



北京邮电大学
Beijing University of Posts and Telecommunications

图论及其应用

北京邮电大学理学院 寇彩霞



Ch3 树与最优树



Ch3 主要内容

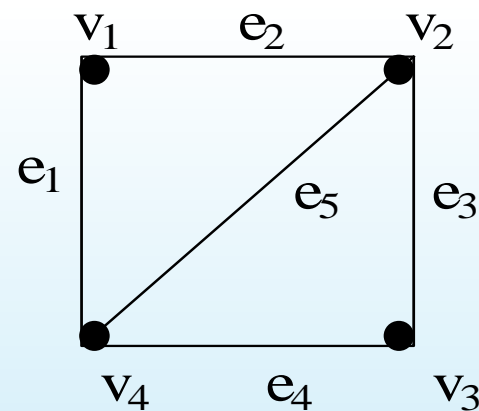
- 树的概念
- 生成树、余树和健
- 生成树的计数及Cayley公式
- 树的应用



3.3 生成树的计数及Cayley公式

- 本节只讨论无环连通图。
- 将图 G 的关联矩阵 $A_{v \times e}$ 中每列的两个1元素之一改为 -1，得一新矩阵，记为 A_a 。（它是 G 的一个定向图的关联矩阵）。例如：

$$A_a = \begin{matrix} & e_1 & e_2 & e_3 & e_4 & e_5 \\ \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & -1 & -1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$





- 记 A 为从 A_0 中删去某一行所得的 $(v-1) \times \varepsilon$ 矩阵。
- 引理1：设 A_1 为 A 的任一 $(v-1)$ 阶子方阵，则 $\det(A_1) = \pm 1 \Leftrightarrow A_1$ 的列对应于 G 的一生成树。

证明：令划去的行对应于顶点 u ，记 H 为与 A_1 所有的列相对应的边构成的生成子图。由于 $\varepsilon(H) = v-1$ ，因此有(由习题2.1.2 有) H 连通 $\Leftrightarrow H$ 为 G 的生成树。



(1) 当 H 不是 G 的生成树时, 由上述知, H 不连通。令 S 为 H 中不含 u 的一个分支的顶点集。易见, A_1 中对应于 S 的全体行向量之和为一零向量。因此, $\det A_1 = 0$ 。

(2) 当 H 是 G 的生成树时, 重排 A_1 的行、列如下:

取 H 的一个度为1的顶点 u_1 , 并使 $u_1 \neq u$ 。记 u_1 在 H 中的关联边为 e_1 ; 再取 $H-u_1$ 中的一个度为1的顶点 u_2 , 并使 $u_2 \neq u$, 记 u_2 在 $H-u_1$ 中的关联边为 e_2 , ...。按 u_1, u_2, \dots 及 e_1, e_2, \dots 的顺序重排 A_1 的行、列, 得矩阵 A_1' 。易见, A_1' 为下三角型。且主对角线元素全为 ± 1 , 因此 $|\det A_1| = |\det A_1'| = 1$ 。



► **Binet-Cauchy定理** 设矩阵 $P=[p_{ij}]_{m \times n}$,
 $Q=[q_{ij}]_{n \times m}$, 且 $m \leq n$ 则

$$\det(PQ) = \sum_{1 \leq j_1 < \dots < j_m \leq n} \begin{vmatrix} p_{ij_1} & \dots & p_{1j_m} \\ \dots & \dots & \dots \\ p_{mj_1} & \dots & p_{mj_m} \end{vmatrix} * \begin{vmatrix} q_{j_1 1} & \dots & q_{j_1 m} \\ \dots & \dots & \dots \\ q_{j_m 1} & \dots & q_{j_m m} \end{vmatrix}$$



➡ **引理2** 连通图的生成树数目 = $\det(AA^T)$ 。

证明：由 **Binet-Cauchy** 定理知，

$\det(AA^T) = \sum (\det A_1)^2$ （对 A 的所有 $v-1$ 阶子方阵 A_1 求和） 但由引理1知

$$|\det A_1| = \begin{cases} 1 & A_1 \text{ 的列对应于 } G \text{ 的一生成树} \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$

