

文章编号: 1005-0523(2015)06-0106-04

图的 Fractional 边全控制

徐保根, 赵丽鑫, 邹妍

(华东交通大学理学院, 江西 南昌 330013)

摘要: 设 $G=(V,E)$ 是一个无孤立边的图, 一个实值函数 $f:E(G) \rightarrow [0,1]$ 若对所有的边 $e \in E(G)$, 均有 $\sum_{e \in N(e)} f(e) \geq 1$ 成立, 则称 f 为图 G 的一个 Fractional 边全控制函数。图 G 的 Fractional 边全控制数定义为 $\gamma'_{fr}(G) = \min\{\sum_{e \in E} f(e) \mid f \text{ 为图 } G \text{ 的一个 Fractional 边全控制函数}\}$ 。确定了一般图的 Fractional 边全控制数若干界限, 同时也研究了几类特殊图 Fractional 边全控制问题, 给出了一些特殊图的 Fractional 边全控制数。

关键词: Fractional 边全控制函数; Fractional 边全控制数; Fractional 边全包装函数; Fractional 边全包装数

中图分类号: O157.5

文献标志码: A

DOI: 10.16749/j.cnki.jecjtu.2015.06.017

1 引言及定义

本文中所指的图均为无向简单图, 符号和术语同于文献[1-2]。

图的控制理论是图论中很重要的一个分支。在图的控制理论的发展和完善过程中, Hedetniemi S M 等人首次提出并研究了图的 Fractional 控制概念和性质, 在当 MITCHELL S 和 HEDETNEMI S T 引入了图的一般边控制的概念之后, 自然产生了图的 Fractional 边控制概念, 并对其进行了大量研究^[3-4]。而文献[5]首先提出并研究了图的符号边控制, 由此衍生到边上的多种控制概念, 如 Fractional 边控制等^[6]等, 从而使得控制理论的研究内容和研究成果越来越丰富, 本文主要给出了图的 Fractional 边全控制概念和一些主要结果。

设 $G=(V,E)$ 是一个连通图, 用 $V(G)$ 和 $E(G)$ 分别表示 G 的顶点集和边集。对于任意一条边 $e \in E(G)$, 定义 e 在 G 中的邻域 $N_d[e]$, 表示 G 中与边 e 相关联的边的集合。闭邻域 $N_d[e] = N_d(e) \cup \{e\}$ 。 $N_d(e)$ 和 $N_d[e]$ 分别简记为 $N_d(e)$ 和 $N_d[e]$ 。 v 点 G 在中的度记为 $d(v) = |N(v)|$, 并且 $\Delta = \Delta(G)$ 和 $\delta = \delta(G)$ 分别表示图 G 中点的最大度和最小度, 边 e 在图 G 中的边度是指与其相连的边的条数, 记为 $d(e) = |N(e)|$ 。若 $e=uv \in E(G)$, 则有 $d(e) = d(u) + d(v) - 2$ 。 $\Delta' = \Delta'(G)$ 和 $\delta' = \delta'(G)$ 和分别表示图 G 中边的最大度和最小度。

为了方便, 设 $G=(V,E)$ 若 $S \subseteq E(G)$, $f: E \rightarrow R$ 为一个实值函数, 则记

$$f(S) = \sum_{e \in S} f(e) \quad (1)$$

定义 1^[7] 设 $G=(V,E)$ 是一个无孤立边的图, 如果一个实值函数 $f: E \rightarrow [0,1]$ 对任意的 $e \in E(G)$ 均有 $f(N_d(e)) \geq 1$ 成立, 则称 f 为图 G 的一个 Fractional 边全控制函数(简称为 F -边全控制函数)。图 G 的 F -边全控制数定义为

$$\gamma'_{fr}(G) = \min\{f(E) \mid f \text{ 为图 } G \text{ 的一个 } F\text{-边全控制函数}\} \quad (2)$$

并且称满足 $\gamma'_{fr}(G) = \min\{f(E) \mid f \text{ 为图 } G \text{ 的一个 } F\text{-边全控制函数}\}$ 的 F -边全控制函数 f 为一个最小 F -边全控制函数。

定义 2^[7] 设 $G=(V,E)$ 是一个无孤立边的图, 如果一个实值函数 $f: E \rightarrow [0,1]$ 对任意的 $e \in E(G)$ 均有 $f(N$

收稿日期: 2015-05-03

基金项目: 国家自然科学基金项目(11361024); 江西省高校科技落地计划项目(KJLD12067)

