

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





- 1857年,英国数学家亚瑟.凯菜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,同时构造出一个裸图的支撑树
 - 用树来研究棋类这样的博弈问题

– ...





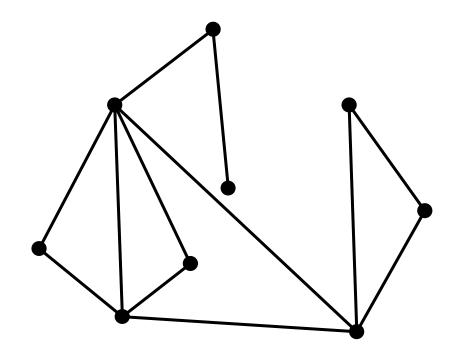
• 定义3.1.1 一个不含任何回路的连通图称为树, 用T表示。T中的边称为树枝, 度为1的结点称为树叶。





• 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。







• 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): 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。





• 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!





- 定理3.1.2设T是结点数为n≥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

(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

(2) T连通且每条边都是割边

Î

(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 $n \le k$ 时,m(T) = n(T) - 1成立n(T):树T的结点数

G' = G - e有两个连通支 T_1 和 T_2 。根据假设,

$$m(T_1) = n(T_1) - 1$$

$$m(T_2) = n(T_2) - 1$$

$$m(T) = m(T_1) + m(T_2) + 1 = n(T) - 1$$

证毕!

m(T): 树T的边数

(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为其中一条含有化个结点的初级回路。

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!

(4) T 有 n - 1条边且无回路

(5) T的任意两结点间有难一道路

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

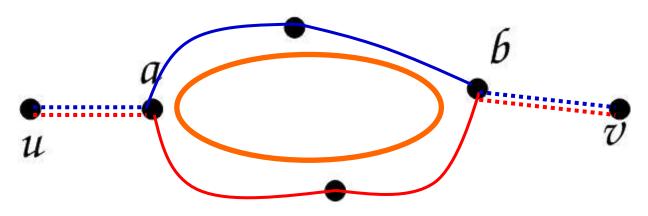
首先证明任意两结点间道路的存在性(反证法):

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

- (4) T有n-1条边且无回路
- (5) T的任意两结点间有难一道路

其次证明任意两结点问道路的唯一性:

- 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!

(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!

(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!



- 定理3.1.2设T是结点数为n≥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



- 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。

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

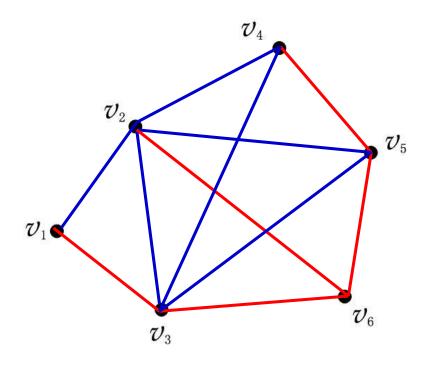
- 矛盾!

证毕!





• 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}





树的有关定义一小结

• 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





• 定义:数域F上的n个数a₁,a₂,…,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

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

其中 α, 称为α的第 i 介分量

数域F上全体n维向量组成的集合记为Fn





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

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

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

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





性质:如果一组向量α₁,α₂,...,α_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α₁,α₂,...,α_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。





• 定理: 若向量组 $\alpha_1,\alpha_2,...,\alpha_r$ 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。

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

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





• 定理:若向量组α₁,α₂,...,α_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α₁,α₂,…,α_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





• 定义:如果向量组 $\alpha_1,\alpha_2,...,\alpha_s$ 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 $\{\alpha_1,\alpha_2,...,\alpha_s\}=r$



· 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。



• 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×n的矩阵A,有m个行向量,n个 列向量,则:
 - 行秩≤ m
 - 列秩≤ n





• 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

列秋=3





• 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 ran (A)





• 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

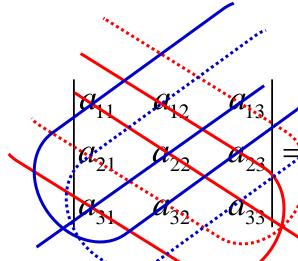




• 行列式的计算:

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

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



$$= a_{11}a_{22}a_{33} + a_{12}a_{23}a_{31} + a_{21}a_{32}a_{13}$$

$$-a_{13}a_{22}a_{31} - a_{11}a_{23}a_{32} - a_{12}a_{21}a_{33}$$





• 行列式的计算:





• 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}

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

称为元素 a_{ij} 的代数余子式





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

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

(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}





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

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

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阶矩阵任意M行线性相关,则其秩的值为多少?





