



# 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
  - 股权关系
  - 还有.....



# 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
  - ...



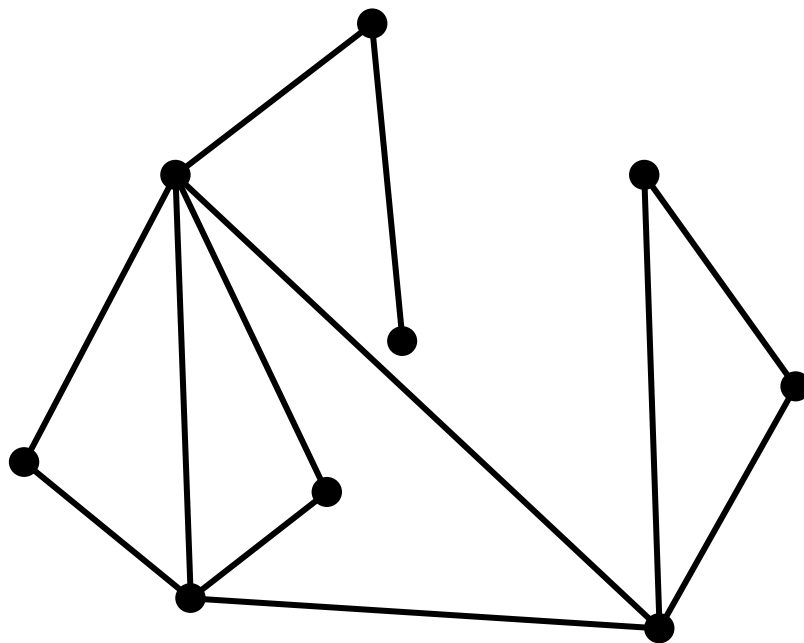
## 树的有关定义

- 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:

- 必要性(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。
- 充分性(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!



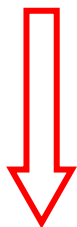


## 树的有关定义

- 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；

$m(T)$ ：树  $T$  的边数

$n(T)$ ：树  $T$  的结点数

设  $n \leq k$  时， $m(T) = n(T) - 1$  成立

当  $n = k + 1$  时，由于每条边都是割边，因此

$G' = G - e$  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：

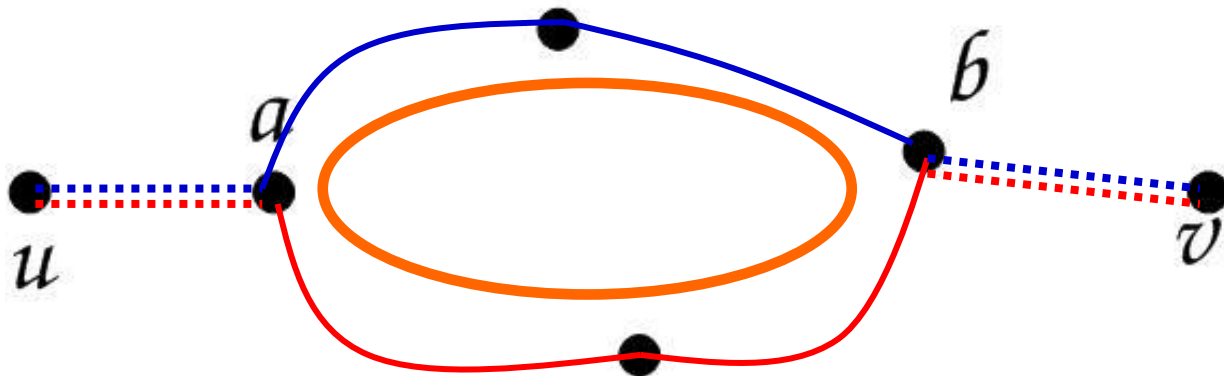
(4)  $T$  有  $n-1$  条边且无回路



(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  $P(u, v)$ ,  $P'(u, v)$

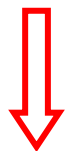


— 与假设矛盾。因此  $P(u, v)$  唯一。

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。

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

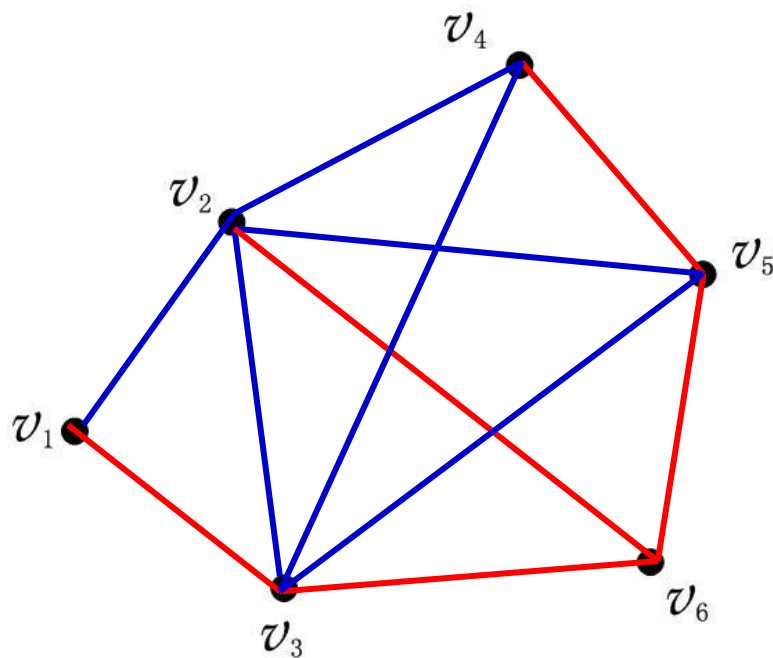
- 矛盾！

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



## 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 $\alpha$ 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  $\beta$  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 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

