

# 蕴含 $F_6$ 可图序列的极值问题\*

## An Extremal Problem on Potentially $F_6$ -graphic Sequences

陈 纲

CHEN Gang

(宁夏大学数学计算机学院,宁夏银川 750021)

(College of Mathematics and Computer, Ningxia University, Yinchuan, Ningxia, 750021, China)

**摘要:** 考虑经典 Tuán 型问题的变形,并确定  $e(F_6, n) = 4n + 2$ ,其中  $F_6$  是 6 个顶点的扇图,  $n$  充分大.**关键词:** 图 扇图 度序列**中图法分类号:** O157.5   **文献标识码:** A   **文章编号:** 1005-9164(2010)01-0013-03**Abstract** A variation of the classical Tuán-type extremal problem is considered, and the value of  $e(F_6, n) = 4n + 2$  is determined, where  $F_6$  is a fan graph on 6 vertices and  $n$  is large sufficiently.**Key words** graph, fan graph, degree sequence

所有  $n$  项非增非负整数序列  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n)$  的集合记为  $NS_n$ . 设  $c \in NS_n$ , 如果  $c$  的每一项都是非零的, 则称  $c$  为正的. 如果  $c$  是某一个  $n$  阶简单图  $G$  的度序列, 则称  $c \in NS_n$  是可图的; 并且  $G$  称为  $c$  的一个实现.  $NS_n$  中所有正的可图序列构成的集合记为  $GS_n$ . 对于  $c \in NS_n$ , 定义  $e(c) = d_1 + d_2 + \dots + d_n$ . 对于给定的图  $H$ , 称  $c \in GS_n$  是蕴含  $H$  可图的, 如果  $c$  有一个实现包含  $H$  作为子图. 若图  $G$  和图  $H$  没有公共顶点, 则用  $G \cup H$  表示  $G$  和  $H$  的并, 当  $G$  同构于  $H$  时, 简记  $G \cup H$  为  $2G$ . 图  $G+H$  表示具有顶点集  $V(G+H) = V(G) \cup V(H)$  和边集  $E(G+H) = E(G) \cup E(H) \cup \{xy | x \in V(G), y \in V(H)\}$  的图.

文献 [1] 考虑经典 Tuán 型问题的变形: 确定最小的正偶数  $e(H, n)$ , 使得对于每一个  $n$  项可图序列  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ , 当  $e(c) \geq e(H, n)$  时,  $c$  是蕴含  $H$  可图的. 对于  $H = K_{r+1}$ , 其中  $K_{r+1}$  为  $r+1$  阶完全图. 文献 [2] 猜想对于充分大的  $n$ ,  $e(K_{r+1}, n) = (r-1)(2n-r)+2$ , 同时证明此猜想对于  $r=2$  成立. 李炯生等<sup>[3~5]</sup> 证明文献 [2] 中的猜想对于  $r \geq 3$  和充分大的  $n$  是成立的.

具有  $m$  个顶点的扇图, 记为  $F_m$ , 是一条  $m-1$  个

顶点的路  $P_{m-1}$  加上另一个顶点, 并且此顶点与路  $P_{m-1}$  的每个顶点都相邻. 文献 [2] 和文献 [6] 分别确定了  $e(F_3, n)$  和  $e(F_4, n)$  的值, 其中  $F_3 = K_3$ ,  $F_4 = K_4 - e$  是从  $K_4$  中删去一条边后所得的图. 文献 [7] 确定了  $e(F_5, n)$  的值. 本文考虑经典 Tuán 型问题的变形, 并确定  $e(F_6, n) = 4n + 2$ , 其中  $F_6$  是 6 个顶点的扇图,  $n$  充分大.

