



第三章 树 I

计算机系网络所：张小平



清华大学
Tsinghua University



主要内容

- 3.1 树的有关定义
- 3.2 基本关联矩阵及其性质
- 3.3 支撑树的计数
- 3.4 回路矩阵与割集矩阵
- 3.5 支撑树的生成
- 3.6 Huffman树
- 3.7 最短树
- 3.8 最大分枝



清华大学
Tsinghua University



树的有关定义

- 1857年，英国数学家亚瑟·凯莱就用树去计数化合物的同分异构体，这是比较早的用树的基本性质解决科学分支里的问题。
- 树的模型很多：
 - 家谱
 - 赛程安排
 - 组织结构



树的有关定义

- 树在计算机科学里特别有用！
 - 文件系统
 - 用树构造有效编码以节省数据存储成本
 - 通过搜索法可系统遍历图的顶点，同时构造出一棵图的支撑树
 - 用树来研究棋类这样的博弈问题
 - ...



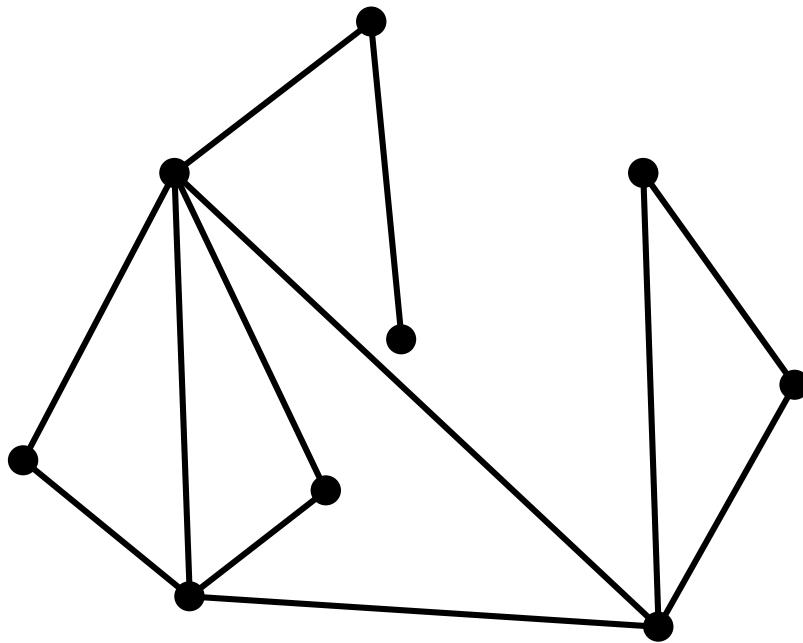
树的有关定义

- 定义3.1.1 一个不含任何回路的连通图称为**树**，用 T 表示。 T 中的边称为**树枝**，度为1的结点称为**树叶**。



树的有关定义

- 定义3.1.2 设 e 是 G 的一条边，若 $G' = G - e$ 比 G 的连通支数增加，则称 e 是 G 的一条割边。



清华大学
Tsinghua University



树的有关定义

- 定理3.1.1 $e = (u, v)$ 是割边，当且仅当 e 不属于 G 的任何回路。

证明：

- 充分性(反证法)：若 $e = (u, v)$ 属于 G 的某个回路，则 $G' = G - e$ 中仍存在 u 到 v 的道路，故结点 u 和 v 属于同一连通支， e 不是割边。
- 必要性(反证法)：反之，若 e 不是割边，则 G' 和 G 的连通支数一样，因此 u 和 v 仍然处在同一个连通支，因此在图 G' 中存在道路 $P(u, v)$ 。 $P(u, v) + e$ 就是图 G 中的一个回路。



