

关于一类 (g, f) -3- 覆盖图的判据

黄光鑫¹, 尹 凤²

(1. 成都理工大学信息管理学院, 四川 成都 610059; 2. 四川理工学院数学系, 四川 自贡 643000)
(E-mail: cdut.hgx@163.com)

摘 要: 本文首先给出了 (g, f) -3- 覆盖图的定义, 即一个图 G 称为 (g, f) -3- 覆盖图, 如果 G 的任何三条边都属于它的一个 (g, f) - 因子; 其次, 黄光鑫曾先后给出了当 $g < f$ 时一个二部图分别是 (g, f) -2- 覆盖图和 (g, f) -3- 覆盖图的充分必要条件, 在此基础上, 本文进一步得到了, 当 $g \leq f$ 时一个二部图 $G = (X, Y)$ 是 (g, f) -3- 覆盖图的一个充分必要条件; 最后, 研究了 $f(X) = f(Y)$ 的情形, 得到了当 $f(X) = f(Y)$ 时一个二部图 $G = (X, Y)$ 是 f -3- 覆盖图的一个充分必要条件.

关键词: 图; 因子; 覆盖图; (g, f) -3- 覆盖图.

MSC(2000): 05C70

中图分类号: O157.5

1 引 言

本文所考虑的图均为有限无向简单图. 未说明的术语和符号见文献 [1]. 设 G 是一个图, 分别用 $V(G)$ 和 $E(G)$ 表示图 G 的顶点集和边集, 用 $d_G(x)$ 表示顶点 x 在 G 中的次数. 设 g, f 分别是定义在 $V(G)$ 上的两个整数值函数, 若对每个 $x \in V(G)$ 有 $g(x) \leq f(x)$, 则图 G 的一个 (g, f) - 因子是 G 的一个支撑子图 F , 使得对每个 $x \in V(G)$ 有 $g(x) \leq d_F(x) \leq f(x)$. 若对任意 $x \in V(G)$ 有 $g(x) \leq f(x)$ ($g(x) < f(x)$), 以下简记为 $g \leq f$ ($g < f$). 设任意 $S, T \subseteq V(G)$, $G[S]$ 表示 G 的由 S 导出的子图, 记 $G - S = G[V(G) \setminus S]$. 若 $E_1 \subseteq E(G)$, 用 $G - E_1$ 表示从 G 中去掉 E_1 中的全部边所得到的图. $E_G(S, T) = \{xy \in E(G) | x \in S, y \in T\}$, $e_G(S, T) = |E_G(S, T)|$. 为方便计, 对任意函数 f , 记 $f(S) = \sum_{x \in S} f(x)$, 并且令 $f(\Phi) = 0$. 记 $\delta_G(S, T; g, f) = f(S) - g(T) + d_G(T) - e_G(S, T)$.

Folkman, Fulkerson 在 1970 年曾得到下面的结果:

引理 1.1^[2] 设 $G = (X, Y)$ 是一个二部图, g 和 f 分别是定义在 $V(G)$ 上的两个整数值函数, 使对每个 $x \in V(G)$ 有 $g(x) \leq f(x)$, 则 G 有一个 (g, f) - 因子当且仅当对任意 $S \subseteq X$ 和 $T \subseteq Y$ 有 $\delta_G(S, T; g, f) \geq 0$ 且 $\delta_G(T, S; g, f) \geq 0$.

在 1988 年刘桂真^[3] 引进了 (g, f) - 覆盖图的概念, 即, 过图 G 的任意一条边都有 G 的一个 (g, f) - 因子, 则称图 G 为一个 (g, f) - 覆盖图, 并且给出了一个图是 (g, f) - 覆盖图的一个充分必要条件, 又给出了一个图有一个 (g, f) - 因子含有一条指定边的充要条件^[4]. 本文作者^[5-6] 推广了这一概念如下: 如果过图 G 的任意 k 条边都有 G 的一个 (g, f) - 因子, 则称 G 是一个 $(g, f) - k$ - 覆盖图, 并且分别得到了当 $g < f$ 是一个图是 $(g, f) - 2$ - 覆盖图和 (g, f) -3- 覆盖图的充分必要条件. 若 $\forall x \in V(G)$ 有 $f(x) = g(x)$, 则称一个 (g, f) -3- 覆盖图 G 是一个 f -3- 覆盖图. 当 $g \leq f$ 时寻找图 G 是一个 (g, f) -3- 覆盖图的充要条件是一个相当困难的问题. 本文得到了如下结果:

收稿日期: 2004-05-17; 接受日期: 2005-12-10

基金项目: 重庆市教委科学技术基金 (960384)

- (i) 当 $g \leq f$ 时, 一个二部图 $G = (X, Y)$ 是 (g, f) -3- 覆盖图的一个充分必要条件;
(ii) 当 $f(X) = f(Y)$ 时, 一个二部图 $G = (X, Y)$ 是 f -3- 覆盖图的一个充分必要条件.

