

有限布尔代数上的置换矩阵*

陈春光

柴国兴

(辽宁大学计算机科学技术系) (辽宁大学经济管理学院)

摘要 本文研究了任意有限布尔代数上的置换矩阵的特征,根据此特征可构造各种类型的置换矩阵,并给出了 n 阶置换矩阵个数的计数公式,然后证明了 n 阶矩阵 A 可逆的充分必要条件是 A 为 n 阶置换矩阵.

关键词 布尔代数,置换矩阵,群,原子,最大元,最小元,逆矩阵.

分类号 AMS(1991) 08B05/CCL O 153.2

设 $\langle L, +, \cdot \rangle$ 为具有 2^m ($m \geq 1$) 个元素的任意有限布尔代数,其 m 个原子分别为 $a_1, a_2, a_3, \dots, a_m$, 最大元为 1, 最小元为 0. 显然有: $a_1 + a_2 + \dots + a_m = 1$.

约定 L 上的矩阵运算如下:

设 $A = (a_{ij})_{m \times n}$, $B = (b_{ij})_{n \times s}$, 则 $A + B = (c_{ij})_{m \times s}$, 其中 $c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$.

设 $A = (a_{ij})_{m \times n}$, $B = (b_{ij})_{s \times r}$, 则 $AB = (c_{ij})_{m \times r}$, 其中 $c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{is}b_{sj}$.

设 P 为 L 上的 n 阶置换矩阵,由置换矩阵定义, $P P^T = P^T P = I$, 不难得到:

1. 互换置换矩阵的两行(或列)所得矩阵仍是置换矩阵.

2. 两个置换矩阵之积仍是置换矩阵,每个置换矩阵均可逆,其逆就是它的转置矩阵. 这样, L 上的所有 n 阶置换矩阵在矩阵乘法下构成一个群.

3. P 为 L 上的 n 阶置换矩阵的充分必要条件是每行(列)元素之和为 1,且任意两个不同行(列)对应元素之积的和为 0.

考察置换矩阵的任意一个行向量 $(P_{11}, P_{12}, \dots, P_{1n})$, 将其中的非 0 元素分解成原子的和时,由上得,此行所有非 0 元素的分解式总共所涉及到的原子恰好为所有原子(这保证此行分量之和为 1)且没有重复(可保证此行不同分量之积为 0). 那么,所有 n 阶置换矩阵的所有不同行向量有多少呢? 其个数恰好相当于如下球盒模型的计数问题:

把 m 个不同球(分别代表 m 个不同的原子),放到 n 个不同的盒子(代表行向量的 n 个分量)里,允许空盒(空盒代表该分量为 0),则放球的方法是: $n^m = \binom{n}{1} \{m\}_1 + \binom{n}{2} \{m\}_2 + \dots + \binom{n}{n} \{m\}_n \cdot n!$, 其中 $\{m\}_i$ 为第二类 stirling 数^[1].

定理 1 L 上的全体 n 阶置换矩阵共有 n^m 个不同的行向量,此结论对列亦成.

应当指出,置换矩阵的行向量的分量次序任意排列,所得的行向量仍为置换矩阵的行向

* 1994年4月20日收到. 95年9月18日收到修改稿.

量. 因此, 如果把可以通过分量的对换而得到的行向量算作一类, 即只考虑行所含元素的集合而不考虑其元素次序, 那么不难得到:

推论 L 上的所有 n 阶置换矩阵的行向量共有 $\binom{m}{1} + \binom{m}{2} + \cdots + \binom{m}{n}$ 类.

根据上述结论, 从 m 个原子出发, 不难构造出 n^m 个不同行向量, 从中适当选取 n 个行向量组成的 n 阶方阵只要保证其每个列向量的所有非 0 分量的原子表达式总共所涉及到的原子恰为全休原子且没有重复, 则这个矩阵就是置换矩阵. 这就是构造置换矩阵的方法. 至于, 总共可构造多少个置换矩阵呢? 我们有,

定理 2 L 上的 n 阶置换矩阵总共有 $(n!)^n$ 个.

证明 此问题相当于如下球盒模型的计数问题: 设想把 n 阶置换矩阵中 n^2 个元素位置放置不同标号的盒, 每个原子代表一个球, 现有 n 个 a_1 球, n 个 a_2 球, \dots , n 个 a_n 球, 往盒里放, 每行每列盒里放且只放一个 a_1 球, 一个 a_2 球, \dots , 一个 a_n 球, 允许空盒, 其放法数恰为 n 阶不同置换矩阵个数. 显然, 这种放法数为 $(n!)^n = (n)^n(n-1)^{n-1}\cdots 2^2 \cdot 1^1$.

关于置换矩阵与可逆矩阵的关系有:

定理 3 布尔代数 L 上的 n 阶矩阵 A 为可逆矩阵当且仅当 A 为置换矩阵.

证明 充分性显然.

必要性 设 $A = (a_{ij})_n$ 是可逆的, $B = (b_{ij})_n$ 为 A 的逆, 则由 $AB = I$ 得:

$$a_{i1}b_{1i} + a_{i2}b_{2i} + \cdots + a_{in}b_{ni} = 1.$$

由此得 $\begin{cases} a_{ii} + a_{i2} + \cdots + a_{in} = 1 \\ b_{1i} + b_{2i} + \cdots + b_{ni} = 1 \end{cases} \quad (i=1, 2, \dots, n)$, 同理得 $\begin{cases} a_{1i} + a_{2i} + \cdots + a_{ni} = 1 \\ b_{i1} + b_{i2} + \cdots + b_{in} = 1 \end{cases} \quad (i=1, 2, \dots, n)$.

又因当 $r \neq t$ 时, AB 的第 r 行第 t 列处元素为 0, 即 $a_{r1}b_{1t} + a_{r2}b_{2t} + \cdots + a_{rn}b_{nt} = 0$, 所以 $a_{r1}b_{1t} = a_{r2}b_{2t} = \cdots = a_{rn}b_{nt} = 0$. 即对任意 $k \neq i$, 恒有 $a_{ik}b_{kt} = 0$. 所以

$$a_{ij}(b_{j1} + b_{j2} + \cdots + b_{j,i-1} + b_{ji} + b_{j,i+1} + \cdots + b_{jn}) = a_{ij}b_{ji}, \quad (i, j = 1, 2, \dots, n).$$

同理, 由 $BA = I$ 得, $b_{ji}(a_{i1} + \cdots + a_{ij} + \cdots + a_{in}) = b_{ji}a_{ij}$. 即 $b_{ji} = b_{ji}a_{ij}$, 所以 $a_{ij} = b_{ji}$ ($i, j = 1, 2, \dots, n$), 故 A 与 B 互为转置, 且 $AA^T = A^TA = I$, 即 A 为置换矩阵.

推论 L 上的 n 阶可逆矩阵共有 $(n!)^n$ 个.

参 考 文 献

- [1] 屈婉玲, 组合数学, 北京大学出版社, 140(1989).
- [2] Ki Hang Kin, *Boolean matrix theory and applications*, Marcel Dekker. Inc, New York and Basel, 10(1982).
- [3] R. L. 古德斯坦因著, 刘文、李忠滨译, 布尔代数, 科学出版社, 119(1978).