主要内容

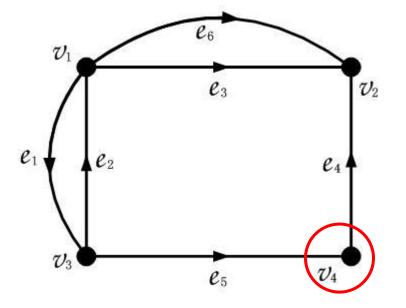
- 3.1 树的有关定义
- 3.2 基本关联矩阵及其性质
- 3.3 支撑树的计数
- 3.4 回路矩阵与割集矩阵
- 3.5 支撑树的生成
- 3.6 Huffman树
- 3.7 最短树
- 3.8 最大分枝





• 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





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



• 定理3.2.1 有向图G = (V, E) 关联矩阵B 的秩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

ran B < n





- 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,则接该列展开可知 $\det(B_0) = \pm \det(B_1)$
 - 依次类推,可证!



· 定理3.2.3设B是有向连通图G的关联矩阵,则

$$ran B = n-1$$

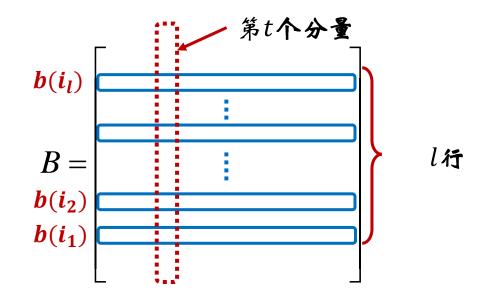
证明:

- 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 $v(i_1), v(i_2), ..., v(i_l)$

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

- 所有 $b(i_i)$ 中,第t(t=1,2,...m)个分量可能有两个非零元。
- 所有 $b(i_i)$ 中,第t(t=1,2,...m)个分量可能全零。
- 所有 $b(i_j)$ 中,第 t(t=1,2,...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。









- 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
- 此肘矩阵B将变为B'

$$B' = \begin{bmatrix} P & 0 \\ 0 & Q \end{bmatrix} \quad \begin{array}{c} l \\ n-l \end{array} \qquad ran \quad B = ran \quad B'$$

$$r \quad m-r$$

- 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。





· 定理3.2.3 设B是有向连通图G的关联矩阵,则

$$ran B = n-1$$

• 定理3.2.4 连通图G基本关联矩阵 B_k 的秩

$$ran B_k = n-1$$





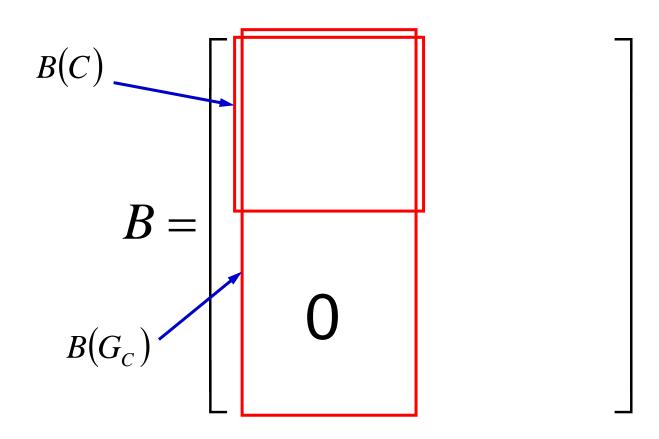
• 定理3.2.5 设 B_k 为有向连通图G的基本关联矩阵,C 为G中的一个回路。则C中各边所对应 B_k 的各列线性相关。

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 $B(G_c)$







思考: 此时B的所有列向量是否线性相关?





- C的关联矩阵为l阶方阵B(C),据定理3.2.3

$$ran B(C) = l - 1$$

- 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!



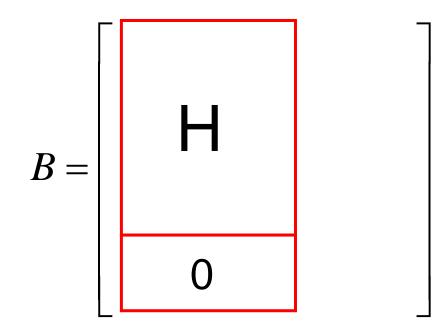


• 定理3.2.5 设 B_k 为有向连通图G的基本关联矩阵,C为G中的一个回路。则C中各边所对应 B_k 的各列线性相关。





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。







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?





· 定理3.2.6 令B,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。



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。





• 定理 $3.2.6 \diamondsuit B_k$ 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。





- 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

第二次实验课题目将发布 本周开始接受第一次习题课交流报名