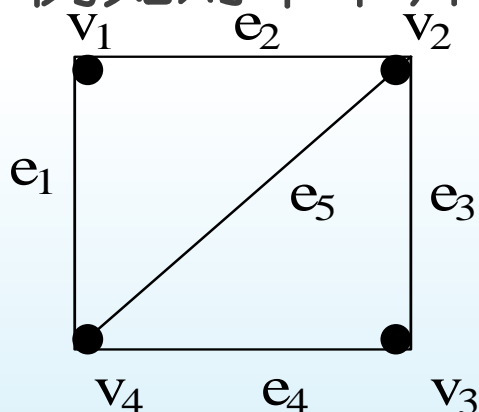
得证。



定义无环图 G 的度矩阵为 $K = [k_{ij}]_{v \times v}$ ，其中

$$k_{ij} = \begin{cases} -\mu_{ij} & \text{当 } i \neq j \text{ 且 } v_i \text{ 与 } v_j \text{ 间有 } \mu_{ij} \text{ 条平行边} \\ d(v_i) & \text{当 } i = j \end{cases}$$

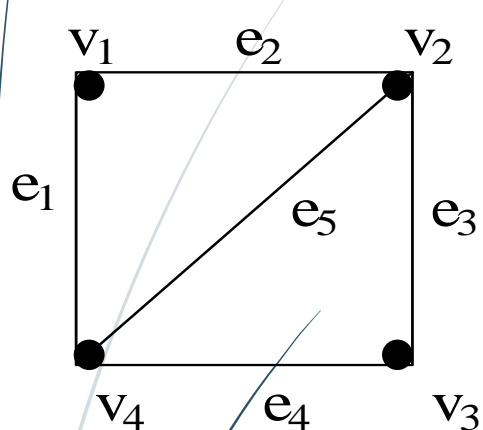
例如对本节开头的例子有



$$K = \begin{bmatrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 \\ \begin{matrix} 2 \\ -1 \\ 0 \\ -1 \end{matrix} & \begin{matrix} -1 \\ 3 \\ -1 \\ -1 \end{matrix} & \begin{matrix} 0 \\ -1 \\ 2 \\ -1 \end{matrix} & \begin{matrix} -1 \\ -1 \\ -1 \\ 3 \end{matrix} \end{bmatrix} \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \end{matrix}$$



$$K = A_a A_a^T$$



$$A_a = \begin{matrix} & \begin{matrix} e_1 & e_2 & e_3 & e_4 & e_5 \end{matrix} \\ \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 & -1 & -1 \end{bmatrix} \end{matrix}$$

$$K = \begin{matrix} & \begin{matrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 \end{matrix} \\ \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & -1 \\ -1 & 3 & -1 & -1 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & -1 & 3 \end{bmatrix} \end{matrix}$$



定理 连通图 G 的生成树数目 $= K$ 的任一元素的代数余子式

证明：容易验证， $K = A_a A_a^T$ 。

又， K 的任一行（列）的元素代数之和 $= 0$ ，因此 K 的所有代数余子式都相等。再，设 A_k 为从 A_a 中去掉第 k 行所得的 $(v-1) \times \varepsilon$ 矩阵，易见， $A_k A_k^T =$ 从 K 中去掉第 k 行第 k 列后所得的子方阵。

故由引理2知本定理成立。

$$K = \begin{matrix} & v_1 & v_2 & v_3 \\ \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 & -1 \\ -1 & 3 & -1 & -1 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & -1 & 3 \end{bmatrix} & \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \\ v_4 \end{matrix} \end{matrix}$$



前例的图的生成树数目

= **K**的**(2,3)**-元素的代数余子式

$$= (-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 2 & -1 & -1 \\ 0 & -1 & -1 \\ -1 & -1 & 3 \end{vmatrix}$$

$$= 8。$$



定理 (Cayley) K_n 中共有 n^{n-2} 个不同的生成树。

证明：

用上述定理可直接证出（习题）。



3.3 习题

- ➡ 2.5.1 求 $K_{3,3}$ 的生成树数目。
- ➡ 2.5.2 若 e 是 K_n 的一条边, 则 $K_n - e$ 的生成树数目为 $(n-2)n^{n-3}$