树的有关定义

- 定理3.1.1 $e = (u, v)$ 是割边，当且仅当 e 不属于 G 的任何回路。

树的每条边都不属于任何回路

因此树的每条边都是割边！

树是边数最少的连通图！

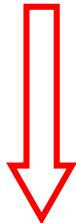


树的有关定义

- 定理3.1.2 设 T 是结点数为 $n \geq 2$ 的树，则下列性质等价：
 - (1) T 连通且无回路
 - (2) T 连通且每条边都是割边
 - (3) T 连通且有 $n - 1$ 条边
 - (4) T 有 $n - 1$ 条边且无回路
 - (5) T 的任意两结点间有唯一道路
 - (6) T 无回路，但在任意两结点间加上一条边后恰有一个回路

证明：

(1) T连通且无回路



(2) T连通且每条边都是割边

根据定理3.1.1，显然

证明：

(2) T 连通且每条边都是割边



(3) T 连通且有 $n - 1$ 条边

采用数学归纳法：对结点数 n 进行归纳。

$n = 2$ 时，结论显然成立；

设 $n \leq k$ 时， $m(T) = n(T) - 1$ 成立

$m(T)$: 树 T 的边数

$n(T)$: 树 T 的结点数

当 $n = k + 1$ 时，由于每条边都是割边，因此图

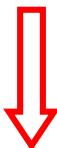
$G' = G - e$ 有两个连通支 T_1 和 T_2 。根据假设，

$$\left. \begin{array}{l} m(T_1) = n(T_1) - 1 \\ m(T_2) = n(T_2) - 1 \end{array} \right\} \Rightarrow m(T) = m(T_1) + m(T_2) + 1 = n(T) - 1$$

证毕！

证明：

(3) T 连通且有 $n - 1$ 条边



(4) T 有 $n - 1$ 条边且无回路

采用反证法：假定 T 有回路

设 C 为其中一条含有 k 个结点的初级回路。

考察 C 以外的 $n - k$ 个结点，为保持 T 的连通性，
至少需要 C 以外的 $n - k$ 条边。

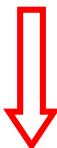
所以 T 的边数至少为 $k + (n - k) = n$ 条

与前提矛盾。

证毕！

证明：

(4) T有 $n - 1$ 条边且无回路



(5) T的任意两结点间有唯一道路

T连通且无回路

→ T的每条边都是割边

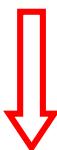
→ T连通且有 $n - 1$ 条边

首先证明任意两结点间道路的存在性(反证法)：

- 设 u, v 是T的任意两结点，假设不存在道路 $P(u, v)$
- 则 u, v 属于两个连通支 T_1, T_2 。
- 由于 $m = n - 1$ ，则至少有一个连通支的边数不少于结点数。不妨设为 T_1 ， $m(T_1) \geq n(T_1)$
- 可证，此时该连通支必存在回路，矛盾！
- 因此， $P(u, v)$ 存在。