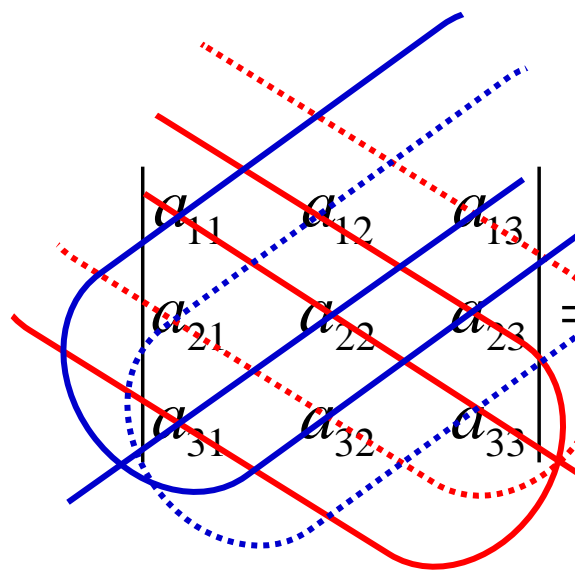


# 向量及矩阵基本概念回顾

- 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

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

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



# 向量及矩阵基本概念回顾

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

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

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



# 向量及矩阵基本概念回顾

- 矩阵行列式的计算：
  - 对于一个 $n$ 阶矩阵 $A$ ，我们可以计算它的行列式，其值可表示为 $\det(A)$
  - 思考：
    - 如果 $n$ 阶矩阵有一行（列）全为零，行列式值为多少？
    - 如果 $n$ 阶矩阵的秩小于 $n$ ，则其行列式值为多少？
    - 如果 $n$ 阶矩阵有 $m$ 行线性相关，则其秩的值为多少？



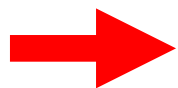
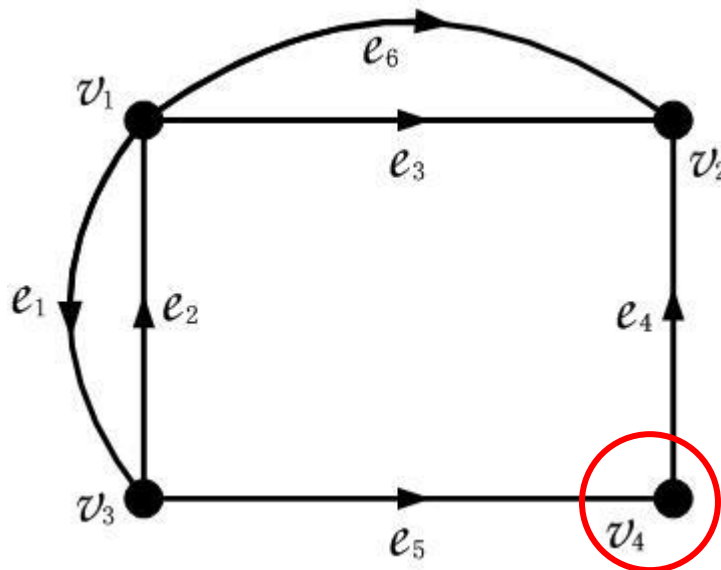
## 主要内容

- 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**



$$B_4 = \begin{bmatrix} v_1 & 1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ v_2 & 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & -1 \\ v_3 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ v_4 & 0 & 0 & 0 & 1 & -1 & 0 \\ & e_1 & e_2 & e_3 & e_4 & e_5 & e_6 \end{bmatrix}$$





## 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:

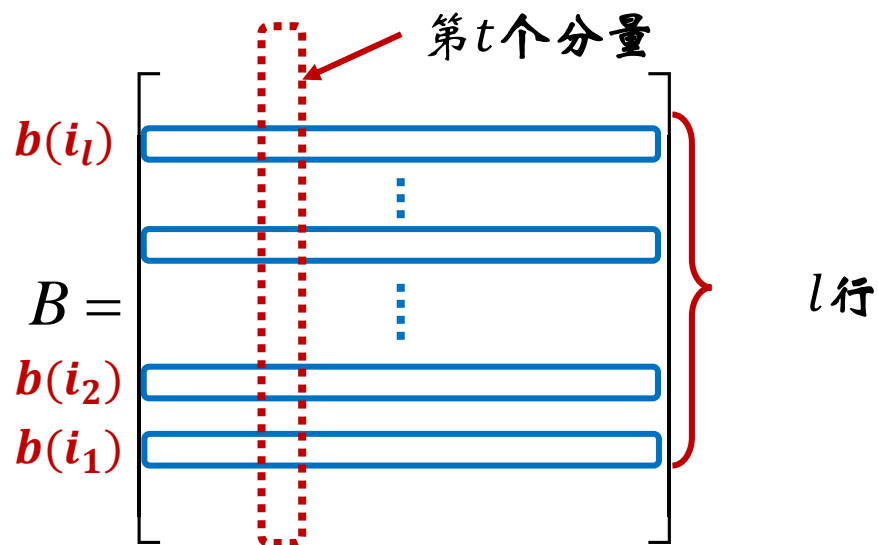
- 设 $B$ 中最少的线性相关行数为 $l$
- 则 $l \leq n$ , 其对应图中结点 $v(i_1), v(i_2), \dots, v(i_l)$

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

- 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





## 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 block) and  $0$  (bottom block). The label  $B(C)$  is associated with the top block, and the label  $B(G_C)$  is associated with the bottom block.

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
- 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!



# 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 $B_k(GT)$ 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

- 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。



# 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

本周开始接受第一次习题课交流报名