

半正则二部图的补图生成树计数的一种新方法

姚菊田

绍兴文理学院数理信息学院, 浙江 绍兴

收稿日期: 2024年1月28日; 录用日期: 2024年2月22日; 发布日期: 2024年2月29日

摘要

一个二部图 $G = (U, V, E)$ 是半正则当且仅当同一部顶点集的两个顶点的度相等。进一步, 设 $G = (V_1, V_2, E)$ 是一个二部划分为 (V_1, V_2) 的连通二部图, 即 $V_1 \cup V_2 = V(G)$ 且 $V_1 \cap V_2 = \emptyset$ 。若 G 满足 $|V_1| = s, |V_2| = t$, 且 $\forall u_i \in V_1, d_G(u_i) = x (i = 1, \dots, s), \forall v_j \in V_2, d_G(v_j) = y (j = 1, \dots, t)$, 则称 G 是一个半正则二部图, 记作 $G = (s, t; x, y)$ 。利用 Kirchhoff 矩阵-树定理和矩阵的 Schur 补, 本文得到一种半正则二部图的补图的生成树计数一般公式, 并得到一些特殊半正则二部图补图的生成树数目计数公式。

关键词

二部图, 半正则, Kirchhoff 矩阵-树定理, Schur 补

A New Method for the Enumeration of the Number of Spanning Trees of the Complement of a Biregular Graph

Jutian Yao

School of Mathematical Information, Shaoxing University, Shaoxing Zhejiang

Received: Jan. 28th, 2024; accepted: Feb. 22nd, 2024; published: Feb. 29th, 2024

Abstract

A biregular (semiregular bipartite) graph is defined as a bipartite graph $G = (U, V, E)$ for which every two vertices on the same side of the given bipartition have the same degree as each other. Let $G = (V_1, V_2, E)$ be a connected bipartite graph with bipartition (V_1, V_2) . $V_1 \cup V_2 = V(G)$ and $V_1 \cap V_2 = \emptyset$. If G satisfies $|V_1| = s, |V_2| = t$, and $\forall u_i \in V_1, d_G(u_i) = x$ ($i = 1, \dots, s$), $\forall v_j \in V_2, d_G(v_j) = y$ ($j = 1, \dots, t$), then G is a semiregular bipartite graph, denoted as $G = (s, t; x, y)$. Based on the classical Kirchhoff matrix-tree theorem, and by using the Schur complement of a block of block matrix, we show a general expression for the number of spanning trees of the complement of a biregular graph G is given. As applications, several formulas for the number of spanning trees of the complement of various classes of biregular graph were obtained.

Keywords

Bipartite Graph, Semiregular, Kirchhoff Matrix-Tree Theorem, Schur Complement

Copyright © 2024 by author(s) and Hans Publishers Inc.

This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY 4.0).

<http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/>



Open Access

1. 引言

图的生成树数目是图的一个同构不变量,它不仅在图论和组合学中有着重要应用,在计算机科学、统计物理以及理论化学领域也应用广泛. 一个连通网络的连通性在一定程度上与网络的稳定性密切相关,图的生成树数目是度量网络稳定性的一个重要指标. 一般来说,生成树较多的网络更具有稳定性 [1]. 关于图的生成树计数理论,最经典的计数方法是Kirchhoff矩阵-树定理 [2, 3],它是将一个 n 阶图的拉普拉斯矩阵去掉一行一列的得到一个 $n - 1$ 阶代数余子式得到生成树的数目,这里很巧妙地将图的生成树计数问题转化为一个纯代数问题;除了这一经典生成树计数方式,还有递推算法(组合计数公式是Feussner组合公式 [4]: $\tau(G) = \tau(G - e) + \tau(G/e)$,也就是,图 G 的生成树数目等于图 G 删除一条边 e 后得到的子图 $G - e$ 的生成树数目加上图 G 收缩该边 e 得到的子图 G/e 的生成树数目);此外,还有间接计数方法,比如一个图 G 生成树的数目为图 G 的Tutte多项式 $T(G; x, y)$ 在 $x = 1, y = 1$ 上的特别值 [5].