证明：

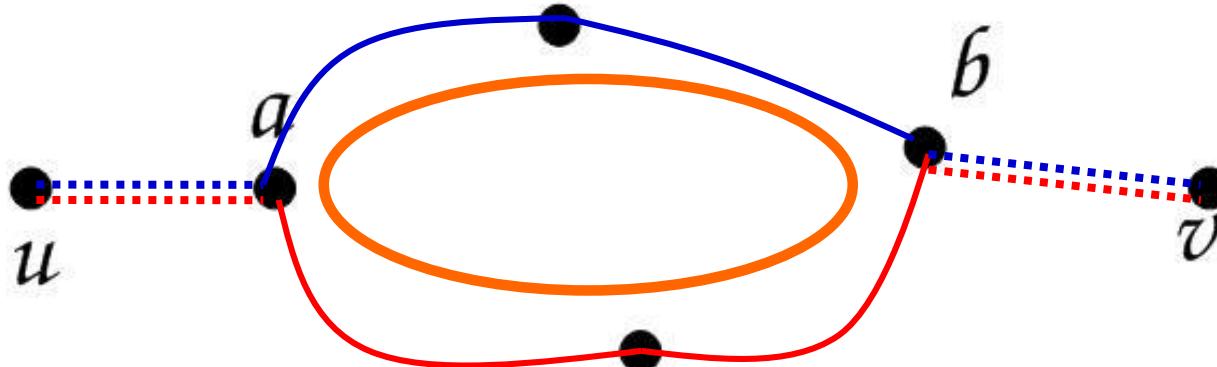
(4) T有 $n - 1$ 条边且无回路



(5) T的任意两结点间有唯一道路

其次证明任意两结点间道路的唯一性：

- 如图，若存在两条不同的道路 $P(u, v)$, $P'(u, v)$

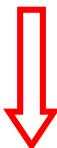


- 与假设矛盾。因此 $P(u, v)$ 唯一。

证毕！

证明：

(5) T的任意两结点间有唯一道路



(6) T无回路，但在任意两结点间加上一条边后恰有一个回路

T无回路？

显然！

在任意两结点间加上一条边后恰有一个回路？

显然！

证毕！

证明：

(6) T 无回路，但在任意两结点间加上一条边后恰有一个回路



(1) T 连通且无回路

T 无回路？

显然！

T 连通？

显然！

证毕！



树的有关定义

- 定理3.1.2 设 T 是结点数为 $n \geq 2$ 的树，则下列性质等价：
 - (1) T 连通且无回路
 - (2) T 连通且每条边都是割边
 - (3) T 连通且有 $n - 1$ 条边
 - (4) T 有 $n - 1$ 条边且无回路
 - (5) T 的任意两结点间有唯一道路
 - (6) T 无回路，但在任意两结点间加上一条边后恰有一个回路



树的有关定义

- 定理3.1.3 树T中一定存在树叶结点

证明：

- T为连通图，故不存在度为零的结点
- 假设T中不存在树叶结点，则意味着不存在度为1的结点，则所有结点度均不小于2。

$$m = \frac{1}{2} \cdot \sum_{v \in V(G)} d(v) \quad \longrightarrow \quad m \geq \frac{1}{2} \cdot 2n = n > n - 1$$