### 1 预备知识

设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$ . 记  $c' = (d_2 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \dots, d_n)$ , 并且称  $c'' = (\overset{\wedge}{d_1}, \overset{\wedge}{d_2}, \dots, \overset{\wedge}{d_{n-1}})$  是  $c$  删去  $d_1$  后的剩余序列, 其中  $\overset{\wedge}{d_1} \geq \overset{\wedge}{d_2} \geq \dots \geq \overset{\wedge}{d_{n-1}}$  是  $d_2 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \dots, d_n$  的重排. 易知, 如果  $c''$  是可图的, 则  $c$  也是可图的, 这是因为在  $c$  的实现  $G'$  中添加一个度为  $d_1$  的新顶点  $v_1$ , 使得  $v_1$  相邻于  $G'$  中那些从  $c$  到  $c'$  的过程中度被减 1 的顶点, 所得的图  $G$  是  $c$  的一个实现.

**定理 1.1<sup>[8]</sup>** 设  $c \in NS_n$ . 则  $c \in GS_n$  当且仅当  $c'' \in GS_{n-1}$ .

**定理 1.2<sup>[9]</sup>** 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in NS_n$ , 且  $e(c)$  为偶数. 则  $c \in GS_n$  当且仅当对每个  $t$ ,  $\leq t \leq n-1$ , 有

$$\sum_{i=1}^t d_i \leq t(t-1) + \sum_{j=t+1}^n \min\{t, d_j\}.$$

**定理 1.3<sup>[1]</sup>** 设  $c \in GS_n$ ,  $H$  是一个给定的图. 若

收稿日期: 2009-02-03

作者简介: 陈 纲 (1977-), 男, 硕士研究生, 主要从事图论研究

\* 宁夏高校科学研究项目, 宁夏大学科研基金 (项目编号: ZR200827)资助.

<sup>c</sup>有一个实现  $G$  满足  $H \subseteq G$ , 则 <sup>c</sup>有一个实现  $G'$  满足  $H \subseteq G'$  且  $H$  中的顶点在  $G'$  中的度是 <sup>c</sup>中最大的.

**定理 1.4<sup>[10]</sup>** 设  $n \geq 4$ ,  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$ , 且  $\neq (2^5), (2^6)$ , 其中  $x^y$  表示  $y$  个连续的项  $x$ . 则 <sup>c</sup>是蕴含四圈  $C_4$  可图的, 当且仅当  $d_4 \geq 2$ , 且当  $d_1 = n - 1$  时,  $d_2 \geq 3$ .

**定理 1.5<sup>[11]</sup>** 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$ . 如果  $d_r \geq r$ ,  $d_{r+2} \geq r - 1$ , 则 <sup>c</sup>是蕴含  $K_{r+1}$  可图的.

**定理 1.6<sup>[12]</sup>** 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n)$  是非负整数序列,  $m = \max\{d_1, d_2, \dots, d_n\}$ ,  $\sum_{i=1}^n d_i$  是偶数且  $\bar{c} = (\bar{d}_1, \bar{d}_2, \dots, \bar{d}_n)$  是 <sup>c</sup> 的重排, 其中  $\bar{d}_1 \geq \bar{d}_2 \geq \dots \geq \bar{d}_n$  是  $d_1, d_2, \dots, d_n$  的重排. 如果存在一个整数  $n \leq m$ , 使得  $\bar{d}_n \geq h \geq 1$  且  $n \geq \frac{1}{h} \lceil \frac{(m+h+1)^2}{4} \rceil$ , 那么 <sup>c</sup> 是可图的.

## 2 主要结果

**引理 2.1** 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$  满足  $d_5 \geq 3$ ,  $e(c) \geq 4n + 2$  且  $n \geq 7$ . 则从 <sup>c</sup> 中删去  $d_1$  的剩余序列  $c' = (d_1, d_2, \dots, d_{n-1})$  是蕴含  $P_5$  可图的.

**证明** 设序列  $c'' = (d_1, d_2, \dots, d_{n-1})$  中的非零项的项数为  $t$ . 仍然记  $c'' = (d_1, d_2, \dots, d_t)$ . 那么只需要证明正的可图序列  $c''$  是蕴含  $P_5$  可图的.

