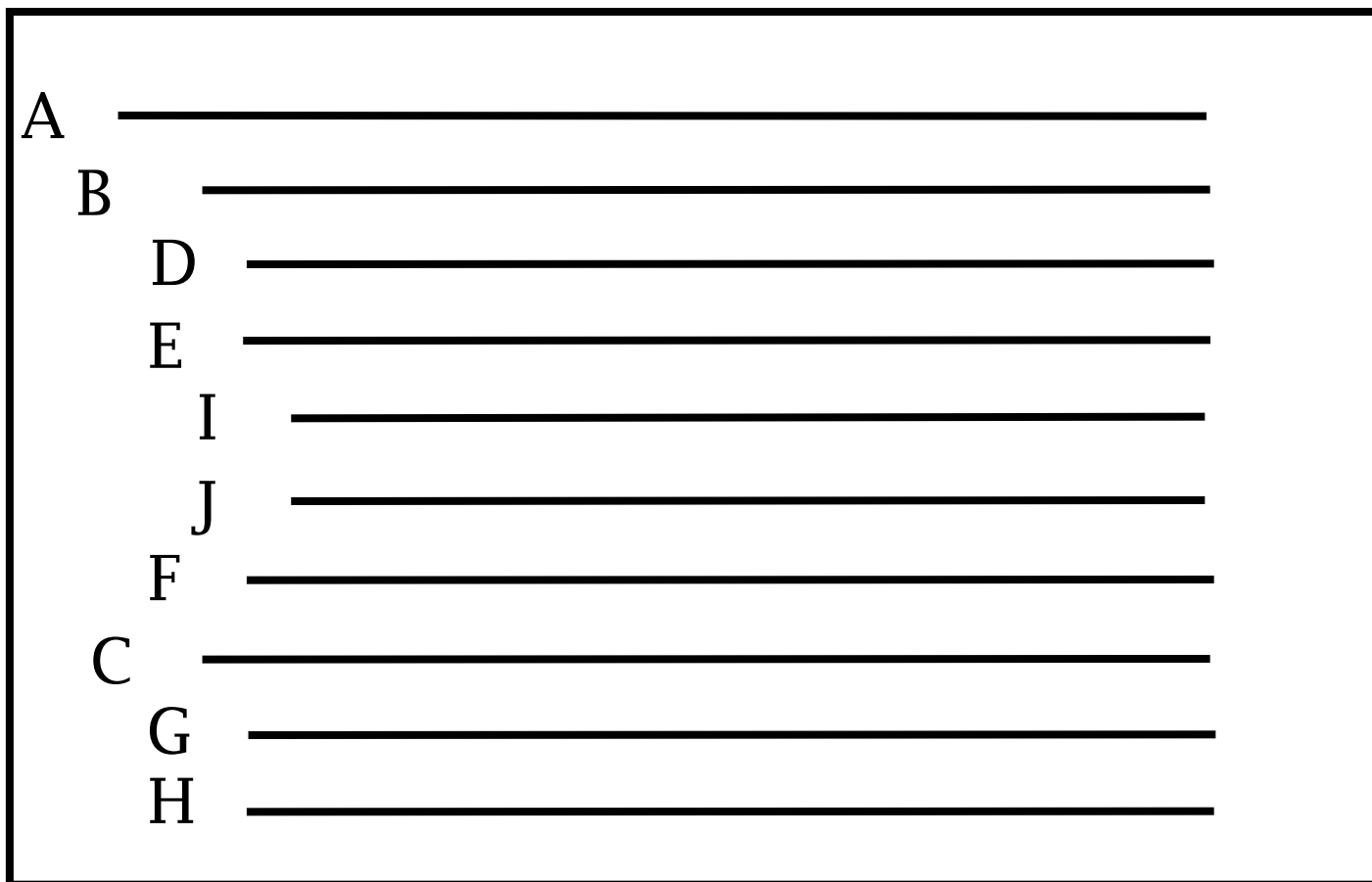


**$(A(B(D)(E(I)(J))(F))(C(G)(H)))$**



## 6.1 树的定义和基本术语

## 凹入表表示法



## 6.1 树的定义和基本术语

## 图书目录，杜威表示法

## 6 树

## 6.1 树的定义和基本术语

6.1.1 树和森林

6.1.2 森林与二叉树的等价转换

6.1.3 树的抽象数据类型

6.1.4 树的遍历

## 6.2 树的链式存储结构

6.2.1 “子结点表”表示方法

