

求流图的1-因子和1-因子连通*

陆生勋 张礼和
(杭州大学)

(一) 引言

文献[1]曾用有向图表示一组线性方程,然后利用这个图(称为流图或 Coates 图)写出方程的解。此法在各方面,尤其是在电路理论方面得到广泛的应用,不过在计算中需要列举流图中全部 1-因子(1-factor) 和 1-因子连通(1-factorial connection),对于较复杂的流图来说则不易全部找出而无遗漏。一般多用组合法来求,本文定义一种乘法运算后给出求任意有向图的全部 1-因子和 1-因子连通的简单方法。

(二) 定义

有向图 $G(V, E)$ 或简记作 G , 其顶点集为 V , 边集为 E , 用 (i, j) 或 e 表示从顶点 i 到顶点 j 的一条边, i 、 j 分别称为边 (i, j) 的源和尾。在 G 中以一个顶点 i 为源的边称为出边, i 的全部出边的条数称为 i 的出度, 记作 $\deg^+(i)$, 同样定义以 i 为尾的入边和入度 $\deg^-(i)$ 。若须标明顶点 $i \in V(H)$ 在子图 H 中的出度或入度时记作 $\deg_H^+(i)$ 或 $\deg_H^-(i)$ 。当有向图的每个顶点 i 的 $\deg^+(i) = \deg^-(i) = k$ 时, 称有向图为 k -度正则有向图。 $G(V, E)$ 的生成子图是指顶点集 $V_s = V$, 边集 $E_s \subseteq E$ 构成的子图 $G_s(V_s, E_s)$ 。有向图 G 的 1-度正则生成子图定义为 1-因子。易见如此定义的 1-因子就是由一组顶点不相交(vertex-disjoint)的有向圈构成的 G 的生成子图。1-因子连通定义为有向图 G 的一个生成子图: (1) 它有一条且仅有一条从顶点 i 到顶点 j 的有向路, (2) 它有一组顶点不相交的有向圈, 并且这些有向圈通过除属于(1)以外的全部顶点。

对于边集不是空集的子图常用边的乘积表示这个子图, 例如 $e_{i_1}e_{i_2}\cdots e_{i_n}$ 表示由 n 条边和这些边的端点构成的子图。文中未定义的术语和符号与文献[2]同。

设 \mathcal{D} 是有向图 G 的全部子图的集合, \mathcal{H} 是 \mathcal{D} 的全部子集合的集。参照文献[3]对 \mathcal{H} 定义一个称为“星”(star)的乘法运算如下: 对于 $h_1, h_2 \in \mathcal{H}$,

$$h_1 * h_2 = \{x \cup y / x \in h_1, y \in h_2, \text{ 且 } \deg_{x \cup y}^+(i) < 2, \deg_{x \cup y}^-(i) < 2\}$$

\mathcal{H} 的零元素定义为 \mathcal{H} 的空集, 记作 ϕ , 并且

$$h_1 * \phi = \phi * h_1 = \phi$$

显然, 如此定义的乘法运算满足乘法交换律和结合律。

(三) 定理

定理 设 $G(V, E)$ 为一有向图, $V = \{1, 2, \dots, \mu\}$, S_k 是顶点 k 为源的出边集, $S_k = \{(k, t) / (k, t) \in E, t \in V\}$, 则

* 1981年9月8日收到。

$$C = S_1 * S_2 * \cdots * S_\mu \quad (3)$$

给出 $G(V, E)$ 的全部 1-因子。

证: 充分性 设 $(i_1, j_1)(i_2, j_2) \cdots (i_\mu, j_\mu) \in C$, 则 $(i_k, j_k) \in S_k$, $\{i_k\} = \{j_k\} = V$, 子图 $(i_1, j_1)(i_2, j_2) \cdots (i_\mu, j_\mu)$ 包含 G 的全部顶点, 所以是生成子图。由于此生成子图每个顶点的 $\deg^+(i_k) < 2$, $\deg^-(i_k) < 2$, 所以它的各支 (component) 只能是有向路或有向圈。注意到 $(i_1, j_1)(i_2, j_2) \cdots (i_\mu, j_\mu)$ 是各 S_k 中取一条且仅取一条出边而构成的子图, 且顶点数等于边数, 则知该子图的各支只能是有向圈。因此 C 的每个元素都是 G 的 1-因子。