作者简介: 徐保根(1963—), 男, 教授, 主要研究方向为图论及其应用。

(e) ≥ 1 成立,则称 f 为图 G 的一个 F -边全包装函数。图 G 的一个 F -边全包装数定义为

$$P'_{\beta}(G) = \min \{ f(E) \mid f \text{ 为图 } G \text{ 的一个 } F\text{-边全包装函数} \} \quad (3)$$

并且称满足 $P'_{\beta}(G) = f(E)$ 的 F -边全包装函数 f 为一个最大 F -边全包装函数。

在上述两个定义中,如果将边邻域“ $N(e)$ ”改为闭边邻域“ $N[e]$ ”,则对应定义为 F -边控制数和 F -边包装数。类似地,可分别定义 F -点控制函数 $\gamma'_{\beta}(G)$ 和 F -点包装数 $P_f(G)$ 。Domke G S^[8]等证明了 $\gamma_f(G) = P_{\beta}(G)$ 对任意图成立,这表明 $\gamma'_{\beta}(G) = P'_{\beta}(G)$ 对任何无孤立边的图成立。特殊地,如果一个实值函数 $f: E \rightarrow [0, 1]$ 满足 $f(N(e)) = 1$ 对任意 $e \in E(G)$ 成立,则 f 为 G 的一个最小 F -边全控制函数,同时 f 也是图 G 的一个 F -边全包装函数,因此有下面的引理成立。

引理 1 设 G 为一个图,若存在一个实值函数 $f: E(G) \rightarrow [0, 1]$,使得对任意的 $e \in E(G)$ 均有 $f(N(e)) = 1$ 成立,则有 $\gamma'_{\beta}(G) = f(E(G))$ 。

2 主要结果及证明

定理 1 对于任意具有 m 条边的图 G , δ' 和 Δ' 分别为图 G 的最小边度和最大边度,则有

$$\frac{m}{\Delta'} \leq \gamma'_{\beta}(G) \leq \frac{m}{\delta'} \quad (4)$$

证明 记 $G = (V, E)$, f 为图 G 的一个最小 F -边全控制函数,即有 $\gamma'_{\beta}(G) = f(E)$ 。由于对任意的边 $e \in E(G)$ 均有 $f(N(e)) \geq 1$ 成立。于是有

$$m \leq \sum_{e \in E} f(N(e)) = \sum_{e \in E} d'(e)f(e) \leq \Delta' \cdot f(E) = \Delta' \cdot \gamma'_{\beta}(G) \quad (5)$$

故可得 $\gamma'_{\beta}(G) \geq \frac{m}{\Delta'}$ 。

另一方面,在 $E(G)$ 上定义一个实值函数 f 如下: $\forall e \in E(G)$, 令 $f(e) = \frac{1}{\delta'}$ 。此时对所有的边 $e \in E$, 均有 $f(N(e)) \geq 1$ 成立,可知 f 为图 G 的一个 F -边全控制函数,此时

$$\gamma'_{\beta}(G) \leq f(E) = \sum_{e \in E(G)} f(e) = \frac{m}{\delta'} \quad (6)$$

综上所述,可得 $\frac{m}{\Delta'} \leq \gamma'_{\beta}(G) \leq \frac{m}{\delta'}$ 。定理 1 证毕。

由定理 1 可得,当图 G 为 n 阶 r -正则图时, $\forall e \in E$, $d(e) = 2r - 2$ 且 $m = \frac{nr}{2}$, 此时可以得到下面推论。

推论 1 对任意的 n 阶 r -正则图 $G(r \geq 2)$, 有 $\gamma'_{\beta}(G) = \frac{nr}{4(r-1)}$ 。

特殊地,当 $G = K_n$ 或者 $G = C_n$ 或者 $G = K_t$ 为完全 n -等部图时,由推论 1 可得下面的推论 2。

推论 2 对于任意整数 $n \geq 2$ 和 $t \geq 2$, 则有

$$\begin{cases} \gamma'_{\beta}(K_n) = \frac{n(n-1)}{4(r-1)} \\ \gamma'_{\beta}(C_n) = \frac{n}{2} \\ \gamma'_{\beta}(K_t) = \frac{n(n-1)t^2}{4t(n-1)-4} \end{cases} \quad (7)$$

如果一个图 G 的每条边的度均为 k , 则称 G 为一个 k -边正则图(即 $\Delta' = \delta' = k$), 例如,完全偶数 $K_{s,t}$ 为一个 $(s+t-2)$ -边正则图,由定理 1 可得下面推论 3。

推论 3 对任何正整数 $s \geq t \geq 2$, 则有 $\gamma'_{\beta}(K_{s,t}) = \frac{rs}{r+s-2}$ 。

由于 $2\Delta - 2 \geq \Delta' \geq \delta' \geq 2\delta - 2$ 对任意简单图均成立,由定理 1 可得下面的推论 4。