6.2.2 静态“左孩子/右兄弟”表示法

6.2.3 动态表示法

6.2.4 动态“左孩子/右兄弟”二叉链表表示法

6.2.5 父指针表示法及在并查集中的应用

## 6.3 树的顺序存储结构

6.3.1 带右链的先根次序表示

6.3.2 带双标记的先根次序表示

6.3.3 带度数的后根次序表示

6.3.4 带双标记的层次次序表示

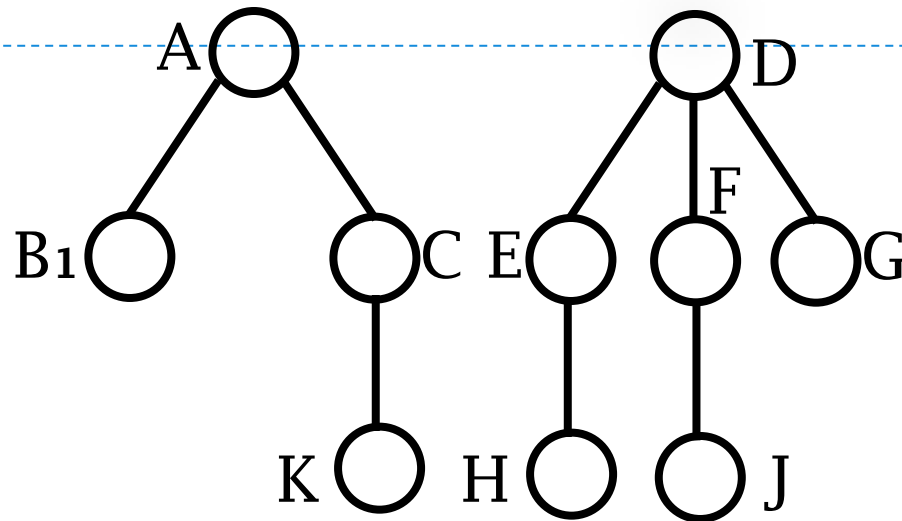
## 6.4 K叉树

## 6.5 树知识点总结



## 森林与二叉树的等价转换

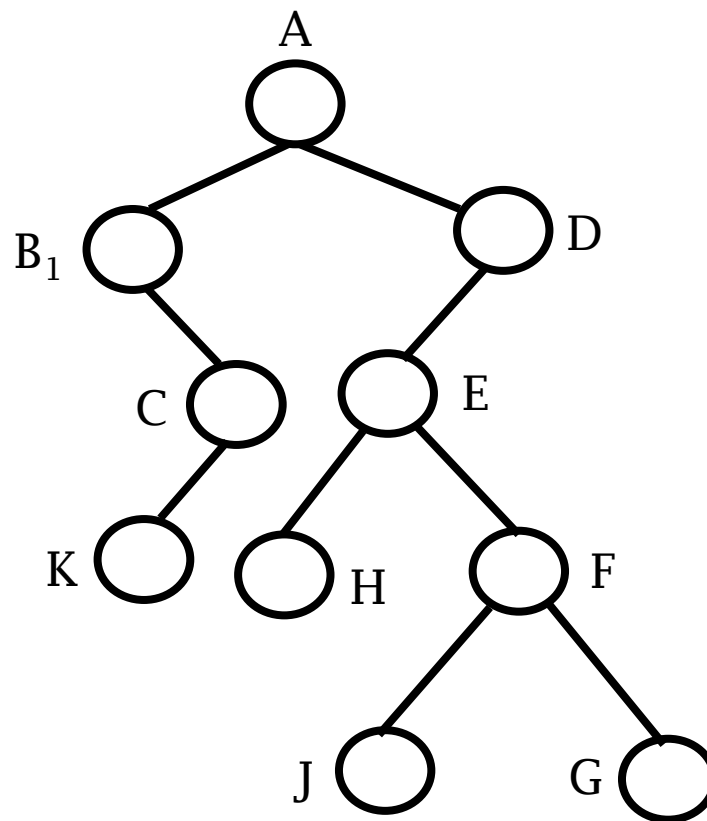
