

若干点不交的 n 阶路的并图的非正规强度

郭 靖¹, 陈祥恩¹, 王治文², 姚 兵¹

(1. 西北师范大学数学与统计学院, 甘肃 兰州 730070)

(2. 宁夏大学数学与计算机科学学院, 宁夏 银川 750021)

摘 要: 本文研究了若干点不交的 n 阶路的并图的非正规强度. 利用构造矩阵的方法, 获得了若干点不交的 n 阶路的并图 ($n \equiv 1 \pmod{4}$) 的非正规强度, 推广了文献 [5] 中的结论.

关键词: 边赋权; 非正规分配; 权度; 非正规强度

MR(2010) 主题分类号: 05C15

中图分类号: O157.5

文献标识码: A

文章编号: 0255-7797(2015)03-0699-06

1 引言及准备工作

所谓图 G 的一个 m -边赋权是指从 G 的边集 $E(G)$ 到权集合 $\{1, 2, \dots, m\}$ 的一个映射. 称 $\{1, 2, \dots, m\}$ 里的每个数为对 G 进行边赋权所使用的权, w 是 G 的一个边赋权, 对 G 的每条边 e , 在 w 下 e 的象 $w(e)$ 称为 e 在 w 下的权. 对图 G 的每个顶点 v 来说, 用 $\tilde{S}(v)$ 表示与 v 关联的所有边的权构成的多重集, 称 $\tilde{S}(v)$ 为 v 的权集.

$\tilde{S}(v)$ 中全体元素的和记为 $w(v)$, 即

$$w(v) = \sum_{j \in \tilde{S}(v)} j,$$

称 $w(v)$ 为 v 在 G 的边赋权 w 下的权度.

若 w 是 G 的一个 m -边赋权, 且对 G 中任意两个不同的顶点 u 和 v , 都有 $w(u) \neq w(v)$, 则称 G 的 m -边赋权 w 是允许的或称 w 为 G 的一个 m -非正规分配. 使得 G 存在 m -非正规分配的最小的正整数 m 称为 G 的非正规强度, 记为 $s(G)$, 即 $s(G) = \min\{m | G \text{ 存在 } m\text{-非正规分配}\}$.

显然, G 存在非正规强度当且仅当 G 存在非正规分配, 亦即当且仅当 G 没有孤立边且最多只有一个孤立点.

图的非正规强度这一概念是由 Chartrand, Jacobson, Lehel, Oellerman, Ruiz 和 Saba 于 1986 年提出的 (参见文献 [1]), 此后在文 [2–8] 中均有研究. 在文 [1] 中得到了重要结论: “对任意没有孤立边且最多只有一个孤立点的简单图 G 来说, $s(G) \leq 2n - 3$ ”, 在文 [2] 中得到了结论: “阶数为 $n (n \geq 4)$ 的连通图 G 的非正规强度 $s(G) \leq n - 1$, 且对 n 阶星有 $s(St_n) = n - 1$ ”, 在文 [3] 中对 t 条 3 阶路的点不交的并的非正规强度进行了研究, 得到了如下结论:

*收稿日期: 2014-01-22

接收日期: 2014-05-15

基金项目: 国家自然科学基金资助 (61163037); 国家自然科学基金资助 (61163054); 国家自然科学基金资助 (61363060); 国家自然科学基金资助 (11261046); 宁夏回族自治区百人计划资助.

作者简介: 郭靖 (1988–), 男, 甘肃兰州, 硕士, 研究方向: 图论及其应用.

定理 A ^[3] $\lceil \frac{15t-1}{7} \rceil \leq s(tP_3) \leq \lceil \frac{15t-1}{7} \rceil + 1$.

Kinch 和 Lehel 在文 [3] 中猜想 $s(tP_3) = \lceil \frac{15t-1}{7} \rceil$, 但是, Aigner 和 Triesch 于 1990 年在文 [4] 中对此问题进行了彻底的解决, 给出了下述定理 B.

定理 B ^[4] $s(tP_3) = \lceil \frac{15t-1}{7} \rceil$, 除非当 $n \equiv 45, 66 \pmod{84}$ 时, $s(tP_3) = \lceil \frac{15t-1}{7} \rceil + 1$.