2 主要结果及其证明

定理 2.1 设 $G = (X, Y)$ 是一个二部图, g 和 f 分别是定义在 $V(G)$ 上的两个整数值函数且 $g \leq f$, 则 G 是一个 (g, f) -3- 覆盖图, 当且仅当对任意 $S \subseteq X, T \subseteq Y$, 有

$$\delta_G(S, T; g, f) = f(S) - g(T) + d_G(T) - e_G(S, T) \geq \varepsilon(S, T) \quad (1)$$

且

$$\delta_G(T, S; g, f) = f(T) - g(S) + d_G(S) - e_G(T, S) \geq \varepsilon(T, S), \quad (2)$$

其中, $\varepsilon(S, T)$ 定义如下: 若 $d_{G-T}(S) \geq 3$, 则 $\varepsilon(S, T) = 3$; 若 $d_{G-T}(S) = 2$, 则 $\varepsilon(S, T) = 2$; 若 $d_{G-T}(S) = 1$, 则 $\varepsilon(S, T) = 1$; 否则 $\varepsilon(S, T) = 0$

证明 设 $e_i = u_i v_i, i = 1, 2, 3$ 为图 G 的任意三条边, 记 $G' = G - \{e_1, e_2, e_3\}$. 定义 $V(G)$ 上的函数 f', g' , 使

$$f'(x) = \begin{cases} f(x) - n(x), & x = u_i, v_i, \quad i = 1, 2, 3 \\ f(x), & \text{否则} \end{cases}$$

$$g'(x) = \begin{cases} g(x) - n(x), & x = u_i, v_i, \quad i = 1, 2, 3 \\ g(x), & \text{否则} \end{cases}$$

其中, $n(x)$ 表示顶点 x 与 e_1, e_2, e_3 相关联的次数.

易见, G 是一个 (g, f) -3- 覆盖图 $\iff$ 对 G 的任意三条边 e_1, e_2, e_3, G 有一个 (g, f) - 因子含 $e_1, e_2, e_3 \iff G'$ 有一个 (g', f') - 因子. 根据引理 1.1, 只要证明对任意 $S \subseteq X$ 和 $T \subseteq Y$ 有

$$\delta_{G'}(S, T; g', f') = f'(S) - g'(T) + d_{G'}(T) - e_{G'}(S, T) \geq 0, \quad (3)$$

且

$$\delta_{G'}(T, S; g', f') = f'(T) - g'(S) + d_{G'}(S) - e_{G'}(T, S) \geq 0. \quad (4)$$

由 $e_i (i = 1, 2, 3)$ 的任意性, (3) 式和 (4) 式成立, 当且仅当对任意 $S \subseteq X$ 和 $T \subseteq Y$ 有下列两式成立

$$\min_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \delta_{G'}(S, T; g', f') \geq 0, \quad (5)$$

$$\min_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \delta_{G'}(T, S; g', f') \geq 0. \quad (6)$$

注意到以下事实:

$$d_{G'}(T) - g'(T) = d_G(T) - g(T), \quad (7)$$

$$d_{G'}(S) - g'(S) = d_G(S) - g(S). \quad (8)$$

由 $\varepsilon(S, T)$ 的定义及式 (7), (8) 可知

$$\begin{aligned}
 \varepsilon(S, T) &= \max_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \{d_{G-T}(S) - d_{G'-T}(S)\} \\
 &= \max_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \{[d_G(S) - e_G(S, T)] - [d_{G'}(S) - e_{G'}(S, T)]\} \\
 &= \max_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \{[f(S) - f'(S)] - [e_G(S, T) - e_{G'}(S, T)]\} \\
 &= \max_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \{[f(S) - e_G(S, T)] - [f'(S) - e_{G'}(S, T)]\} \\
 &= \max_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \{[f(S) - g(T) + d_G(T) - e_G(S, T)] - \\
 &\quad [f'(S) - g'(T) + d_{G'}(T) - e_{G'}(S, T)]\} \\
 &= \max_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \{\delta_G(S, T; g, f) - \delta_{G'}(S, T; g', f')\} \\
 &= \delta_G(S, T; g, f) - \min_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \delta_{G'}(S, T; g', f'),
 \end{aligned}$$

从而

$$\min_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \delta_{G'}(S, T; g', f') = \delta_G(S, T; g, f) - \varepsilon(S, T).$$

同理可证

$$\min_{e_i \in E(G), i=1,2,3} \delta_{G'}(T, S; g', f') = \delta_G(T, S; g, f) - \varepsilon(T, S).$$

故 (5) 式和 (6) 式成立, 当且仅当式 (1) 和式 (2) 成立. $\square$

定理 2.2 设 $G = (X, Y)$ 是一个二部图, f 是定义在 $V(G)$ 上的非负整数值的函数且 $f(X) = f(Y)$, 则 G 是一个 f -3- 覆盖图的充要条件是对任意 $S \subseteq X, T \subseteq Y$ 有

$$\delta_G(S, T; f) = f(S) - f(T) + d_G(T) - e_G(S, T) \geq \varepsilon(S, T), \quad (9)$$

其中, $\delta_G(S, T; f) = \delta_G(S, T; f, f)$, $\varepsilon(S, T)$ 的定义与定理 2.1 中 $\varepsilon(S, T)$ 的定义相同.