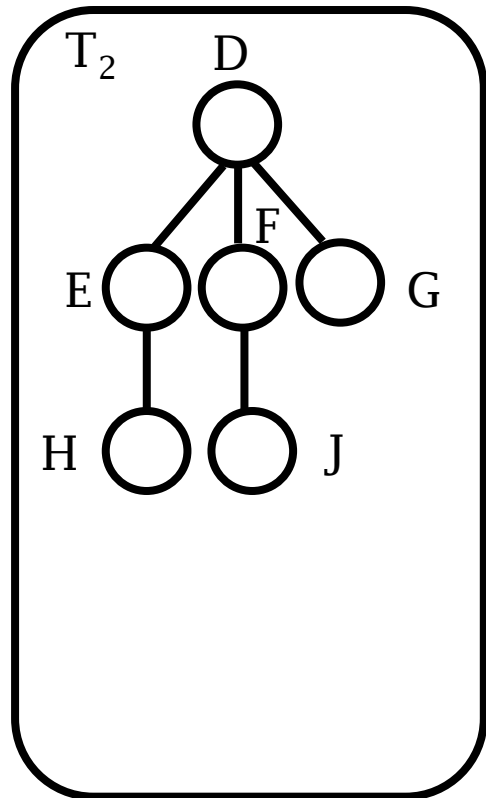
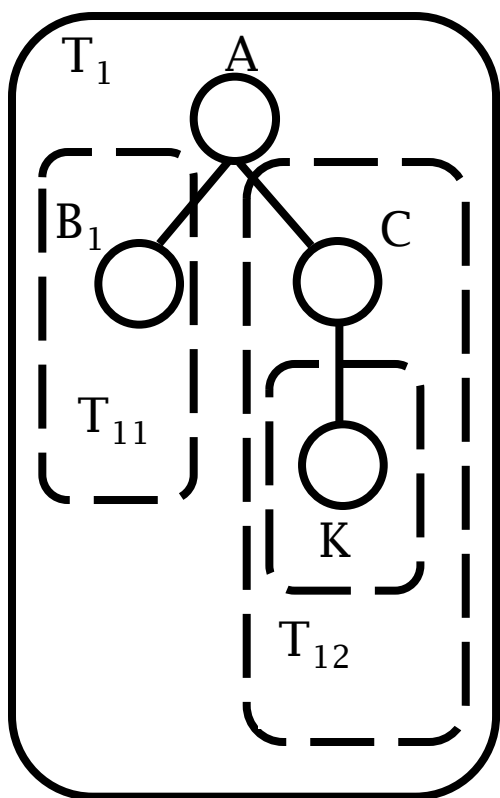
- **森林(forest)**：零棵或多棵 **不相交** 的树的集合（通常是有序）
- 树与森林的对应
  - 一棵树，删除树根，其子树就组成了森林
  - 加入一个结点作为根，森林就转化成了一棵树
- 森林与二叉树之间可以相互转化，而且这种转换是一一对应的
  - 森林的相关操作都可以转换成对二叉树的操作