而后, Cahit 和 Tezer 于 1998 年在文 [5] 中对若干点不交的 n 阶路的并图的非正规强度进行了研究, 得到了以下结论:

定理 C ^[5] $s(tP_n) = \begin{cases} \frac{tn}{2}, & n \equiv 0 \pmod{4}; \\ \lfloor \frac{tn}{2} \rfloor + 1, & n \equiv 1 \pmod{4}. \end{cases}$

定理 D ^[5] 当 $n \equiv 2 \pmod{4}$ 时, 若 $t \equiv 0 \pmod{2}$, 则 $s(tP_n) = \frac{tn}{2}$; 若 $t \equiv 1 \pmod{2}$, 则 $s(tP_n) \leq \frac{tn}{2} + 1$.

但是, 在定理 C 中, 关于 $tP_n (n \equiv 1 \pmod{4})$ 的非正规强度的结果不正确, 因为在 $(t \equiv 0 \pmod{4})$ 时结果应该为 $\frac{tn}{2}$.

在文献 [6-7] 中, 分别对正则图和有向图的非正规强度进行了研究. 文献 [8] 中, 对任意两个度不为 2 的点的距离至少是 8 的树 T 进行了研究, 得到了结论: “ $s(T) = \lceil \frac{n_1+n_2}{2} \rceil$, $n_1 \geq 3$, 其中 n_i 表示树 T 中度为 i 的顶点的个数”.

2 重要结果及其证明

在本文中, 我们利用构造矩阵的方法精确求出了 $tP_n (n \equiv 1 \pmod{4})$ 的非正规强度.

需要注意的是, 对 tP_n 进行 m -边赋权时, 每个点的权度 $w(v)$, 要么是权集合 $\{1, 2, \dots, m\}$ 中的一个数, 要么是权集合 $\{1, 2, \dots, m\}$ 中两个数 (可以相同) 的和.

引理 1 ^[5] 设 $F(P_{i_1}, P_{i_2}, \dots, P_{i_k})$ 表示由路 $P_{i_1}, P_{i_2}, \dots, P_{i_k}$ 的点不交的并构成的森林, 则 F 的非正规强度的下界为

$$\max\left\{\frac{|V|}{2}, |V_e|\right\} \leq s(F(P_{i_1}, P_{i_2}, \dots, P_{i_k})),$$

其中 $|V_e|$ 表示 F 中端点的个数.

定理 1 设 $n \geq 5$, 且 $n \equiv 1 \pmod{4}$, 则

$$s(tP_n) = \begin{cases} \frac{tn}{2}, & t \equiv 0 \pmod{4}, \\ \lfloor \frac{tn}{2} \rfloor + 1, & t \not\equiv 0 \pmod{4}, \end{cases} \quad (t \geq 2).$$

证 当 $t \equiv 0 \pmod{4}$ 时, tP_n 中所有顶点的个数为 tn , 由引理 1 知 $s(tP_n) \geq \frac{tn}{2}$.

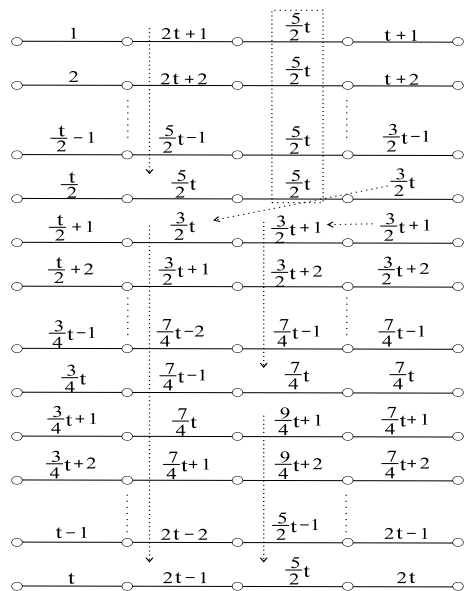
当 $t \equiv 1, 3 \pmod{4}$ 时, tP_n 中所有顶点的个数为 tn , 是一个奇数, 则至少需要使用 $\frac{tn+1}{2}$ 个数进行边赋权, 即