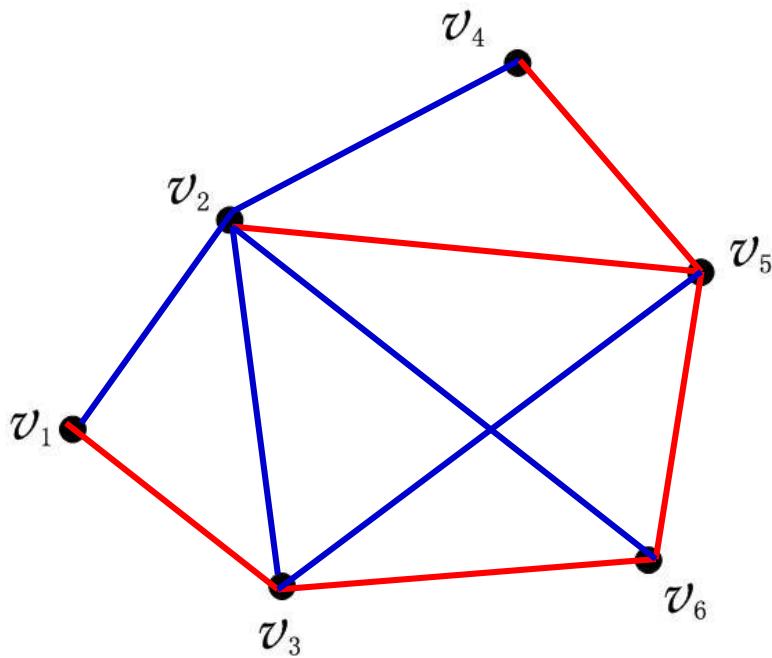
- 矛盾！

证毕！



树的有关定义

- 定义3.1.3 如果 T 是图 G 的支撑子图，而且又是一棵树，则称 T 是 G 的一棵支撑树，或称生成树，又简称为 G 的树。



G 中删掉 T 的各边后
子图称为 T 的余树

$$\overline{T}$$





树的有关定义 - 小结

- 树的基本定义
- 树的等价性质（要非常熟悉）
- 余树的概念



清华大学
Tsinghua University



主要内容

- 3.1 树的有关定义
- 3.2 基本关联矩阵及其性质
- 3.3 支撑树的计数
- 3.4 回路矩阵与割集矩阵
- 3.5 支撑树的生成
- 3.6 Huffman树
- 3.7 最短树
- 3.8 最大分枝



清华大学
Tsinghua University



向量及矩阵基本概念回顾

- 定义：数域 F 上的 n 个数 a_1, a_2, \dots, a_n 构成的有序数组，称为数域 F 上的一个 n 维向量（或 n 元向量），记为

$$\alpha = [a_1, a_2, \dots, a_n]$$

其中 a_i 称为 α 的第*i*个分量

数域 F 上全体 n 维向量组成的集合记为 F^n



向量及矩阵基本概念回顾

- 定义：设 $V(F)$ 是一个线性空间，如果对于 m 个向量 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m \in V$ ，如果存在不全为零的 m 个数 $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_m \in F$ ，使得

$$\lambda_1 \cdot \alpha_1 + \lambda_2 \cdot \alpha_2 + \cdots + \lambda_m \cdot \alpha_m = O_n$$

成立，则称 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ 线性相关；

否则，称 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ 线性不相关；



向量及矩阵基本概念回顾

- 性质：如果一组向量 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ 线性不相关，则每个向量添加 s 个分量之后，得到的 m 个向量仍然线性不相关。
- 性质：如果一组向量 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ 线性相关，则每个向量删除第 i 个分量之后，得到的 m 个向量仍然线性相关。



向量及矩阵基本概念回顾

- 定理：若向量组 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r$ 线性无关，而 $\beta, \alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r$ 线性相关，则 β 可由 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_r$ 线性表示，且表示法唯一。

$$k \cdot \beta + k_1 \cdot \alpha_1 + k_2 \cdot \alpha_2 + \cdots + k_r \cdot \alpha_r = O$$

$$\beta = -\left(\frac{k_1}{k} \cdot \alpha_1 + \frac{k_2}{k} \cdot \alpha_2 + \cdots + \frac{k_r}{k} \cdot \alpha_r \right)$$



向量及矩阵基本概念回顾

- 定理：若向量组 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ 中有一部分向量线性相关，则该向量组线性相关

$$k_1 \cdot \alpha_1 + k_2 \cdot \alpha_2 + \cdots + k_r \cdot \alpha_r = O$$

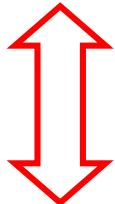
$$k_1 \cdot \alpha_1 + k_2 \cdot \alpha_2 + \cdots + k_r \cdot \alpha_r + 0 \cdot \alpha_{r+1} + \cdots + 0 \cdot \alpha_m = O$$

- 推论：若向量组 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ 线性不相关，则该向量组中任意一部分向量都线性不相关



向量及矩阵基本概念回顾

- 定义：如果向量组 $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s$ 中存在 r 个线性无关的向量，且其中任何一个向量可由这 r 个线性无关的向量线性表示，则数 r 称为**向量组的秩**，记做 秩 $\{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s\} = r$



- 定义：若向量组中存在 r 个线性无关的向量，且任意 $r+1$ 个向量都线性相关，就称数 r 为**向量组的秩**。



向量及矩阵基本概念回顾

- 对于矩阵A，我们把它的每一行称为一个行向量，把A的行向量组的秩称为A的行秩；同理，把A的列向量组的秩称为A的列秩。
- 对于一个 $m \times n$ 的矩阵A，有m个行向量，n个列向量，则：
 - 行秩 $\leq m$
 - 列秩 $\leq n$