## 6.1 树的定义和基本术语

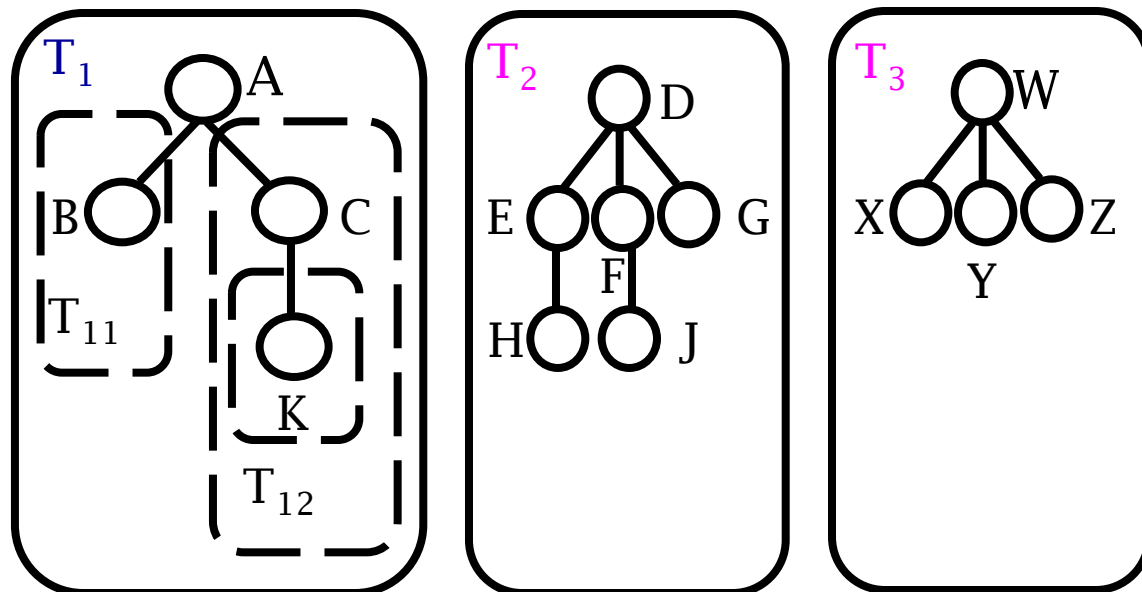
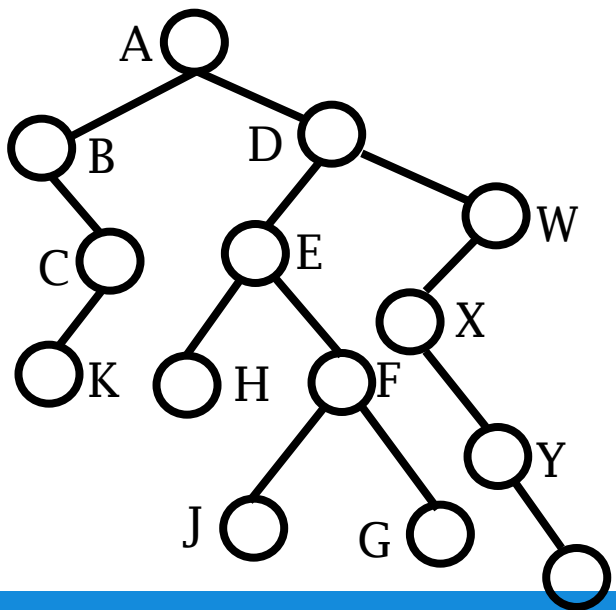
## 森林与二叉树如何对应？



## 6.1 树的定义和基本术语

## 森林转化成二叉树的形式定义

- 有序集合  $F = \{T_1, T_2, \dots, T_n\}$  是树  $T_1, T_2, \dots, T_n$  组成的森林，递归转换成二叉树  $B(F)$ ：
  - 若  $F$  为空，即  $n = 0$ ，则  $B(F)$  为空。
  - 若  $F$  非空，即  $n > 0$ ，则  $B(F)$  的根是森林中第一棵树  $T_1$  的根  $W_1$ ， $B(F)$  的左子树是树  $T_1$  中根结点  $W_1$  的子树森林  $F' = \{T_{11}, \dots, T_{1m}\}$  转换成的二叉树  $B(T_{11}, \dots, T_{1m})$ ； $B(F)$  的右子树是从森林  $F'' = \{T_2, \dots, T_n\}$  转换而成的二叉树