$$s(tP_n) \geq \frac{tn+1}{2} = \lfloor \frac{tn}{2} \rfloor + 1.$$

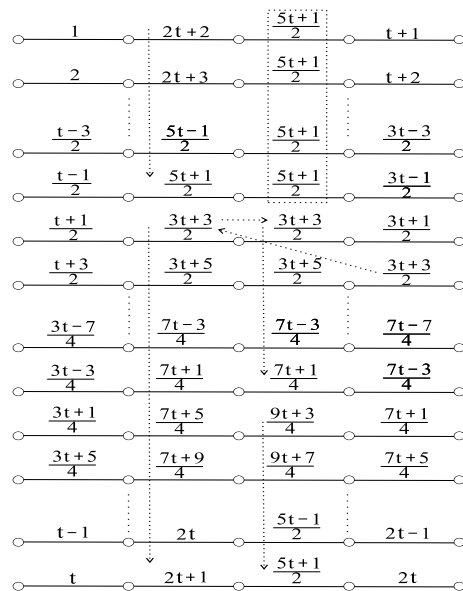
当 $t \equiv 2 \pmod{4}$ 时, 假设 tP_n 存在 $\frac{tn}{2}$ -边赋权, 则在 w 下, 所有点可能产生的权度依次为 $1, 2, \dots, tn$, 所有点的权度之和为 $\frac{tn(tn+1)}{2}$, 由于 $\frac{tn}{2}$ 和 $tn+1$ 都是奇数, 即 $\frac{tn(tn+1)}{2}$ 也是奇数. 这与所有点的权度之和等于边的权之和的 2 倍, 是一个偶数相矛盾! 故 $s(tP_n) \geq \frac{tn}{2} + 1$.

下面分 $n = 5$ 和 $n \geq 9 (n \equiv 1 \pmod{4})$ 两种情况来讨论.

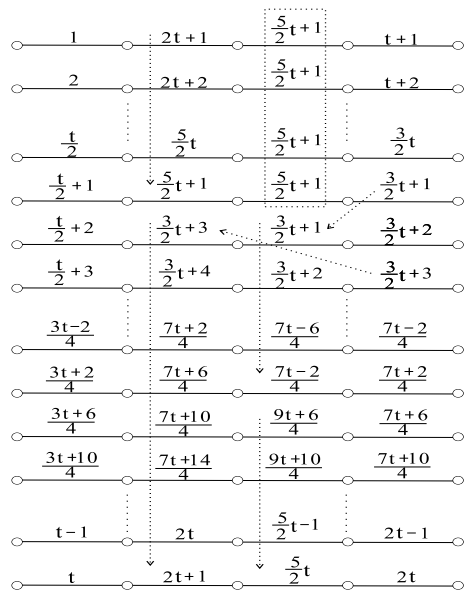
(1) 当 $n = 5$ 时, 如图 1 所示, 只需分别给出 $t \equiv 0 \pmod{4}$ 和 $t \not\equiv 0 \pmod{4}$ 时, tP_5 的 $\frac{5t}{2}$ - 边赋权和 $(\lfloor \frac{5t}{2} \rfloor + 1)$ - 边赋权即可.



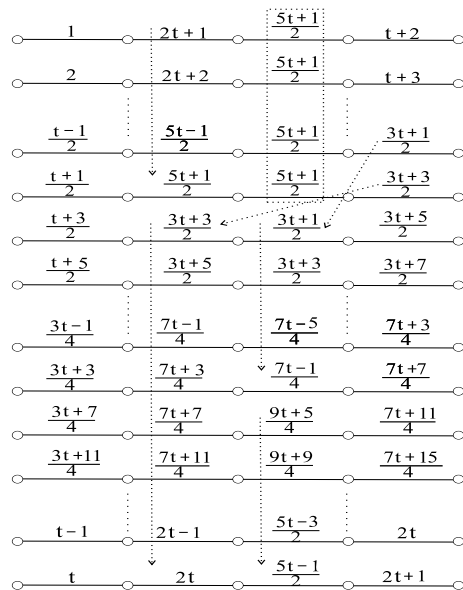
(a) 当 $t \equiv 0 \pmod{4}$ 时, tP_5 的 $\frac{5t}{2}$ - 边赋权



(b) 当 $t \equiv 1 \pmod{4}$ 时, tP_5 的 $(\lfloor \frac{5t}{2} \rfloor + 1)$ - 边赋权 (其中 $2t+1$ 不是任何点的权度)



(c) 当 $t \equiv 2 \pmod{4}$ 时, tP_5 的 $(\lfloor \frac{5t}{2} \rfloor + 1)$ - 边赋权 (其中 $2t+1$ 和 $2t+3$ 不是任何点的权度)



(d) 当 $t \equiv 3 \pmod{4}$ 时, tP_5 的 $(\lfloor \frac{5t}{2} \rfloor + 1)$ - 边赋权 (其中 $t+1$ 不是任何点的权度)