向量及矩阵基本概念回顾

- 例：

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & a_{15} \\ 0 & 0 & a_{23} & a_{24} & a_{25} \\ 0 & 0 & 0 & a_{34} & a_{35} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

行秩 = 3

列秩 = 3



向量及矩阵基本概念回顾

- 定理：初等变换不改变矩阵的行秩和列秩。
- 定理：矩阵的行秩等于其列秩
- 定义：矩阵A的行秩的数值称为矩阵A的秩
记做 秩(A) 或 $r(A)$ 或 $\text{ran}(A)$



向量及矩阵基本概念回顾

- **行列式:** 数域 F 中的 n^2 个元素 a_{ij} ($i, j = 1, \dots, n$), 排成 n 行 n 列 并在两边作两条直线的式子

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}$$

称为数域 F 上的 **n 阶行列式**, 它表示从集合

$F^n \times F^n \times \cdots \times F^n$ 到 F 的一个映射



向量及矩阵基本概念回顾

- 行列式的计算：

$$|a_{11}| = a_{11}$$

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} = a_{11} \cdot a_{22} - a_{12} \cdot a_{21}$$

The diagram shows a 3x3 matrix with elements a_{ij} labeled. A blue circle highlights the first row: a_{11}, a_{12}, a_{13} . A red circle highlights the second row: a_{21}, a_{22}, a_{23} . A dotted blue circle highlights the third row: a_{31}, a_{32}, a_{33} . Blue lines connect the first column to the first row, the second column to the second row, and the third column to the third row. Red lines connect the first row to the second column, the second row to the third column, and the third row to the first column. Dotted red lines connect the first column to the second row, the second column to the third row, and the third column to the first row. This visualizes the expansion of the determinant along the first row.

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{vmatrix} = a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{21}a_{32}a_{13} - a_{13}a_{22}a_{31} - a_{11}a_{23}a_{32} - a_{12}a_{21}a_{33}$$



向量及矩阵基本概念回顾

- 行列式的计算：

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{vmatrix} = ?$$



清华大学
Tsinghua University



向量及矩阵基本概念回顾

- 定义：在 n 阶行列式 $D = \left| a_{ij} \right|_{n \times n}$ 中，去掉元素 a_{ij} 所在的第 i 行和第 j 列的所有元素而得到的 $n-1$ 阶行列式，称为元素 a_{ij} 的余子式，记做 M_{ij} 并把数

$$A_{ij} = (-1)^{i+j} M_{ij}$$

称为元素 a_{ij} 的代数余子式



向量及矩阵基本概念回顾

- 定理：设 $D = \begin{vmatrix} a_{ij} \end{vmatrix}_{n \times n}$ ，则

$$D = \sum_{k=1}^n a_{kj} \cdot A_{kj} = a_{1j} \cdot A_{1j} + a_{2j} \cdot A_{2j} + \cdots + a_{nj} \cdot A_{nj}$$

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & \boxed{a_{22} & a_{23} & a_{24}} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{vmatrix}$$



清华大学
Tsinghua University



向量及矩阵基本概念回顾

- 定理：设 $D = \begin{vmatrix} a_{ij} \end{vmatrix}_{n \times n}$ ，则

$$D = \sum_{k=1}^n a_{ik} \cdot A_{ik} = a_{i1} \cdot A_{i1} + a_{i2} \cdot A_{i2} + \cdots + a_{in} \cdot A_{in}$$

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & \boxed{a_{22} & a_{23} & a_{24}} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{vmatrix}$$



清华大学
Tsinghua University



主要内容

- 3.1 树的有关定义
- 3.2 基本关联矩阵及其性质
- 3.3 支撑树的计数
- 3.4 回路矩阵与割集矩阵
- 3.5 支撑树的生成
- 3.6 Huffman树
- 3.7 最短树
- 3.8 最大分枝