如果  $c'' = (2^5)$  或  $c'' = (2^6)$ , 则 <sup>c'</sup> 是蕴含  $P_5$  可图的. 假设  $c'' \neq (2^5), (2^6)$ . 如果  $d_1 = t - 1$  且  $d_2 = 2$ , 则  $c'' = (t - 1, 2^k, 1^{t-k-1})$ , 其中  $k \geq 4$ . 显然  $K_1 + (\frac{k}{2}K_2 \cup (t - k - 1)K_1)$  是 <sup>c''</sup> 的实现, 且包含  $P_5$  作为一个子图. 因此, <sup>c''</sup> 是蕴含  $P_5$  可图的. 假设  $d \leq t - 2$  或者  $d \geq 3$ . 由定理 1.4, <sup>c''</sup> 是蕴含  $C_4$  可图的. 设  $G'$  是 <sup>c''</sup> 的一个实现, 且  $v_1v_2v_3v_4v_1 \subseteq G'$ . 如果存在两个顶点  $v_i \in V(C_4)$ ,  $v_j \notin V(C_4)$  满足  $v_iv_j \in E(G')$ , 则  $G'$  包含一条  $P_5$  作为子图, 即  $v_jv_iv_{i+1}\dots v_4v_1\dots v_{i-1} \subseteq G'$ . 因此, <sup>c''</sup> 是蕴含  $P_5$  可图的. 于是, 假设任意的顶点  $u \notin V(C_4)$  都不与  $v$  相邻,  $\leq k \leq 4$ . 由于  $e(c'') \geq e(c) - 2d_1 \geq 4n + 2 - 2(n - 1) > 12$ , 故存在一条边  $e = xy \in E(G')$ , 且  $x, y \notin V(C_4)$ . 在  $G'$  中, 删去边  $xy$  和  $v_1v_2$ , 添加两条新的边  $xv_1, yv_2$ , 记  $G'' = G' + \{xv_1, yv_2\} - \{xy, v_1v_2\}$ . 显然,  $G''$  是 <sup>c''</sup> 的一实现, 且包含  $P_5$  作为子图, 即  $yv_2v_3v_4v_1 \subseteq G''$ . 因此, <sup>c''</sup> 是蕴含  $P_5$  可图的. 证明完毕.

**引理 2.2** 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$  满足  $n - 2 \geq d \geq d_2 \geq \dots \geq d_6 = \dots = d_{d_1+1} = d_{d_1+2} \geq \dots \geq d_n$ , 其中  $d \geq 5$  且  $n \geq 15$ . 如果  $d_2, d_6 \geq 3$ , 则 <sup>c</sup> 是蕴含  $F_6$  可图的.

**证明** 考虑从 <sup>c</sup> 中删去  $d_1$  后的序列

$$c' = (d_2 - 1, \dots, d_6 - 1, d_7 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \dots, d_n).$$

由定理 1.1, 只需证明 <sup>c'</sup> 存在一个实现  $G_1$ , 使得  $d_{G_1}(v_i) = d_i - 1$ ,  $i = 2, 3, \dots, 6$ , 且  $P_5 \subseteq G_1[\{v_2, v_3, \dots, v_6\}]$ .