本文研究的图均为无向简单连通图. 给定图 $G = (V(G), E(G))$, 一般用 $V(G)$ (简记 V) 表示 G 的顶点集, $E(G)$ (简记 E) 表示 G 的边集. 不包含圈的图称为无圈图, 连通的无圈图称为树, 常用字母 T 来表示. 若图 H 和 G 满足 $V(H) = V(G), E(H) \subseteq E(G)$, 则称 H 是 G 的生成子图, 记作 $H \subseteq G$. 若树 T 是 G 的生成子图, 即 $V(T) = V(G)$, 则称树 T 是 G 的一棵生成树. 图 $G = (V, E)$ 的两棵生成树 T_1, T_2 是不同的当且仅当 T_1, T_2 不同构或 $T_1 \cong T_2$ (同构), 但他们顶点标号不同. 同时, 记 $\tau(G)$ 表示图 G 生成树数目. 记 K_n 是 n 个顶点的完全图; sK_2 表示 s 条平行边 (不交边); $K_{m,n}$ 表示顶点集 $V(K_{m,n})$ 划分为 V_1 ($|V_1| = n$) 和 V_2 ($|V_2| = m$) 的完全二部图. 设 $G = (V_1, V_2, E)$ 是一个二部划分为 (V_1, V_2) 的连通二部图, 即 $V_1 \cup V_2 = V(G)$ 且 $V_1 \cap V_2 = \emptyset$. 若 G 满足 $|V_1| = s, |V_2| = t$, 且 $\forall u_i \in V_1, d_G(u_i) = x$ ($i = 1, \dots, s$), $\forall v_j \in V_2, d_G(v_j) = y$ ($j = 1, \dots, t$), 则称 G 是一个半正则二部图, 记作 $G = (s, t; x, y)$. $K_n - G$ 表示从 K_n 中删除 G 中所有的边得到的图, 称其为 G 的 K_n -补图. 当 $|V(G)| = n$ 时, 称 $K_n - G$ 为 G 的补图, 记作 \bar{G} . 设分块矩阵 $M = \begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix}$, 其中 M 是 $p + q$ 阶方阵, A 是 p 阶方阵, B 是 p 行 q 列的矩阵, C 是 q 行 p 列的矩阵, D 是 q 阶方阵. 若矩阵 D 是可逆的, 称 $A - BD^{-1}C$ 为子块矩阵 D 关于 M 的 Scur 补, 记为 M/D . 关于半正则二部图生成树的数目, Spiro S [6] 从特征值角度给出了半正则二部图生成树的一个计数公式. 本文研究半正则二部图二部图补图的生成树计数问题, 组合矩阵-树定理和矩阵的 Scur 补将给出半正则二部图补图的生成树的一种计数公式.

2. 相关定义与引理

记 $G = (V, E)$, 且 $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$, $E = \{e_1, \dots, e_m\}$. 对 $\forall v_i, v_j \in V$, 若 v_i, v_j 相邻, 则记为 $v_i \sim v_j$. $N_G(v_i) = \{v_j \in V | v_i \sim v_j\}$, $d_i = d_G(v_i) = |N_G(v_i)|$. 图的拉普拉斯矩阵 $L(G) = (l_{ij})_{n \times n}$ 定义如下:

$$l_{ij} = \begin{cases} d_i & i = j, \\ -1 & i \neq j, \text{ 且 } v_i \sim v_j, \\ 0 & \text{其他.} \end{cases}$$