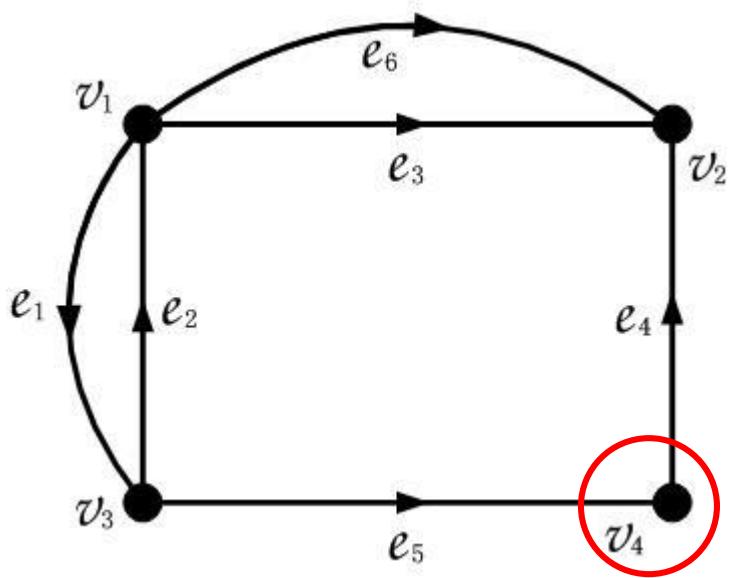


清华大学
Tsinghua University



基本关联矩阵及其性质

- 定义3.2.1 在有向连通图 $G = (V, E)$ 的关联矩阵中划去任意结点 v_k 所对应的行，得到一个 $(n - 1) \times m$ 的矩阵 B_k ， B_k 称为 G 的一个**基本关联矩阵**。



$$B = \begin{bmatrix} v_1 & 1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ v_2 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & -1 \\ v_3 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ e_1 & & & & & & \\ e_2 & & & & & & \\ e_3 & & & & & & \\ e_4 & & & & & & \\ e_5 & & & & & & \\ e_6 & & & & & & \end{bmatrix}$$



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.1 有向图 $G = (V, E)$ 关联矩阵 B 的秩

$$\text{ran } B < n$$

证明：

- 关联矩阵特点：每一列都只有一个1和-1
- n 行全部相加
- 即 n 个行向量线性相关，因此

$$\text{ran } B < n$$

证毕！



清华大学
Tsinghua University



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.2 设 B_0 是有向图G关联矩阵B的任意一k阶子方阵，则 $\det(B_0)$ 为0, 1或-1

证明：

- 若 B_0 某列全零，则 $\det(B_0) = 0$
- 若 B_0 每列都有两个非零元，则 $\det(B_0) = 0$
- 若 B_0 存在某列只有一个非零元，则按该列展开可知 $\det(B_0) = \pm \det(B_1)$
- 依次类推，可证！



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.3 设B是有向连通图G的关联矩阵，则

$$\text{ran } B = n - 1$$

证明：

- 设B中最少的线性相关行数为 ℓ
- 则 $\ell \leq n$, 其对应图中结点 $v(i_1), v(i_2), \dots, v(i_\ell)$

$$k_1 \cdot b(i_1) + k_2 \cdot b(i_2) + \cdots + k_\ell \cdot b(i_\ell) = O_m \quad (k_j \neq 0, j = 1, 2, \dots, \ell)$$

- 所有 $b(i_j)$ 中，第 t ($t=1, 2, \dots, m$)个分量可能有两个非零元。
- 所有 $b(i_j)$ 中，第 t ($t=1, 2, \dots, m$)个分量可能全零。
- 所有 $b(i_j)$ 中，第 t ($t=1, 2, \dots, m$)个分量不可能只有一个非零元。
否则，该分量最终不可能为0。