推论 4 对任意的 m 条边的简单图 G , 若最小度 $\delta \geq 2$, 则有

$$\frac{m}{2\Delta-2} \leq \gamma'_{fi}(G) \leq \frac{m}{2\delta-2} \quad (8)$$

下面确定路和轮图的 F -边全控制数。

定理 2 对于 $n+1$ 阶轮图 W_{n+1} , 则有 $\gamma'_{fi}(W_{n+1}) = \frac{n}{2}$ 。

证明 记轮图 $W_{n+1} = C_n \vee K_1$, 在 $E(W_{n+1})$ 上定义一个实值函数 f 如下

$$f(e) = \begin{cases} 0, & e \in E(W_n) \setminus E(C_n) \\ \frac{1}{2}, & e \in (C_n) \end{cases} \quad (9)$$

此时对所有的边 $e \in E(W_{n+1})$, 均有 $f(N(e)) = 1$ 成立, 可知 f 为图 G 的一个 F -边全控制函数, 由引理 1 可知

$$\gamma'_{fi}(W_{n+1}) = f(E) = \sum_{e \in E(G_n)} f(e) + \sum_{e \in E(W_n) \setminus E(C_n)} f(e) = \frac{n}{2} + 0 = \frac{n}{2} \quad (10)$$

即有 $\gamma'_{fi}(W_{n+1}) = \frac{n}{2}$ 。定理 2 证毕。

定理 3 对于 n 阶路 $P_n (n \geq 4)$, 则有

$$\gamma'_{fi}(P_n) = \begin{cases} \frac{n}{2}, & n \equiv 0 \pmod{4} \\ \frac{n-1}{2}, & n \equiv 1 \pmod{4} \\ \frac{n}{2}, & n \equiv 2 \pmod{4} \\ \frac{n+1}{2}, & n \equiv 3 \pmod{4} \end{cases} \quad (11)$$

证明 记 $G = P_n$, 其中 $V(G) = (v_1, v_2, \dots, v_n)$, $E(G) = (e_1, e_2, \dots, e_{n-1})$, 且 $e_i = v_i v_{i+1}$ 。

下面分 4 种情形分别定义图 G 上的一个实值函数 $f: E(G) \rightarrow [0, 1]$ 如下:

1) 当 $n = 4t$ 时, 即 $n \equiv 0 \pmod{4}$ 。令 $f(e_{4i-3}) = f(e_{4i-2}) = 1 (1 \leq i \leq t)$, $f(e_{4i-1}) = f(e_{4i}) = f(e_{4i}) = 0 (1 \leq i \leq t-1)$ 。此时对任意的 $e \in E(G)$, 均有 $f(N(e)) = 1$ 成立。由引理 1 可知 f 为图 G 的一个最小 F -边全控制函数, 则

$$\gamma'_{fi}(G) = \sum_{i=1}^{n-1} f(e_i) = t(f(e_1) + f(e_2)) = 2t = \frac{n}{2} \quad (12)$$

即有 $\gamma'_{fi}(G) = \frac{n}{2}$ 。

2) 当 $n = 4t+1$ 时, 即 $n \equiv 1 \pmod{4}$ 。令 $f(e_{4i-2}) = f(e_{4i-1}) = 1 (1 \leq i \leq t)$, $f(e_{4i-3}) = f(e_{4i}) = 0 (1 \leq i \leq t)$, 此时对任意的 $e \in E(G)$, 均有 $f(N(e)) = 1$ 成立。由引理 1 可知 f 为图 G 的一个最小 F -边全控制函数, 则

$$\gamma'_{fi}(G) = \sum_{i=1}^{n-1} f(e_i) = t(f(e_2) + f(e_3)) = 2t = \frac{n-1}{2} \quad (13)$$

即当 $n \equiv 1 \pmod{4}$ 时, $\gamma'_{fi}(G) = \frac{n-1}{2}$ 。

3) 当 $n = 4t+2$, 即 $n \equiv 2 \pmod{4}$ 时。令 $f(e_{4i-2}) = f(e_{4i-1}) = f(e_{4i}) = 1 (1 \leq i \leq t)$, $f(e_{4i-3}) = f(e_{4i}) = 0 (1 \leq i \leq t)$, 此时对任意的 $e \in E(G)$, 均有 $f(N(e)) \geq 1$ 成立。可知 f 为图 G 的一个 F -边全控制函数, 则 $\gamma'_{fi}(G) \leq f(E) =$