Kirchhoff 矩阵-树定理 [2] 表明 $L(G)$ 中任意元素的代数余子式就是图 G 的生成树数目, 即 $\tau(G) = (-1)^{i+j} \det(L_{i,j}(G))$, 其中 $L_{i,j}(G)$ 表示从 $L(G)$ 中删除第 i 行和第 j 列后得到的余子矩阵. 众所周知, 若 $G = (V_1, V_2, E)$ ($|V_1| = s, |V_2| = t$) 是一个二部图, 则 G 的邻接矩阵 $A(G)$ 可表示为如下形式:

$$A(G) = \begin{bmatrix} 0 & B(G) \\ B^T(G) & 0 \end{bmatrix}.$$

这里, $B(G) = (b_{ij})_{s \times t}$ 称为 G 的二部关联矩阵, 满足

$$b_{ij} = \begin{cases} 1 & v_i \sim v_j, \text{ 指 } v_i \in V_1 \text{ 和 } v_j \in V_2 \text{ 在图 } G \text{ 中有连边;} \\ 0 & \text{其他.} \end{cases}$$

引理 2.1 若 $M = aI_k + bJ_k$, 且满足 $a \neq 0, a + bk \neq 0$, 则 M 可逆, 且

$$M^{-1} = \frac{1}{a}I_k + \frac{-b}{(a+bk)a}J_k.$$

证明: 由于 $\det M = a^{(k-1)}(a+bk) \neq 0$, 故 M 可逆, 易知

$$(aI_k + bJ_k)\left(\frac{1}{a}I_k + \frac{-b}{(a+bk)a}J_k\right) = I_k,$$

故结论成立.

引理2.2 ([7, 8]) 若矩阵 $M = \begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix}$, 其中 M 是 $p+q$ 阶方阵, A 是 p 阶方阵, B 是 p 行 q 列的矩阵, C 是 q 行 p 列的矩阵, D 是 q 阶方阵, 若矩阵 D 是可逆的, M/D 是 D 在 M 中的 Scur 补, 则

$$\det(M) = \det(D) \det(A - BD^{-1}C) = \det(D) \det(M/D). \quad (1)$$

引理2.3 ([9]) 设 $G = (V, E)$ ($|V| = n$), 且 $\mathbf{u} = (u_i)_{i=1}^n, \mathbf{v} = (v_i)_{i=1}^n$ 是 \mathbf{R}^n 中两个列向量, 则

$$\det(L(G) + \mathbf{u}\mathbf{v}^T) = \left(\sum_{i=1}^n u_i\right) \left(\sum_{i=1}^n v_i\right) \tau(G). \quad (2)$$

3. 生成树计数公式

定理3.1 设 G 为 $(s, t; x, y)$ -半正则二部图, 这里, $s+t = n$. 则 G 的补图 \overline{G} 的生成树数目为

$$\tau(\overline{G}) = \frac{(n-x)^s}{n^2} \det\left((n-y)I_t - \frac{1}{n-x}B^T(G)B(G)\right) \quad (3)$$

证明: 注意到 $\overline{G} = K_n - G$. 由引理2.3可知

$$\det(L(K_n - G) + J_n) = n^2 \tau(K_n - G)$$

可得 $\tau(K_n - G) = \frac{1}{n^2} \det(L(K_n - G) + J_n)$, 又由 $L(K_n - G) + J_n = L(K_n) - L(G) + J_n$, 其中

$$L(K_n) = nI_n - J_n, L(G) = \begin{bmatrix} xI_s & -B(G) \\ -B^T(G) & yI_t \end{bmatrix},$$

可得

$$L(K_n) - L(G) + J_n = \begin{bmatrix} (n-x)I_s & B(G) \\ B^T(G) & (n-y)I_t \end{bmatrix},$$

由引理2.1和引理2.2,有

$$\det \begin{bmatrix} (n-x)I_s & B(G) \\ B^T(G) & (n-y)I_t \end{bmatrix} = (n-x)^s |(n-y)I_t - B^T(G)((n-x)I_s)^{-1}B(G)|$$

得到

$$\det(L(K_n - G) + J_n) = (n-x)^s \det \left\{ (n-y)I_t - \frac{1}{n-x} B^T(G)B(G) \right\}$$

所以

$$\tau(K_n - G) = \frac{(n-x)^s}{n^2} \det \left((n-y)I_t - \frac{1}{n-x} B^T(G)B(G) \right),$$

证毕.