基本关联矩阵及其性质

- 这样，我们可以对矩阵B进行行、列交换，使前l行为线性相关的各行
- 再针对这l行中，有两个非零元的列换到前r列
则此l行中，其余($m - r$)列将均为零元
- 此时矩阵B将变为B'

$$B' = \begin{bmatrix} P & 0 \\ 0 & Q \end{bmatrix} \quad \begin{matrix} l \\ n-l \\ r \\ m-r \end{matrix} \quad ran \ B = ran \ B'$$

- 若 $l < n$ ，则从B'可清楚看出，图G为两个连通支，这与图G为连通图矛盾！
- 因此，一定有 $l = n$ 。

证毕！



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.3 设B是有向连通图G的关联矩阵，则

$$\text{ran } B = n - 1$$

- 定理3.2.4 连通图G基本关联矩阵 B_k 的秩

$$\text{ran } B_k = n - 1$$



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.5 设 B_k 为有向连通图G的基本关联矩阵，C为G中的一个回路。则C中各边所对应 B_k 的各列线性相关。

证明：

- 只需针对C为初级回路进行讨论即可
- 设C中含l个结点与l条边 ($l < n$)，这l条边对应关联矩阵B中的l列，它们构成子阵 $B(G_C)$



基本关联矩阵及其性质

$$B = \begin{bmatrix} B(C) \\ B(G_C) \\ 0 \end{bmatrix}$$

思考：此时B的所有列向量是否线性相关？



清华大学
Tsinghua University



基本关联矩阵及其性质

- C的关联矩阵为l阶方阵B(C), 据定理3.2.3

$$\text{ran } B(C) = l - 1$$

- 说明B(C)的l列线性相关
- 观察B(C)与B(G_C)的关系：
 - B(C)为B(G_C)的子阵，列数相同，行数不同
 - C中各边只经过B(C)中的各结点，因此B(G_C)中其他结点对应各行均为零
- 因此，B(G_C)的各列也线性相关！
- 因此，在B_k中，C对应各列也线性相关！

证毕！



清华大学
Tsinghua University



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.5 设 B_k 为有向连通图G的基本关联矩阵， C 为G中的一个回路。则C中各边所对应 B_k 的各列线性相关。



基本关联矩阵及其性质

- 推论3.2.2 设 H 为连通图 G 的子图，如果 H 含有回路，则 H 的诸边对应的 G 的基本关联矩阵各列线性相关。

$$B = \begin{bmatrix} & & H & & \\ & & \downarrow & & \\ & & 0 & & \\ & & \uparrow & & \\ & & & & \end{bmatrix}$$



基本关联矩阵及其性质

思考：

- 有向连通图的基本关联矩阵，哪些列线性相关？
- 有向连通图的基本关联矩阵，如果一些列线性不相关，会说明什么？



基本关联矩阵及其性质

- 定理3.2.6 令 B_k 是有向连通图G的基本关联矩阵，那么 B_k 的任意 $n-1$ 阶子阵行列式非零的充要条件是其各列所对应的边构成G的一棵支撑树。

证明：

- 必要性：如果 B_k 的某个 $n-1$ 阶子阵 $B_k(G_T)$ 的行列式非零，则由推论3.2.2可知，子图T中不含回路，含n个结点，n-1条边，根据树的等价定义，T为G的一棵树，且为支撑树。



基本关联矩阵及其性质

充分性：

- 设 T 为 G 的支撑树
- 子图 T 的基本关联矩阵 $B_k(T)$ 是 $n - 1$ 阶子方阵

它的秩为 $n - 1$

这意味着其行列式非零。

- 该子方阵恰好就是 B_k 的某个 $n - 1$ 阶子阵
- 即 B_k 所对应的该 $n - 1$ 阶行列式非零。

证毕！



清华大学
Tsinghua University



基本关联矩阵及其性质

- 小结：
 - 有向连通图关联矩阵的秩
 - 有向连通图基本关联矩阵各列的线性相关性
 - 有向连通图基本关联矩阵同支撑树的关系



作业

- 课后

- 1、2

- 选作

- 3



清华大学
Tsinghua University