$$\sum_{e \in E(G)} f(e) = \frac{n}{2}。$$

又因为对任意的 $e \in E(G)$, 均有 $f(N(e)) \geq 1$ 成立, 则可得 $f(e_2) = 1$ 。

且当 $1 \leq i \leq t$ 时, $\begin{cases} f(e_{4i-1}) + f(e_{4i+1}) \geq 1 \\ f(e_{4i}) + f(e_{4i+2}) \geq 1 \end{cases}$; 当 $i = t$ 时, $\begin{cases} f(e_{4i-1}) + f(e_{4i+1}) \geq 1 \\ f(e_{4i}) = 1 \end{cases}$ 。此时

$$\begin{aligned} \gamma'_{fi}(G) &= f(e_1) + f(e_2) + \dots + f(e_{n-1}) = f(e_1) + f(e_2) + \dots + f(e_{4t}) + f(e_{4t+1}) \geq f(e_2) + f(e_3) + \dots + f(e_{4t}) + f(e_{4t+1}) \\ &= f(e_2) + \sum_{i=1}^{t-1} (f(e_{4i-1}) + f(e_{4i+1}) + f(e_{4i}) + f(e_{4i+2})) + f(e_{4t-1}) + f(e_{4t}) + f(e_{4t+1}) \geq 1 + 2(t-1) + 1 + 1 = 2t + 1 = \frac{n}{2} \end{aligned} \quad (14)$$

即 $\gamma'_{fi}(G) \geq \frac{n}{2}$ 。综上所述,当 $n \equiv 2 \pmod{4}$ 时, $\gamma'_{fi}(G) = \frac{n}{2}$ 。

4) 当 $n=4t+3$, 即 $n \equiv 3 \pmod{4}$ 时。令 $f(e_{4i-3})=f(e_{4i-2})=1 (1 \leq i \leq t+1)$, $f(e_{4i-1})=f(e_{4i})=0 (1 \leq i \leq t)$, 此时对任意的 $e \in E(G)$, 均有 $f(N(e))=1$ 成立。由引理 1 可知 f 为图 G 的一个最小 F -边全控制函数, 则

$$\gamma'_{fi}(G) = f(e_1) + f(e_2) + \cdots + f(e_{n-1}) = (t+1)f(e_1) + f(e_2) = 2(t+1) = \frac{n+1}{2} \quad (15)$$

即当 $n \equiv 3 \pmod{4}$ 时, $\gamma'_{fi}(G) = \frac{n+1}{2}$ 。至此定理 3 证毕。

参考文献:

- [1] BONDYJ A, MURTY V S R. Graph Theory with Application[M]. Elsevier, Amsterdam, 1976.
- [2] HAYNES T W, HEDETNIEMI S T, SLATER P J. Domination in Graph[M]. Marcel Dekker, Inc New York, 1998.
- [3] HEDETNIEMI S M, HEDETNIEMI S T, WIMER T V. Linear time resource allocation algorithms for trees. Technical report URI-014, Department of Mathematics[R]. Clems on University, 1987.
- [4] MITCHELL S, HEDETNIEMI S T. Edge domination in trees[J]. Congr Numer, 1977(19):489-509.
- [5] BAOGEN XU. On signed edge domination numbers of graphs[J]. Discrete Math, 2001(239):179-189.
- [6] ARUMUGAM S. Fractional edge domination in graphs[J]. APPL ANAL Discrete Math, 2009(3):359-370.
- [7] 徐保根, 图的控制与染色理论[M]. 武汉, 华中科技大学出版社, 2013.
- [8] DOMKE G S, HEDETNIEMI S T, LASKAR R C. Fractional packings, coverings and irredundance in graphs[J]. Congr Numer, 1988(66):227-238.

Fractional Edge Total Domination Numbers in Graphs

Xu Baogen, Zhao Lixin, Zou Yan

(School of Science, East China Jiaotong University, Nanchang 330013, China)

Abstract: Let $G=(V,E)$ be a graph without isolated edges, a real function $f:E(G) \rightarrow [0,1]$ is said to be a fractional edge total domination function (FETDF) of G if $\sum_{e \in N(e)} f(e) \geq 1$ holds for every $e \in E(G)$ edge, then the fractional edge total

domination number $\gamma'_{fi}(G)$ of G is defined as $\gamma'_{fi}(G) = \min\{\sum_{e \in E} f(e) \mid f \text{ is a FETDF of } G\}$. This paper determines bounds

for the fractional edge total domination numbers of a graph. Meanwhile, it discusses some questions on the fractional edge total domination and gives the fractional edge total domination numbers of some special graphs.

Key words: fractional edge total dominating function; fractional edge total domination number; fractional edge total packing function; fractional edge total packing number

(责任编辑 姜红贵)