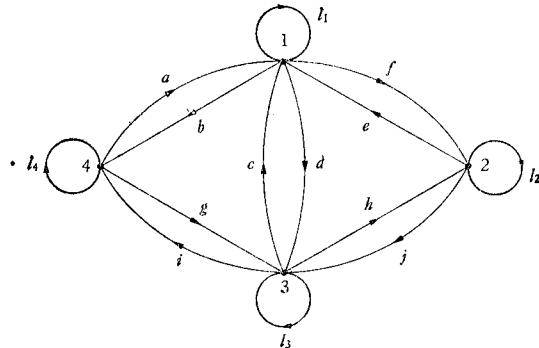
必要性 设 $e_1 e_2 \cdots e_\mu$ 是 G 的一个 1-因子, 则它的出边数应等于顶点数。因此每一出边属于且仅属于一个 S_k 。又因 $\deg_{e_1 e_2 \cdots e_\mu}^+(i) = 1 < 2$, $\deg_{e_1 e_2 \cdots e_\mu}^-(i) = 1 < 2$, 所以 $e_1 e_2 \cdots e_\mu \in C$ 。证毕。

如果将式(3)的 S_k 改为以 k 为尾的边集, 则定理仍然成立。

推论 因有向路增加一条有向边后便可成为有向圈, 所以求 $G(V, E)$ 中从 i 到 j 的全部 1-因子连通时, 只须求 $G(V, E) \cup (j, i), (j, i) \in E(G)$ 的全部 1-因子。

(四) 举例

例: 求以下流图的全部 1-因子。



$S_1 * S_2 * S_3 * S_4 = \{e_1, f, d, b\} * \{e_2, e, j\} * \{e_3, i, c, h\} * \{e_4, a, g\} = \{e_1 e_2, e_1 j, fe, f j, de_2, de, be_2, be, bj\} * \{e_3 e_4, e_3 a, ia, ig, ce_4, cg, he_4, ha, hg\} = \{e_1 e_2 e_3 e_4, e_1 e_2 ig, e_1 j h e_4, fe e_3 e_4, feig, f jia, f jce_4, de_2 ia, de_2 ce_4, dehe_4, be_2 e_3 a, be_2 cg, behg, bjha\}$, 该图共有 14 个 1-因子。

本法对手算和机算均适用。关于应用本法分析大规模网络的问题正在进行中。

参 考 文 献

- [1] C. L. Coates, IRE. Trans. on CT, CT-6(1959), 170.
- [2] W. K. Chen, *Applied Graph Theory*, 2-nd ed., North-Holland, Amsterdam, 1976.
- [3] W. K. Chen, J. SIAM Appl. Math, 14(1966), 550.

TO FIND ALL THE 1-FACTORS AND 1-FACTORIAL CONNECTIONS OF A FLOW GRAPH

Lu Sheng-xun Zhang Li-he
(*Hangzhou University*)

This note gives a method to find all the 1-factors and 1-factorial connections of a flow graph. Let \mathcal{D} be the set of all subgraphs of a given diagraph $G(V, E)$ and \mathcal{H} be the set of all subsets of \mathcal{D} . For $h_1, h_2 \in \mathcal{H}$, a multiplication operation being called "star" is denoted by the symbol $*$ and is defined in the following:

$$h_1 * h_2 = \{x \cup y / x \in h_1, y \in h_2, \text{ and } \deg_{x \cup y}^+(i) < 2, \deg_{x \cup y}^-(i) < 2\}$$

Theorem Let $G(V, E)$ be a diagraph with vertex set

$$V = \{1, 2, \dots, \mu\}, \text{ and let } S_k = \{(k, i) / (k, i) \in E, i \in V\}.$$

Then all the 1-factors of $G(V, E)$ can be determined by the product of S_k as follows:

$$C = S_1 * S_2 * \dots * S_\mu$$

Obviously, if $G(V, E)$ is replaced by $G(V, E)U(j, i)$, $(j, i) \notin E$, then the product gives all the 1-factorial connections from i to j of the diagraph $G(V, E)$.