图 1: tP_5 的 $\frac{5t}{2}$ - 边赋权和 $(\lfloor \frac{5t}{2} \rfloor + 1)$ - 边赋权

(2) 当 $n \geq 9$, 且 $n \equiv 1 \pmod{4}$ 时, 用一个 $t \times (n-1)$ 矩阵 $\mathbf{M}$ 表示 tP_n 的所有边的权. 若 $t \equiv 0 \pmod{4}$, 与 tP_n 相应的矩阵 $\mathbf{M}_1$ 为

$$\begin{pmatrix} 1 & 2t & 2t+1 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+2}{2} & \frac{(n-1)t+2}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{(n-3)t+2}{2} & \cdots & 4t & 3t+1 & 2t & t+1 \\ 2 & 2t & 2t+2 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+4}{2} & \frac{(n-1)t+4}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{(n-3)t+4}{2} & \cdots & 4t & 3t+2 & 2t & t+2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{t}{2}-1 & 2t & \frac{5t}{2}-1 & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t-2}{2} & \frac{tn-2}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{(n-2)t-2}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2}-1 & 2t & \frac{3t}{2}-1 \\ \frac{t}{2} & 2t & \frac{5t}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{(n-2)t}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2} & 2t & \frac{3t}{2} \\ \frac{t}{2}+1 & 2t & \frac{5t}{2}+1 & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+2}{2} & \frac{(n-2)t}{2} & \frac{(n-2)t+2}{2} & \frac{(n-2)t+2}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2}+1 & 2t & \frac{3t}{2}+1 \\ \frac{t}{2}+2 & 2t & \frac{5t}{2}+2 & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+4}{2} & \frac{(n-2)t+2}{2} & \frac{(n-2)t+4}{2} & \frac{(n-2)t+4}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2}+2 & 2t & \frac{3t}{2}+2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{3t}{4}-1 & 2t & \frac{11t}{4}-1 & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t-4}{4} & \frac{(2n-3)t-8}{4} & \frac{(2n-3)t-4}{4} & \frac{(2n-3)t-4}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t}{4}-1 & 2t & \frac{7t}{4}-1 \\ \frac{3t}{4} & 2t & \frac{11t}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t}{4} & \frac{(2n-3)t-4}{4} & \frac{(2n-3)t}{4} & \frac{(2n-3)t}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t}{4} & 2t & \frac{7t}{4} \\ \frac{3t}{4}+1 & 2t & \frac{11t}{4}+1 & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+4}{4} & \frac{(2n-3)t}{4} & \frac{(2n-1)t+4}{4} & \frac{(2n-3)t+4}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t}{4}+1 & 2t & \frac{7t}{4}+1 \\ \frac{3t}{4}+2 & 2t & \frac{11t}{4}+2 & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+8}{4} & \frac{(2n-3)t+4}{4} & \frac{(2n-1)t+8}{4} & \frac{(2n-3)t+8}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t}{4}+2 & 2t & \frac{7t}{4}+2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ t-1 & 2t & 3t-1 & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t-2}{2} & \frac{(n-1)t-4}{2} & \frac{tn}{2}-1 & \frac{(n-1)t-2}{2} & \cdots & 4t & 4t-1 & 2t & 2t-1 \\ t & 2t & 3t & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t}{2} & \frac{(n-1)t-2}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \cdots & 4t & 4t & 2t & 2t \end{pmatrix}.$$

给第 h 条路 $u_1^{(h)}u_2^{(h)}\cdots u_{n-1}^{(h)}u_n^{(h)}$ 上的边, 依次用 $\mathbf{M}_1$ 中的第 h 行的元素赋权, $h = 1, 2, \cdots, t$, 得到了 tP_n 的 $\frac{tn}{2}$ -边赋权 w . 在 w 下, 所有点的权度依次为 $1, 2, \cdots, tn$, 因此, w 是非正规分配. 所以, 当 $t \equiv 0 \pmod{4}$ 时, $s(tP_n) = \frac{tn}{2}$.

