



第三章 树 I

计算机系网络所：张小平



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



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
 - ...



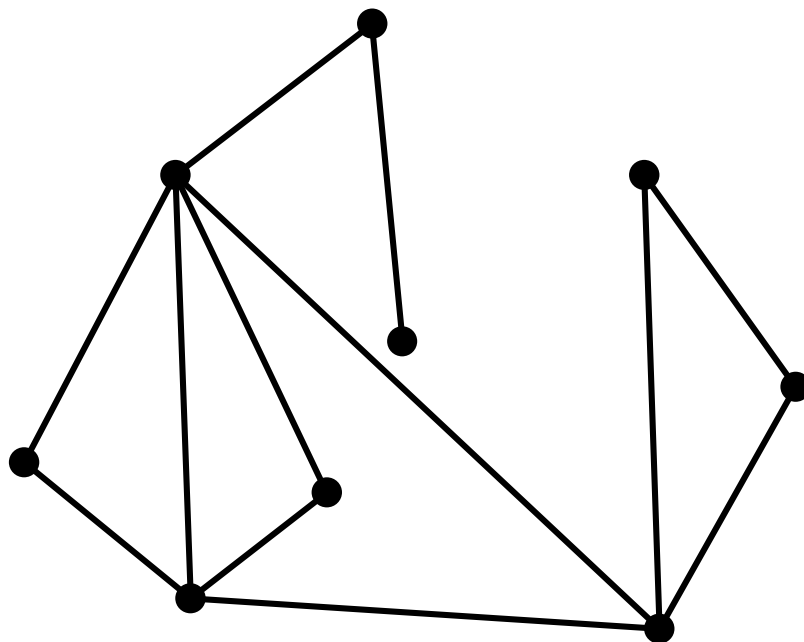
树的有关定义

- 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**。





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!

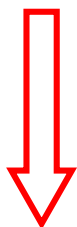


树的有关定义

- 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。

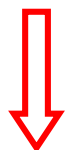
所以 T 的边数至少为 $k+(n-k)=n$ 条

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：

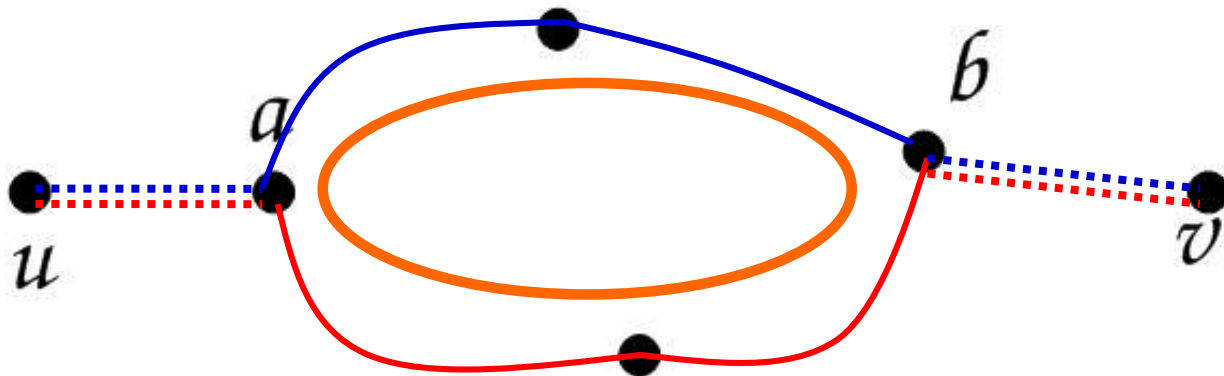
(4) T 有 $n-1$ 条边且无回路



(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。

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

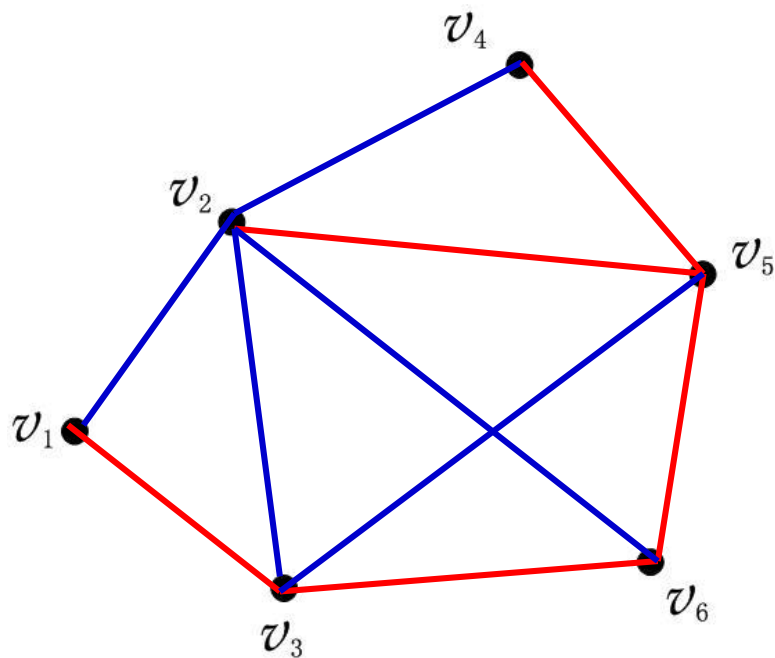
- 矛盾！

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



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



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

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

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。

$$k \cdot \beta + k_1 \cdot \alpha_1 + k_2 \cdot \alpha_2 + \dots + k_r \cdot \alpha_r = 0$$