令  $d = (d_2 - 1, \dots, d_6 - 1, d_7^{(1)}, \dots, d_n^{(1)})$ , 其中  $d_1^{(1)} \geq \dots \geq d_n^{(1)}$  是项  $d_7 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \dots, d_n$  的重排. 记  $\bar{d}_1 = (s_2, s_3, \dots, s_6, d_7^{(1)}, \dots, d_n^{(1)})$ , 其中  $s_i = d_i - 1 - 2$ ,  $\leq k \leq 6$ . 显然,  $\geq s_2 \geq s_3 \geq \dots \geq s_6 \geq 0$ . 由  $\bar{d}_{k-1}, \leq k \leq 6$ , 按如下方法构造序列  $\bar{d}_k$ : 从  $\bar{d}_{k-1}$  中移去  $s_k$ , 并从  $d_7^{(k-1)}$  项开始, 将非零的前  $s_k$  项各减 1, 然后按非增顺序重排最后的  $n - 6$  项. 由于  $n - 6 \geq 5$ , 且从  $\bar{d}_{k-1}$  构造  $\bar{d}_k$  的过程看,  $\bar{d}_k$  的项中不会出现负项和零项. 易知,  $\bar{d}_6 = (d_7^{(6)}, d_8^{(6)}, \dots, d_n^{(6)})$  满足  $4 \geq d_7^{(6)} \geq d_8^{(6)} \geq \dots \geq d_n^{(6)} \geq 1$  且  $e(\bar{d}_6)$  是偶数.  $n - 6 \geq \lceil \frac{(4+1+1)^2}{4} \rceil$ , 由定理 1.6,  $\bar{d}_6$  是可图的. 设  $G_6$  是  $\bar{d}_6$  的一个实现. 对于  $j = 5, 4, 3, 2, 1$ , 依次向  $\bar{d}_{j+1}$  的实现  $G_{j+1}$  中添加新的顶点  $v_{j+1}$ , 使其与从  $\bar{d}_j$  到  $\bar{d}_{j+1}$  的过程中度减少 1 的顶点邻接. 易知,  $G$  是序列  $\bar{d}_1 = (s_2, s_3, \dots, s_6, d_7^{(1)}, \dots, d_n^{(1)})$  的一个实现, 满足  $d_{G_1}(v_i) = s_i, 2 \leq k \leq 6$  且  $\{v_2, v_3, \dots, v_6\}$  是  $G$  中的独立集. 于是,  $\bar{d}_1$  的实现  $G$  可以由  $G_1$  中  $\{v_2, v_3, \dots, v_6\}$  添加新的边使其形成  $C_5$  得到, 即  $G = G_1 \cup \{v_2v_3, v_3v_4, v_4v_5, v_5v_6, v_6v_2\}$ . 易知,  $G$  是 <sup>c</sup> 的实现,  $d_{G_1}(v_i) = d_i - 1, \leq k \leq 6$  且  $P_5 \subseteq G[\{v_2, \dots, v_6\}]$ . 证明完毕.

**引理 2.3** 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$  满足  $n - 2 \geq d \geq d_2 \geq \dots \geq d_6 = \dots = d_{d_1+1} = d_{d_1+2} \geq \dots \geq d_n$ , 其中  $d \geq 5, 4 \geq d \geq 2$  且  $n \geq 15$ . 如果  $d \geq 4, d \geq 3$  或者  $d_3 = d_6 = 3$ , 则 <sup>c</sup> 是蕴含  $F_6$  可图的.

**证明** 考虑从 <sup>c</sup> 中删去  $d_1$  后的序列

$$c' = (d_2 - 1, \dots, d_6 - 1, d_7 - 1, \dots, d_{d_1+1} - 1, d_{d_1+2}, \dots, d_n).$$

记  $\bar{c}_1 = (d_2^{(1)}, \dots, d_6^{(1)}, d_7^{(1)}, d_8^{(1)}, \dots, d_n^{(1)})$ , 其中  $d_i^{(1)} = d_i - 1, i = 2, 3, \dots, 6$ , 且  $d_7^{(1)} \geq d_8^{(1)} \geq \dots \geq d_n^{(1)}$  是 <sup>c</sup> 中最后的  $n - 6$  项的重排. 由  $\bar{c}_{k-1} = (d_k^{(k-1)}, \dots, d_6^{(k-1)}, d_7^{(k-1)}, d_8^{(k-1)}, \dots, d_n^{(k-1)})$ ,  $2 \leq k \leq 6$ , 按下方方法构造序列  $\bar{c}_k$ : 从  $\bar{c}_{k-1}$  中移去  $d_k^{(k-1)}$ , 并从  $d_{k+1}^{(k-1)}$  项开始, 将非零的前  $d_k^{(k-1)}$  项各减 1, 然后按非增顺序重排最后的  $n - 6$  项. 由于  $n - 6 \geq 5$ , 从  $\bar{c}_{k-1}$  构造  $\bar{c}_k$  的过程看,  $\bar{c}_k$  的项中不会出现负项. 易知,  $\geq d_7^{(k)} - d_{d_1+1}^{(k)} \geq 0$ . 由  $\bar{c}_6$  的定义知,  $\bar{c}_6 = (d_7^{(6)}, d_8^{(6)}, \dots, d_n^{(6)})$ , 满足  $4 \geq d_7^{(6)} \geq d_8^{(6)} \geq \dots \geq d_n^{(6)} \geq 0$  且  $e(\bar{c}_6)$  是偶数. 如果