若 $t \equiv 1 \pmod{4}$, 与 tP_n 相应的矩阵 $\mathbf{M}_2$ 为

$$\begin{pmatrix} 1 & 2t & 2t+1 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+2}{2} & \frac{(n-1)t+4}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-3)t+2}{2} & \cdots & 4t & 3t+1 & 2t & t+1 \\ 2 & 2t & 2t+2 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+4}{2} & \frac{(n-1)t+6}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-3)t+4}{2} & \cdots & 4t & 3t+2 & 2t & t+2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{t-3}{2} & 2t & \frac{5t-3}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t-3}{2} & \frac{tn-1}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-2)t-3}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t-3}{2} & 2t & \frac{3t-3}{2} \\ \frac{t-1}{2} & 2t & \frac{5t-1}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t-1}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-2)t-1}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t-1}{2} & 2t & \frac{3t-1}{2} \\ \frac{t+1}{2} & 2t & \frac{5t+1}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+1}{2} & \frac{(n-2)t+3}{2} & \frac{(n-2)t+3}{2} & \frac{(n-2)t+1}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t+1}{2} & 2t & \frac{3t+1}{2} \\ \frac{t+3}{2} & 2t & \frac{5t+3}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+3}{2} & \frac{(n-2)t+5}{2} & \frac{(n-2)t+5}{2} & \frac{(n-2)t+3}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t+3}{2} & 2t & \frac{3t+3}{2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{3t-7}{4} & 2t & \frac{11t-7}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t-7}{4} & \frac{(2n-3)t-3}{4} & \frac{(2n-3)t-3}{4} & \frac{(2n-3)t-7}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t-7}{4} & 2t & \frac{7t-7}{4} \\ \frac{3t-3}{4} & 2t & \frac{11t-3}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t-3}{4} & \frac{(2n-3)t+1}{4} & \frac{(2n-3)t+1}{4} & \frac{(2n-3)t-3}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t-3}{4} & 2t & \frac{7t-3}{4} \\ \frac{3t+1}{4} & 2t & \frac{11t+1}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+1}{4} & \frac{(2n-3)t+5}{4} & \frac{(2n-1)t+3}{4} & \frac{(2n-3)t+1}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+1}{4} & 2t & \frac{7t+1}{4} \\ \frac{3t+5}{4} & 2t & \frac{11t+5}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+5}{4} & \frac{(2n-3)t+9}{4} & \frac{(2n-1)t+7}{4} & \frac{(2n-3)t+5}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+5}{4} & 2t & \frac{7t+5}{4} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ t-1 & 2t & 3t-1 & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t-2}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \frac{tn-1}{2} & \frac{(n-1)t-2}{2} & \cdots & 4t & 4t-1 & 2t & 2t-1 \\ t & 2t & 3t & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t}{2} & \frac{(n-1)t+2}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \cdots & 4t & 4t & 2t & 2t \end{pmatrix}.$$

给第 i 条路 $u_1^{(i)}u_2^{(i)}\cdots u_{n-1}^{(i)}u_n^{(i)}$ 上的边, 依次用 $\mathbf{M}_2$ 中的第 i 行的元素赋权, $i = 1, 2, \cdots, t$, 得到了 tP_n 的 $\frac{tn+1}{2}$ -边赋权 w . 在 w 下, 除了 $(n-3)t+1$ 不是任何点的权度之外, 其余从 1 到 $tn+1$ 的每个数都是某个点的权度. 这说明所给的 $\frac{tn+1}{2}$ -边赋权是非正规分配. 所以, $s(tP_n) = \lfloor \frac{tn}{2} \rfloor + 1$.

