

积图 $P_m \times C_{4n}$ 的 k -优美性*

康庆德

(河北师范学院数学系 石家庄市)

对于正整数 k , 简单图 $G=(V, E)$ 称为是 k -优美的, 若存在单一映射

$$f: V(G) \rightarrow \{0, 1, 2, \dots, |E| + k - 1\},$$

使得由之导出的映射

$$f^*: E(G) \rightarrow \{k, k+1, \dots, |E| + k - 1\}$$
$$uv \rightarrow |f(u) - f(v)|$$

是一一映射.(参见 [1, 2])

简单图 $G_1=(V_1, E_1)$ 与 $G_2=(V_2, E_2)$ 的积图 $G=G_1 \times G_2=(V, E)$ 指的是: $V=V_1 \times V_2$, 而点 (v_1, v_2) 与 (v'_1, v'_2) 间有边 $\in E \iff (v_1=v'_1 \text{ 且 } v_2v'_2 \in E_2) \text{ 或 } (v_2=v'_2 \text{ 且 } v_1v'_1 \in E_1)$.

本文讨论积图 $P_m \times C_{4n}$ 的 k -优美性, 这里 m, n, k 皆为正整数, 而 P_m 表示 m 个点的链, C_{4n} 表示 $4n$ 个点的简单回路.

设

$$V(P_m) = \{T_0, T_1, \dots, T_{m-1}\},$$
$$E(P_m) = \{T_i T_{i+1}; 0 \leq i < m-1\},$$
$$V(C_{4n}) = \{S_0, S_1, \dots, S_{4n-1}\},$$
$$E(C_{4n}) = \{S_j S_{j+1}; 0 \leq j < 4n-1\} \cup \{S_{4n-1} S_0\},$$

而积图 $P_m \times C_{4n}$ (可视为 m 行 $4n$ 列的棋盘, 但每行的两端点需连上一边) 的点集和边集记为:

$$V(P_m \times C_{4n}) = \{A_{ij}; A_{ij} = (T_i, S_j), 0 \leq i < m-1, 0 \leq j < 4n-1\},$$
$$E(P_m \times C_{4n}) = \{A_{i,j} A_{i,j+1}; 0 \leq i < m-1, 0 \leq j < 4n-2\} \cup \{A_{i,4n-1} A_{i,0};$$
$$0 \leq i < m-1\} \cup \{A_{i,j} A_{i+1,j}; 0 \leq i < m-2, 0 \leq j < 4n-1\}. \quad (**)$$

显然, $P_m \times C_{4n}$ 的边数 $M' = 4n(2m-1)$. 记 $M = M' + k - 1$.

今给出积图 $P_m \times C_{4n}$ 的顶点集的如下标号:

$$f(A_{i,j}) = \begin{cases} 4ni + \left\lfloor \frac{j+1}{2} \right\rfloor - \varepsilon_j, & (i+j \equiv 0 \text{ 时}) \\ M - 4ni - \left\lfloor \frac{j}{2} \right\rfloor - \delta_j, & (i+j \equiv 1 \text{ 时}), \end{cases}$$

* 1987年7月26日收到.

其中 $\varepsilon_j = \begin{cases} 2n & (i \text{ 奇且 } j = 4n-1 \text{ 时}), \\ 0 & (\text{否则}) \end{cases}$, $\delta_j = \begin{cases} 0 & (0 \leq j < 2n-1 \text{ 时}) \\ 1 & (2n \leq j < 4n-1 \text{ 时}) \end{cases}$,

而对实数 a , 记号 $[a]$ 表示不超过 a 的最大整数, 我们并将 $i \equiv 0, 1 \pmod{2}$ 简记为 $i \stackrel{2}{\equiv} 0, 1$. 以下证明所定义的 f 确是积图 $P_m \times C_{4n}$ 的 k -优美标号. 分两大步进行.

step 1. f 是 $V(P_m \times C_{4n}) \rightarrow \{0, 1, \dots, M\}$ 的单射.

先考察 $i + j \stackrel{2}{\equiv} 0$ 的点 $A_{i,j}$ 的标号值 $f(A_{i,j})$, 易知, 第 i 行中这样的点的 f 值两两不同, 且恰充满正整数段 $[4ni, 4ni + 2n - 1]$; 进而可知不同行的这些整数段两两不交 (间隔距离 $2n + 1$), 且 $P_m \times C_{4n}$ 全图中这种点的 f 值最大者为 $4n(m-1) + 2n - 1 = 4mn - 2n - 1$, 最小者为 0.

再考察 $i + j \stackrel{2}{\equiv} 1$ 的点 $A_{i,j}$ 的标号值. 不难看出, 第 i 行中这样的点的 f 值亦两两不同, 且恰充满两个正整数段的并: $[M - (4i + 2)n, M - (4i + 1)n - 1] \cup [M - (4i + 1)n + 1, M - 4ni]$; 进而可知不同行的这些整数段组也两两不交 (间隔距离 $2n$), 且图中这种点的 f 值最小者为 $M - (4(m-1) + 2)n = M - 4(m-1)n - 2n = 4mn - 2n + k - 1$, 最大者为 M .

