# 第十三章 特殊图

计算机科学与技术系 洪源

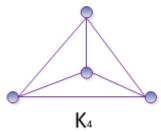


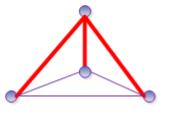
- 二部图 (二分图,偶图),完全二部图
  - 。第373页定义13.4、13.5
  - 二部图也常表示成 <X, Y, E>
  - 根据定义,X(Y)中的顶点均不相邻
- 二部图的判定
  - ◎ 第 374 页定理 13.6

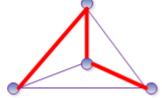


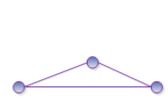
- 无向树(树),森林,平凡树,树叶,分枝点
  - 第 381 页定义 13.11 (注意其中 *空树* 的概念)
  - 。在对树的讨论中,若非特别说明,"回路"均指基本回路
- 无向树的性质
  - 。第 381 页定理 13.14
  - (4)和(5)的第一个逗号后面的"但"之后插入"任意"
  - 。 非平凡树中至少有两片树叶

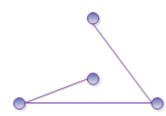
- 生成树,树枝,弦,余树
  - 第 383 页定义 13.12
  - 生成树的边称为树枝,其他边称为弦
  - 。 弦的导出子图称为生成树的余树
  - 例:











- 无向图的连通性与生成树共存定理
  - 。 无向图 G 是连通图当且仅当 G 有生成树
    - □ 证明
- 基本回路(基本圈),基本回路系统,圈秩
  - 设 G 是 (n, m) 图
  - T 是 G 的一颗生成树
  - 。 e<sub>k1</sub>, e<sub>k2</sub>, ..., e<sub>k(m-n+1)</sub>是T的弦
  - $\circ$   $C_r$  (r=k1,k2,...,k(m-n+1)) 为 T 加  $e_{kr}$  后产生的 G 中由弦  $e_{kr}$  和树枝构成的回路
  - 则称 C<sub>r</sub>是 e<sub>kr</sub>对应的 G 的基本回路
  - 称 {C<sub>r</sub> | r= k1, k2, ..., k(m-n+1)} 是 G 对应 T 的基本回路系统
  - $\circ$  称 m-n+1 是 G 的圈秩,记做  $\xi$ (G) ,给定的图的圈秩是确定的

- 定理
  - 。 设 T 是图 G 的一颗生成树 , e 为 T 的树枝
  - 。 则 G 中唯一存在只含 e 一个树枝的割集 , 称为 e 所对应的割集
  - 。 不同的树枝对应的割集不相同
- 基本割集,基本割集系统,割集秩
  - 设 T 是 n 阶连通图 G 的一棵生成树
  - 。 e₁, e₂, ..., e<sub>n-1</sub> 为 T 的树枝
  - 。 S<sub>i</sub> 是树枝 e<sub>i</sub> 所对应的一个割集 ( i = 1, 2, ..., n-1 )
  - 。 称 Si 是树枝 ei 所对应的一个基本割集
  - 。 {S₁, S₂, ..., S<sub>n-1</sub>} 是 G 对应 T 的一个基本割集系统
  - ∘ n-1 为 G 的割集秩 , 记做 η(G)

- 最小生成树
  - 。第 385 页定义 13.13
- 避圈法 ( Kruskal 算法 )
  - 。第 385 页算法 13.1



- 有向树,根树(外向树),树根,树叶,内点,分支点,(顶点的)层数(通路长度),树高
  - 。第 387 页定义 13.14 、 13.15 ,第 390 页定义 13.20
  - 内向树\*
- 祖先,后代(后裔),父亲,儿子,兄弟
  - 第 388 页定义 13.16
- 根树的任意结点及其后代的导出子图仍为根树,称为原根树的根子树

### 根树

- 有序树
  - 。 第 388 页定义 13.17
- m 叉树,完全 m 叉树,正则 m 叉树
  - 。第 388 页定义 13.19
- 完全2叉有序树(简称2叉树)
  - 左子树,右子树
- 2 叉树的权,最优2叉树(Huffman Tree)
  - 第 392 页定义 13.21

## 根树

- 构造最优 2 叉树—— Huffman 算法
  - ○算法
    - 输入: t (t≥1) 个权值 w<sub>1</sub>, w<sub>2</sub>, ..., w<sub>t</sub>
    - 输出:二叉树 T
    - 步骤:
      - (1)创建 t 个顶点, 分别赋予输入的 t 个权值
      - (2) 若入度为0的顶点少于2个,则结束,输出以0入度顶点为根的二叉树T
      - (3)插入1个顶点和2条有向边,2条有向边均以新插入的顶点为始点,分别以2个权值最小的入度为0的顶点为终点
      - (4)将与新插入顶点相邻的2个顶点的权值之和作为权值赋予新插入的顶点
      - (5)转(2)
  - 上述算法构造的 Huffman 树的权值等于内点权值之和

## 根树

- 遍历(周游,行遍)完全2叉有序树
  - 。遍历(周游,行遍):对一棵树的每一个顶点都访 问一次且仅访问一次
  - 。三种遍历完全2叉有序树的方式
    - ◎ 第 392 页算法 13.4 13.6
- 完全 2 叉有序树与二元运算的算术表达式
  - 前缀表达式(波兰式)
  - 中缀表达式
  - 后缀表达式(逆波兰式)