$d_6^{(6)} \geq 2$ , 则  $d_6^{(6)} \geq 1$ . 由  $n \geq 15$ , 于是  $n - 6 \geq \lceil \frac{(4+1+1)^2}{4} \rceil$ . 由定理 1.6,  $c'_6$  是可图的. 如果  $d_6^{(6)} = 1$ , 则  $c'_6$  显然是可图的. 设  $G_6$  是  $c'_6$  的一个实现. 对于  $j = 5, 4, 3, 2, 1, 0$ , 依次向  $c'_{j+1}$  的实现  $G_{j+1}$  中添加新的顶点  $v_{j+1}$ , 使其与从  $c'_j$  到  $c'_{j+1}$  的过程中度减少 1 的顶点邻接. 易见,  $G_0$  是  $c'$  的一个实现. 在构造  $G_0$  的过程中, 由  $d_2 \geq 4, d_3 \geq 3 (d_3 = d_6 = 3)$ , 有  $d_3^{(2)} \geq 2, d_3^{(2)} \geq 1 (d_3^{(2)} = d_6^{(2)} = 1)$ , 因此有  $v_3v_4, v_3v_5 \in E(G_2)$  或者  $v_3v_4, v_5v_6 \in E(G_2)$ . 又由于  $d_2 \geq 5$ , 故  $F_6 \subseteq K_2 + (P_3 \cup K_1) \subseteq G_0$  或者  $F_6 \subseteq K_2 + 2K_2 \subseteq G_0$ . 因此,  $c'$  是蕴含  $F_6$  可图的. 证明完毕.

**定理 2.1**  $e(F_6, n) = 4n + 2$ , 其中  $n$  充分大.

**证明** 考虑序列  $c = (4)$  是 4 正则图的度序列, 并且  $c$  的任意实现不包含子图  $F_6$ . 因为  $F_6$  有一个顶点的度是 5, 所以,  $e(F_6, n) \geq e(c) + 2 = 4n + 2$

为了证明  $e(F_6, n) \leq 4n + 2$ , 只需要证明: 如果  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$  满足  $e(c) \geq 4n + 2$ , 且  $n$  充分大, 则  $c$  是蕴含  $F_6$  可图的. 设  $c = (d_1, d_2, \dots, d_n) \in GS_n$  满足  $e(c) \geq 4n + 2$ . 显然有  $d \geq 5$ .

如果  $d_5 \leq 2$ , 由定理 1.2, 有  $\sum_{i=1}^4 d_i \leq 20 + \sum_{j=5}^n \min\{4, d_j\} = 12 + 2(n - 4)$ , 于是  $e(c) = \sum_{i=1}^4 d_i + \sum_{j=5}^n d_j \leq 12 + 4(n - 4) = 4n - 4 < 4n + 2$ , 矛盾. 即  $d_5 \geq 3$ .

如果  $d_6 \leq 1$ , 由定理 1.2, 有  $\sum_{i=1}^5 d_i \leq 20 + \sum_{j=6}^n \min\{5, d_j\} = 20 + (n - 5)$ , 于是  $e(c) = \sum_{i=1}^5 d_i + \sum_{j=6}^n d_j \leq 20 + 2n - 10 < 4n + 2$ , 矛盾. 即  $d_6 \geq 2$ .

考虑从  $c$  中删去  $d_1$  后的剩余序列  $c'' = (d_1, d_2, \dots, d_{n-1})$ . 由定理 1.1 和引理 2.1,  $c''$  是蕴含  $P_5$  可图的. 如果  $d_1 = n - 1$  或者存在一整数  $t, 6 \leq t \leq d_1 + 1$ , 使得  $d_t > d_{t+1}$ , 则  $d_1 = d_2 - 1, d_2 = d_3 - 1, \dots, d_5 = d_6 - 1$ . 由定理 1.1 和定理 1.3,  $c$  是蕴含  $F_6$  可图的. 因此, 假设  $n - 2 \geq d_1 \geq \dots \geq d_5 \geq d_6 = \dots = d_{n-1} \geq \dots \geq d_n$ .