证明 对任意 $S \subseteq X, T \subseteq Y$, 据定理 2.1, G 是 $f-3$ - 覆盖图, 当且仅当式 (9) 成立, 且

$$\delta_G(T, S; f) \geq \varepsilon(T, S), \quad (10)$$

其中, $\delta_G(T, S; f) = \delta_G(T, S; f, f)$. 现只需证明 (9) 式蕴涵 (10) 式即可.

事实上, 当 $f(X) = f(Y)$ 时

$$\begin{aligned}
 \delta_G(X \setminus S, Y \setminus T; f) &= f(X \setminus S) - f(Y \setminus T) + d_G(Y \setminus T) - e_G(X \setminus S, Y \setminus T) \\
 &= (f(X) - f(S)) - (f(Y) - f(T)) + d_G(Y \setminus T) - (d_G(Y \setminus T) - d_{G-T}(S)) \\
 &= (f(X) - f(Y)) - (f(T) - f(S)) + d_{G-T}(S) \\
 &= f(T) - f(S) + d_G(S) - e_G(T, S) = \delta_G(T, S; f).
 \end{aligned}$$

由 $d_{G-(Y \setminus T)}(X \setminus S) = d_{G-S}(T)$ 及 $\varepsilon(T, S)$ 定义可知 $\varepsilon(X \setminus S, Y \setminus T) = \varepsilon(T, S)$. 据式 (9), $\delta_G(T, S; f) = \delta_G(X \setminus S, Y \setminus T; f) \geq \varepsilon(X \setminus S, Y \setminus T) = \varepsilon(T, S)$. 于是 (9) 隐含 (10). $\square$

3 小 结

本文得到了当 $g \leq f$ 时一个二部图 $G = (X, Y)$ 是 (g, f) -3- 覆盖图的充要条件, 同时给出了

当 $f(X) = f(Y)$ 时, 一个二部图 $G = (X, Y)$ 是 (g, f) -3- 覆盖图的一个充分必要条件. 作为本文的结束, 我们提出如下问题, 它的解决有助于 Alspach 猜想^[7]的进一步解决.

问题 对一般的图 G , g 和 f 分别是定义在 $V(G)$ 上的两个整数值函数, 使对每个 $x \in V(G)$ 有 $g(x) \leq f(x)$, 寻找图 G 是 (g, f) -3- 覆盖图的条件.

参考文献:

- [1] BONDY J A, MURTY U S R. *Graphy Theory with Applications* [M]. London: MacMillan, 1976.
- [2] FOLKMAN J, FULKERSON D R. *Flows in infinite graphs* [J]. J. Combin Theory, 1970, **8**: 30–44.
- [3] LIU Gui-zhen. *On (g, f) -covered graphs* [J]. Math. Acta. Scientia, 1988, **8**(2): 170–176.
- [4] 刘桂真. 与星正交的 (g, f) - 因子分解 [J]. 中国科学 (A 辑), 1995, **25**: 367–373.
LIU Gui-zhen. *(g, f) -factorizations orthogonal to a star in graphs* [J]. Sci. China Ser. A, 1995, **25**: 367–373. (in Chinese)
- [5] 黄光鑫. 关于 (g, f) -2- 覆盖图 [J]. 贵州工业大学学报 (自然科学版), 2002, **31**(2): 1–3.
HUANG Guang-xin. *On (g, f) -2-covered graph* [J]. J. Guizhou University of Technology Nature Science Edition, 2002, **31**(2): 1–3. (in Chinese)
- [6] 黄光鑫. 关于 (g, f) -3- 覆盖图 [J]. 重庆师范学院学报 (自然科学版), 2002, **19**(2): 24–25.
HUANG Guang-xin. *On (g, f) -3-covered graph* [J]. J. Chongqing Normal University Nature Science Edition, 2002, **19**(2): 24–25. (in Chinese)
- [7] ALSPACH B. *Problem 89* [J]. Discrete Math., 1988, **69**: 106.

Criterion for a Type of (g, f) -3-Covered Graphs

HUANG Guang-xin¹, YIN Feng²

(1. School of Information and Management, Chengdu University of Technology, Sichuan 610059, China;

2. Dept. of Math., Sichuan University of Science and Engineering, Zigong 643000, China)

Abstract: First, (g, f) -3-covered graph is defined. A graph G is called a (g, f) -3-covered graph if every three edges belong to a (g, f) -factor. Then a necessary and sufficient condition for a bipartite graph $G = (X, Y)$ to be (g, f) -3-covered is given when $g \leq f$. Moreover, a necessary and sufficient condition for a bipartite graph $G = (X, Y)$ to be f -3-covered is obtained.

Key words: graph; factor; covered graph; (g, f) -3-covered graph.