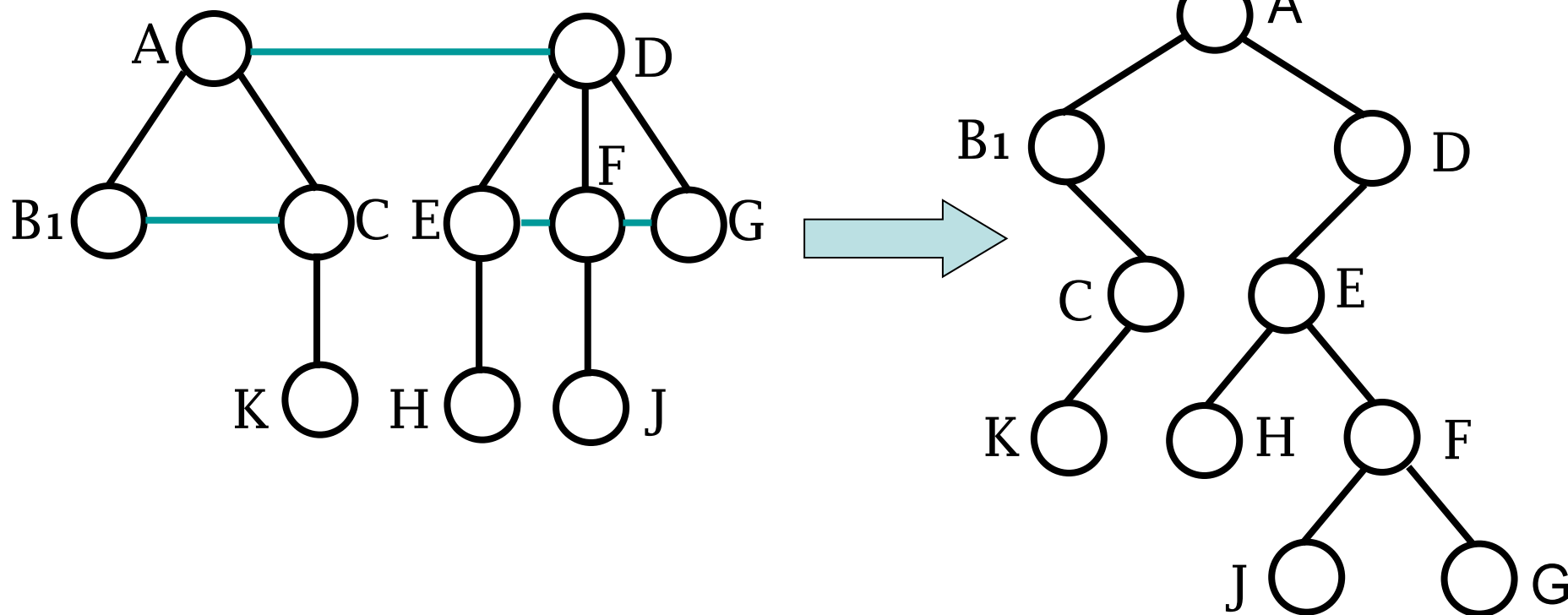


## 6.1 树的定义和基本术语

## 森林转化为二叉树

第一步：在森林中的所有兄弟结点之间加一连线

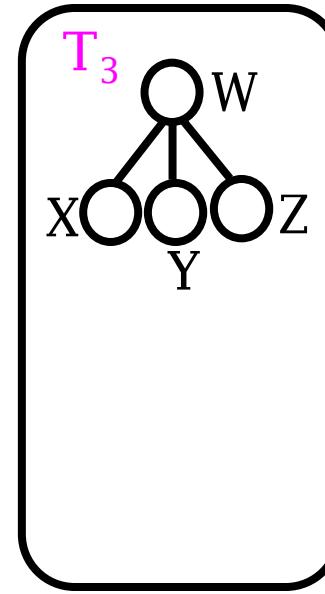
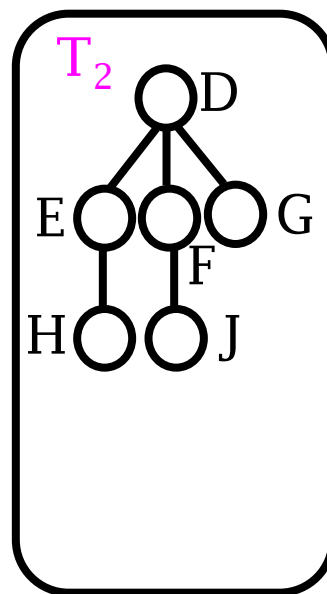
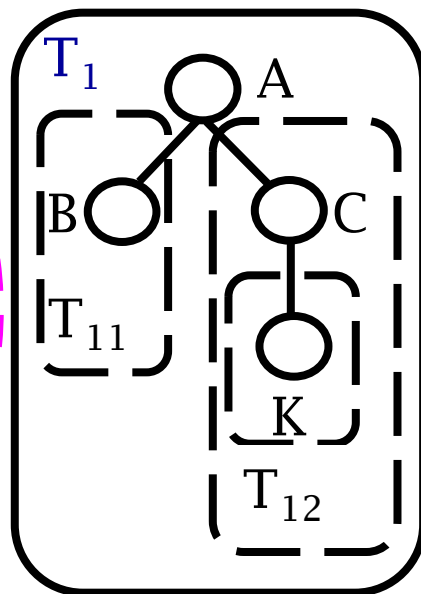
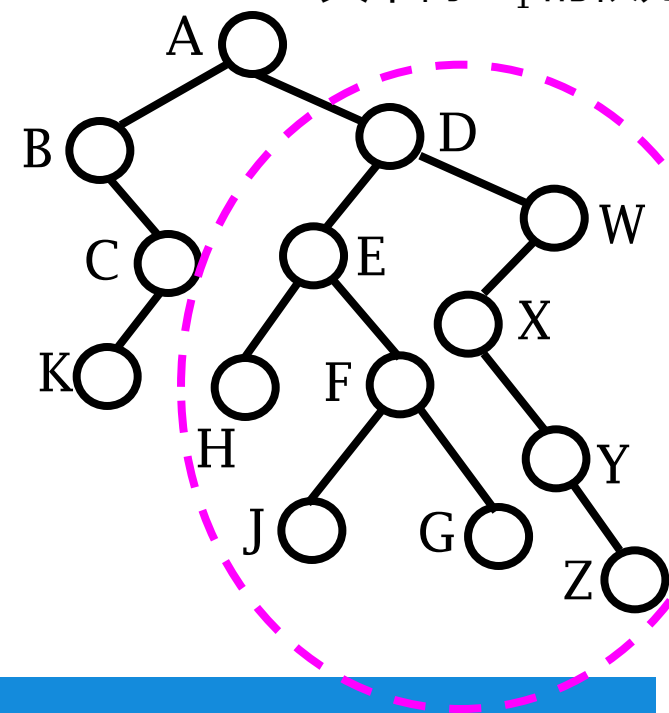
第二步：对每个结点，去掉除了与第一个孩子之外的其他所有连线



## 6.1 树的定义和基本术语

## 二叉树转化成森林或树的形式定义

- 设 $B$ 是一棵二叉树， $root$ 是 $B$ 的根， $B_L$ 是 $root$ 的左子树， $B_R$ 是 $root$ 的右子树，则对应于二叉树 $B$ 的森林或树 $F(B)$ 的形式定义是：
  - 若 $B$ 为空，则 $F(B)$ 是空的森林
  - 若 $B$ 不为空，则 $F(B)$ 是一棵树 $T_1$ 加上森林 $F(B_R)$ ，其中树 $T_1$ 的根为 $root$ ， $root$ 的子树为 $F(B_L)$