若 $t \equiv 2 \pmod{4}$, 与 tP_n 相应的矩阵 $\mathbf{M}_3$ 为

$$\begin{pmatrix} 1 & 2t & 2t+1 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+2}{2} & \frac{(n-1)t+2}{2} & \frac{tn+2}{2} & \frac{(n-3)t+2}{2} & \cdots & 4t & 3t+1 & 2t & t+1 \\ 2 & 2t & 2t+2 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+4}{2} & \frac{(n-1)t+4}{2} & \frac{tn+2}{2} & \frac{(n-3)t+4}{2} & \cdots & 4t & 3t+2 & 2t & t+2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{t}{2} & 2t & \frac{5t}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{tn+2}{2} & \frac{(n-2)t}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2} & 2t & \frac{3t}{2} \\ \frac{t}{2}+1 & 2t & \frac{5t}{2}+1 & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+2}{2} & \frac{tn+2}{2} & \frac{tn+2}{2} & \frac{(n-2)t+2}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2}+1 & 2t & \frac{3t}{2}+1 \\ \frac{t}{2}+2 & 2t & \frac{5t}{2}+2 & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+4}{2} & \frac{(n-2)t+6}{2} & \frac{(n-2)t+2}{2} & \frac{(n-2)t+4}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2}+2 & 2t & \frac{3t}{2}+2 \\ \frac{t}{2}+3 & 2t & \frac{5t}{2}+3 & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+6}{2} & \frac{(n-2)t+8}{2} & \frac{(n-2)t+4}{2} & \frac{(n-2)t+6}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t}{2}+3 & 2t & \frac{3t}{2}+3 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{3t-2}{4} & 2t & \frac{11t-2}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t-2}{4} & \frac{(2n-3)t+2}{4} & \frac{(2n-3)t-6}{4} & \frac{(2n-3)t-2}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t-2}{4} & 2t & \frac{7t-2}{4} \\ \frac{3t+2}{4} & 2t & \frac{11t+2}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+2}{4} & \frac{(2n-3)t+6}{4} & \frac{(2n-3)t-2}{4} & \frac{(2n-3)t+2}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+2}{4} & 2t & \frac{7t+2}{4} \\ \frac{3t+6}{4} & 2t & \frac{11t+6}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+6}{4} & \frac{(2n-3)t+10}{4} & \frac{(2n-1)t+6}{4} & \frac{(2n-3)t+6}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+6}{4} & 2t & \frac{7t+6}{4} \\ \frac{3t+10}{4} & 2t & \frac{11t+10}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+10}{4} & \frac{(2n-3)t+14}{4} & \frac{(2n-1)t+10}{4} & \frac{(2n-3)t+10}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+10}{4} & 2t & \frac{7t+10}{4} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ t-1 & 2t & 3t-1 & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t-2}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \frac{tn-2}{2} & \frac{(n-1)t-2}{2} & \cdots & 4t & 4t-1 & 2t & 2t-1 \\ t & 2t & 3t & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t}{2} & \frac{(n-1)t+2}{2} & \frac{tn}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \cdots & 4t & 4t & 2t & 2t \end{pmatrix}.$$

给第 j 条路 $u_1^{(j)}u_2^{(j)}\cdots u_{n-1}^{(j)}u_n^{(j)}$ 上的边, 依次用 $\mathbf{M}_3$ 中的第 j 行的元素赋权, $j = 1, 2, \cdots, t$, 得到了 tP_n 的 $(\frac{tn}{2}+1)$ -边赋权 w . 在 w 下, 除了 $(n-3)t+1$ 和 $(n-3)t+3$ 不是任何点的权度之外, 其余从 1 到 $tn+2$ 的每个数都是某个点的权度. 这说明所给的 $(\frac{tn}{2}+1)$ -边赋权是非正规分配. 所以, $s(tP_n) = \frac{tn}{2}+1$.

若 $t \equiv 3 \pmod{4}$, 与 tP_n 相应的矩阵 $\mathbf{M}_4$ 为

$$\begin{pmatrix} 1 & 2t & 2t+1 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+2}{2} & \frac{(n-1)t+2}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-3)t+4}{2} & \cdots & 4t & 3t+1 & 2t & t+1 \\ 2 & 2t & 2t+2 & 4t & \cdots & \frac{(n-5)t+4}{2} & \frac{(n-1)t+4}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-3)t+6}{2} & \cdots & 4t & 3t+2 & 2t & t+2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{t-1}{2} & 2t & \frac{5t-1}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t-1}{2} & \frac{tn-1}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-2)t+1}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t-1}{2} & 2t & \frac{3t-1}{2} \\ \frac{t+1}{2} & 2t & \frac{5t+1}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+1}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{tn+1}{2} & \frac{(n-2)t+3}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t+1}{2} & 2t & \frac{3t+1}{2} \\ \frac{t+3}{2} & 2t & \frac{5t+3}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+3}{2} & \frac{(n-2)t+3}{2} & \frac{(n-2)t+1}{2} & \frac{(n-2)t+5}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t+3}{2} & 2t & \frac{3t+3}{2} \\ \frac{t+5}{2} & 2t & \frac{5t+5}{2} & 4t & \cdots & \frac{(n-4)t+5}{2} & \frac{(n-2)t+5}{2} & \frac{(n-2)t+3}{2} & \frac{(n-2)t+7}{2} & \cdots & 4t & \frac{7t+5}{2} & 2t & \frac{3t+5}{2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ \frac{3t-1}{4} & 2t & \frac{11t-1}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t-1}{4} & \frac{(2n-3)t-1}{4} & \frac{(2n-3)t-5}{4} & \frac{(2n-3)t+3}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t-1}{4} & 2t & \frac{7t-1}{4} \\ \frac{3t+3}{4} & 2t & \frac{11t+3}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+3}{4} & \frac{(2n-3)t+3}{4} & \frac{(2n-3)t-1}{4} & \frac{(2n-3)t+7}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+3}{4} & 2t & \frac{7t+3}{4} \\ \frac{3t+7}{4} & 2t & \frac{11t+7}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+7}{4} & \frac{(2n-3)t+7}{4} & \frac{(2n-1)t+5}{4} & \frac{(2n-3)t+11}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+7}{4} & 2t & \frac{7t+7}{4} \\ \frac{3t+11}{4} & 2t & \frac{11t+11}{4} & 4t & \cdots & \frac{(2n-7)t+11}{4} & \frac{(2n-3)t+11}{4} & \frac{(2n-1)t+9}{4} & \frac{(2n-3)t+15}{4} & \cdots & 4t & \frac{15t+11}{4} & 2t & \frac{7t+11}{4} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ t-1 & 2t & 3t-1 & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t-2}{2} & \frac{(n-1)t-2}{2} & \frac{tn-3}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \cdots & 4t & 4t-1 & 2t & 2t-1 \\ t & 2t & 3t & 4t & \cdots & \frac{(n-3)t}{2} & \frac{(n-1)t}{2} & \frac{tn-1}{2} & \frac{(n-1)t+2}{2} & \cdots & 4t & 4t & 2t & 2t \end{pmatrix}.$$