例子3.1 设 $G = tK_2$, 即 G 是一个 $(t, t; 1, 1)$ -半正则二部图. 注意到 $B^T(G)B(G) = I_t$, 由公式(3), 容易得到

$$\tau(\overline{tK_2}) = \frac{(n-1)^t}{n^2} \det \left((n-1)I_t - \frac{1}{n-1} I_t \right) = n^{(t-2)}(n-2)^t.$$

例子3.2 设 $G = \cup_{i=1}^k K_{1,y}$, 即 G 是一个 $(ky, k; 1, y)$ -半正则二部图, G 的顶点集两部分顶点数分别是 ky 和 k , 且 $ky + k = n$, 注意到 $B^T(G)B(G) = yI_k$, 由公式(3), 容易得到

$$\begin{aligned} \tau(\overline{G}) &= \frac{(n-1)^{ky}}{n^2} \det \left((n-y)I_k - \frac{1}{n-1} B^T(G)B(G) \right) \\ &= \frac{(n-1)^{ky}}{n^2} \det \left((n-y)I_k - \frac{y}{n-1} I_k \right) \\ &= (n-1-y)^k n^{(k-2)} (n-1)^{(ky-k)}. \end{aligned}$$

4. 小结

本文主要研究了半正则二部图补图的生成树数目的计数问题, 利用Kirchhoff矩阵-树定理和一个有关矩阵Scur补的行列式恒等式, 得到一个关于半正则二部图 G 的补图 \overline{G} 的生成树数目计数的一般性结果, 该结果表明 \overline{G} 的生成树计数问题等价于与 G 的二部邻接矩阵有关的一个矩阵行列式计算问题, 该计算公式在应用中给出了文献 [10] 中计算结果一个更为快速简洁的证明, 且具有创新性, 本文的证明方法上或许具备可推广性.

致谢

感谢指导老师对课题的指导, 本论文发表受省一流线下课程《高等代数》建设项目、浙江省“十四五”研究生教学改革项目(基于以学促研和OBE理念的研究生专业课程教学改革实践——以《图论》为例)资助。

参考文献

- [1] Boesch, F.T. (1986) On Unreliability Polynomials and Graph Connectivity in Reliable Network Synthesis. *Journal of Graph Theory*, **10**, 339-352. <https://doi.org/10.1002/jgt.3190100311>
- [2] Kirchhoff, G. (1847) Ueber die Auflösung der Gleichungen, auf welche man bei der Untersuchung der linearen Vertheilung galvanischer Ströme geführt wird. *Annalen der Physik*, **148**, 497-508. <https://doi.org/10.1002/andp.18471481202>
- [3] Biggs, N. (1993) Algebraic Graph Theory. 2nd Edition, Cambridge University Press, Cambridge.
- [4] Feussner, W. (1902) Ueber Stromverzweigung in netzförmigen Leitern. *Annalen der Physik*, **314**, 1304-1329. <https://doi.org/10.1002/andp.19023141320>
- [5] Tutte, W.T. (1954) A Contribution to the Theory of Chromatic Polynomials. *Canadian Journal of Mathematics*, **6**, 80-91. <https://doi.org/10.4153/CJM-1954-010-9>
- [6] Spiro, S. (2019) Polynomial Relations between Matrices of Graphs. *Journal of Graph Theory*, **90**, 288-303. <https://doi.org/10.1002/jgt.22401>
- [7] Klee, S. and Stamps, M.T. (2019) Linear Algebraic Techniques for Weighted Spanning Tree Enumeration. *Linear Algebra and Its Applications*, **582**, 391-402. <https://doi.org/10.1016/j.laa.2019.08.009>
- [8] Bapat, R.B. 图与矩阵[M]. 吴少川, 译. 哈尔滨: 哈尔滨工业大学出版社, 2014.
- [9] Klee, S. and Stamps, M.T. (2020) Linear Algebraic Techniques for Spanning Tree Enumeration. *The American Mathematical Monthly*, **127**, 297-307. <https://doi.org/10.1080/00029890.2020.1708171>
- [10] Weinberg, L. (1958) Number of Trees in a Graph. *Proceedings of the Institute of Radio Engineers*, **46**, 1954-1955.