如果  $4 \geq d_2$ , 则  $d_6 \geq 3$ ; 否则, 假设  $d_6 \leq 2$ . 于是  $e(c) \leq n - 1 + 16 + 2(n - 5) = 3n + 5 < 4n + 2$ , 矛盾. 由引理 2.2,  $c$  是蕴含  $F_6$  可图的.

假设  $d \geq 5$ . 如果  $d_1 \leq 3$ , 则  $d \geq 10$ ; 否则, 如

果  $d_1 \leq 9$ , 则  $e(c) \leq 9 \times 11 + 3(n - 11) < 4n + 2$ , 与  $n$  充分大矛盾. 因此,  $d_1 = \dots = d_{12} = \dots = d_{n-1} \geq 2$ . 如果  $d_3 = 3$ , 由  $d_5 \geq 3$ , 则  $d_6 = 3$ . 因此, 由引理 2.3,  $c$  是蕴含  $F_6$  可图的. 如果  $d_3 \geq 4$ , 由  $d_5 \geq 3$  且  $3 \geq d_6 \geq 2$ , 则  $c$  是蕴含  $F_6$  可图的. 假设  $d_{12} \geq 4$ . 如果  $d_6 \geq 5$ , 由定理 1.5, 则  $c$  是蕴含  $K_6$  可图的, 即  $c$  也是蕴含  $F_6$  可图的. 如果  $d_6 = 4$ , 由引理 2.3, 则  $c$  是蕴含  $F_6$  可图的. 证明完毕.

## 参考文献:

- [1] Gould R J, Jacobson M S, Lehel J. Potentially  $G$ -graphic degree sequences [M] // Alavi Y, Lick Z, Schwenk A J, et al. Combinatorics, graph theory and algorithms. Kalamazoo Michigan New Issues Press, 1999: 387-400.
- [2] Erdos P, Jacobson M S, Lehel J. Graphs realizing the same degree sequences and their respective clique numbers [M] // Alavi Y, Chartrand G, Oellermann O R, et al. Graph theory, combinatorics and applications. New York: John Wiley Sons, 1991: 439-449.
- [3] Li J S, Song Z X. An extremal problem on the potentially  $P_k$ -graphic sequence [J]. Discrete Math, 2000, 212: 223-231.
- [4] Li J S, Song Z X. The smallest degree sum that yields potentially  $P_k$ -graphic sequences [J]. J Graph Theory, 1998, 29: 63-72.
- [5] Li J S, Song Z X, Luo R. The Erdos-Jacobson-Lehel conjecture on potentially  $P_k$ -graphic sequences is true [J]. Science in China, Ser A, 1998, 41: 510-520.
- [6] Lai C H. A note on potentially  $K_4$ -graphic sequences [J]. Australasian J Combin, 2001, 24: 123-127.
- [7] Chen G. The smallest degree sum that yields potentially fan graphical sequences [J]. J Northwest Normal Univ, 2006, 42: 27-30.
- [8] Kleitman D J, Wang D L. Algorithm for constructing graphs and digraphs with given valences and factors [J]. Discrete Math, 1973, 6: 79-88.
- [9] Erdos P, Gallai T. Graphs with given degrees of vertices [J]. Math Lapok, 1960, 11: 264-274.
- [10] Luo R. On potentially  $C_k$ -graphic sequences [J]. Ars Combinatoria, 2002, 64: 301-318.
- [11] Yin J H, Li J S. Two sufficient conditions for a graphic sequence to have a realization with prescribed clique size [J]. Discrete Math, 2005, 301: 218-227.
- [12] Yin J H, Li J S. An extremal problem on potentially  $K_{r,s}$ -graphic sequences [J]. Discrete Math, 2003, 260: 295-305.

(责任编辑: 尹 闯)