给第 k 条路 $u_1^{(k)}u_2^{(k)}\cdots u_{n-1}^{(k)}u_n^{(k)}$ 上的边, 依次用 $\mathbf{M}_4$ 中的第 k 行的元素赋权, $k = 1, 2, \cdots, t$, 得到了 tP_n 的 $\frac{tn+1}{2}$ -边赋权 w . 在 w 下, 除了 $\frac{(n-3)t}{2}+1$ 不是任何点的权度之外, 其余从 1 到 $tn+1$ 的每个数都是某个点的权度. 这说明所给的 $\frac{tn+1}{2}$ -边赋权是非正规分配. 所以 $s(tP_n) = \frac{tn+1}{2} = \lfloor \frac{tn}{2} \rfloor + 1$.

参 考 文 献

- [1] Chartrand G, Jacobson M, Lehel J, et al. Irregular networks[J]. Congr. Numer, 1988, 64: 197–210.
- [2] Jacobson M, Lehel J. A bound for the strength of an irregular network[J]. Louisville: University of Louisville, 1986.
- [3] Kinch L, Lehel J. The irregularity strength of tP_3 [J]. Discrete Math., 1991, 94(1): 75–79.
- [4] Aigner M, Triesch E. Irregular assignments of trees and forests[J]. SIAM J. Discrete Math., 1990, 3(4): 439–449.
- [5] Cahit I, Tezer M. Irregular assignments of the forest of paths[C]. Electronic Colloquium on Computational Complexity (ECCC), 1998, 5(3): 1–14.
- [6] Przybyło J. Irregularity strength of regular graphs[J]. Electronic J. Com., 2008, 15(1): R82.
- [7] Ferrara M, Gilbert J, Jacobson M, et al. Irregularity strength of digraphs[J]. Discrete Math., 2009, 309(19): 5834–5840.
- [8] Ferrara M, Gould R, Karoński M, et al. An iterative approach to graph irregularity strength[J]. Discrete Applied Math., 2010, 158(11): 1189–1194.

IRREGULAR ASSIGNMENTS OF SEVERAL VERTEX-DISJOINT UNION OF PATHS WITH ORDER N

GUO Jing¹, CHEN Xiang-en¹, WANG Zhi-wen², YAO Bing¹

(1.College of Mathematics and Statistics, Northwest Normal University, Lanzhou 730070, China)

(2.School of Mathematics and Computer Sciences, Ningxia University, Yinchuan 750021, China)

Abstract: In this paper, we investigated the irregularity strength of the vertex-disjoint union of t paths with order n . By structuring the matrix, the irregularity strength of the vertex-disjoint union of t paths with order n ($n \equiv 1 \pmod{4}$) is obtained, which extends the result in [5].

Keywords: edge-weighted; irregular assignments; weighted degree; irregularity strength

2010 MR Subject Classification: 05C15