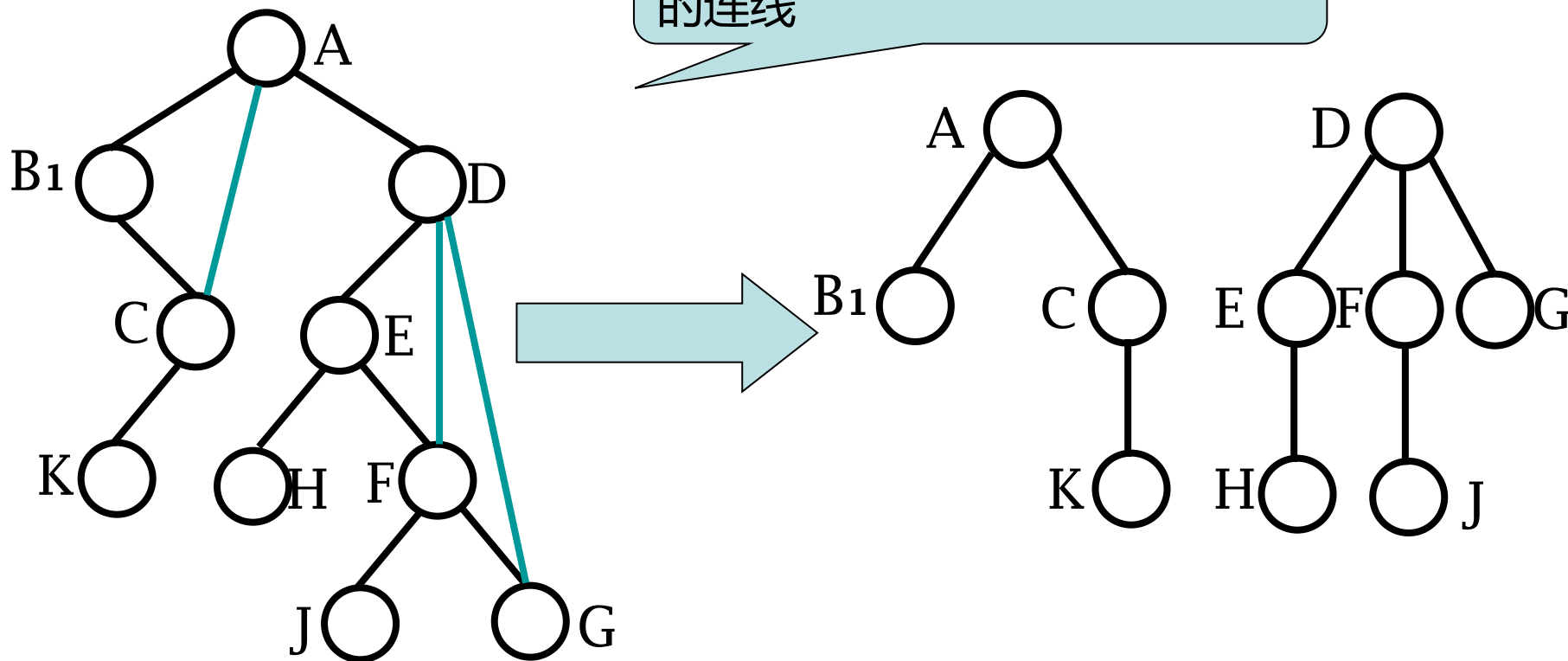


## 6.1 树的定义和基本术语

## 二叉树转换为森林

第一步：若结点x是其双亲y的左孩子，则把x的右孩子，右孩子的右孩子，……，都与y连起来。

第二步：去掉所有双亲到右孩子的连线





## 树

# 思考

- 1. 树也是森林吗？
- 2. 为什么要建立二叉树与森林的对应关系？



# 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