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



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

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

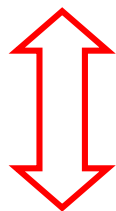
$$k_1 \cdot \alpha_1 + k_2 \cdot \alpha_2 + \dots + k_r \cdot \alpha_r + 0 \cdot \alpha_{r+1} + \dots + 0 \cdot \alpha_m = O$$

- 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 $\text{秩}\{\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_s\} = r$



- 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 $\text{秩}(A)$ 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

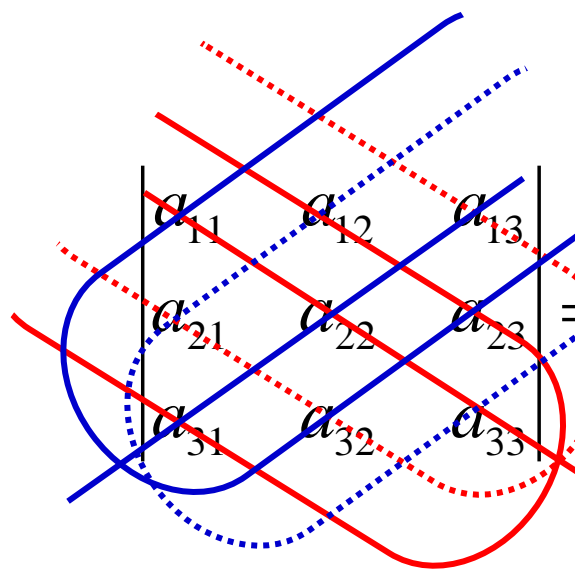


向量及矩阵基本概念回顾

- 行列式的计算:

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

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


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



向量及矩阵基本概念回顾

- 行列式的计算：

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



向量及矩阵基本概念回顾

- 定义：在 n 阶行列式 $D = |a_{ij}|_{n \times n}$ 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 $D = |a_{ij}|_{n \times n}$ ，则

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

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



向量及矩阵基本概念回顾

- 定理：设 $D = |a_{ij}|_{n \times n}$ ，则

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

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



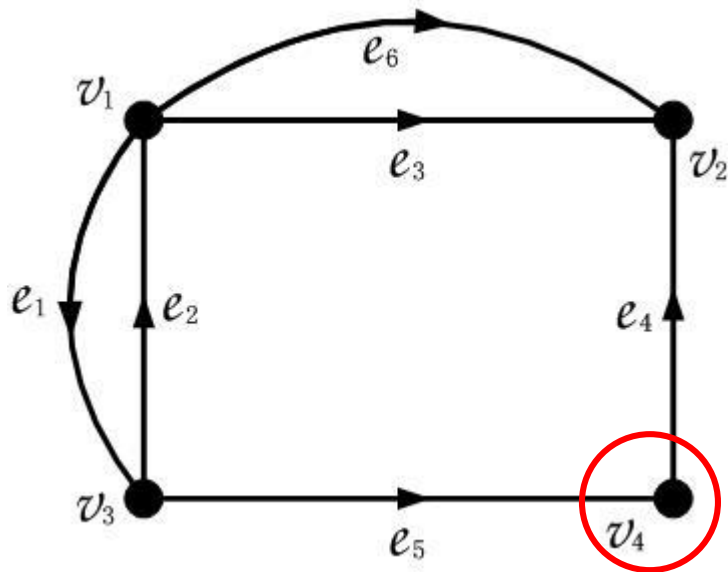
主要内容

- 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



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！



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 $l \leq n$, 其对应图中结点 $v(i_1), v(i_2), \dots, v(i_l)$

$$k_1 \cdot b(i_1) + k_2 \cdot b(i_2) + \dots + k_l \cdot b(i_l) = O_m \quad (k_j \neq 0, j = 1, 2, \dots, l)$$

- 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'

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

- 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

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

Diagram illustrating the structure of the basic incidence matrix B . The matrix is partitioned into two blocks: $B(C)$ (top) and 0 (bottom). The label $B(C)$ is associated with the top block, and $B(G_C)$ is associated with the bottom block (which contains the zero matrix).

思考：此时 B 的所有列向量是否线性相关？



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

证毕!

- 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!



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。

$$B = \left[\begin{array}{c} H \\ 0 \end{array} \right]$$



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！



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