综上, 因 $k > 1$, 故有

$$0 < 4mn - 2n - 1 < 4mn - 2n + k - 1 < M.$$

亦即全部点的 f 值确落于集合 $\{0, 1, \dots, M\}$ 中, 且它们的 f 值两两不同.

step 2. f^* 是 $E(P_m \times C_{4n}) \rightarrow \{k, k + 1, \dots, M\}$ 的双射.

这里的 f^* 当然是由所给的 f 按照 k -优美的定义诱导出来的. 为叙述简洁, 对 $E(P_m \times C_{4n})$ 的三类边 (参见 (***) 式), 分别记其 f^* 值为:

$$b_{i,j} = f^*(A_{i,j}A_{i,j-1}), \quad 0 \leq i < m-1, \quad 0 \leq j < 4n-2;$$

$$b_{i,4n-1} = f^*(A_{i,4n-1}A_{i,0}), \quad 0 \leq i < m-1;$$

$$C_{i,j} = f^*(A_{i,j}A_{i-1,j}), \quad 0 \leq i < m-2, \quad 0 \leq j < 4n-1.$$

我们并以 $x \succ y$ 表示正整数 x, y 间满足 $x = y + 1$ 的关系. 在证明中, 还将用到以下事实:

$$\textcircled{1} \quad \left\lfloor \frac{j}{2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{j+1}{2} \right\rfloor = j;$$

$$\textcircled{2} \quad \left\lfloor \frac{j+1}{2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{j+1}{2} \right\rfloor = \begin{cases} j & (j \stackrel{2}{\equiv} 0 \text{ 时}) \\ j+1 & (j \stackrel{2}{\equiv} 1 \text{ 时}) \end{cases};$$

$$\textcircled{3} \quad \left\lfloor \frac{j}{2} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{j+2}{2} \right\rfloor = \begin{cases} j+1 & (j \stackrel{2}{\equiv} 0 \text{ 时}) \\ j & (j \stackrel{2}{\equiv} 1 \text{ 时}) \end{cases};$$

$$\textcircled{4} \quad \text{当 } j \in [0, 4n-2] \text{ 且 } j \stackrel{2}{\equiv} 0 \text{ 时 } \delta_{j-1} = \delta_j;$$

$$\textcircled{5} \quad \text{当 } j \in [0, 2n-2] \cup [2n, 4n-2] \text{ 且 } j \stackrel{2}{\equiv} 1 \text{ 时 } \delta_{j-1} = \delta_j.$$

以下分五点来说明 step 2 的结论.

$$1^\circ. C_{i,0} \succ C_{i,1} \succ \dots \succ C_{i,2n-1} \stackrel{\Delta}{\succ} C_{i,4n-1} \stackrel{\Delta}{\succ} C_{i,2n} \succ C_{i,2n-1} \succ \dots \succ C_{i,4n-2} \quad (0 \leq i < m-2).$$

事实上, 我们有 $(0 \leq i < m-2, 0 \leq j < 4n-2)$:

$$C_{i,j} = \begin{cases} f(A_{i+1,j}) - f(A_{i,j}) = (M - 4n(i+1) - \left\lfloor \frac{j}{2} \right\rfloor - \delta_j) - (4ni + \left\lfloor \frac{j+1}{2} \right\rfloor) & (i + j \stackrel{2}{\equiv} 0 \text{ 时}) \\ f(A_{i,j}) - f(A_{i+1,j}) = (M - 4ni - \left\lfloor \frac{j}{2} \right\rfloor - \delta_j) - (4n(i+1) + \left\lfloor \frac{j+1}{2} \right\rfloor) & (i + j \stackrel{2}{\equiv} 1 \text{ 时}) \end{cases}$$

据①, 两种情况下均有 $C_{i,j} = M - 4n(2i+1) - j - \delta_j$. 注意到 δ_j 的变化情况立知除去两个 Δ 外的全部关系, 至于这两个 Δ , 可由下计算得知:

$$C_{i,2n-1} = M - 4n(2i+1) - (2n-1) = M - 2n(4i+3) + 1;$$

$$C_{i,4n-1} = \begin{cases} f(A_{i,4n-1}) - f(A_{i+1,4n-1}) = (M - 4ni - \{\frac{4n-1}{2}\} - 1) - (4n(i+1) + \{\frac{4n}{2}\} - 2n) & (i \equiv 0 \text{ 时}) \\ f(A_{i+1,4n-1}) - f(A_{i,4n-1}) = (M - 4n(i+1) - \{\frac{4n-1}{2}\} - 1) - (4ni + \{\frac{4n}{2}\} - 2n) & (i \equiv 1 \text{ 时}) \end{cases}$$

$$= M - 2n(4i+3);$$

$$C_{i,2n} = M - 4n(2i+1) - 2n - 1 = M - 2n(4i+3) - 1.$$

$$2^\circ. b_{i,0} \succ b_{i,1} \succ \dots \succ b_{i,2n-1} \triangle b_{i,4n-1} \triangle b_{i,2n} \succ b_{i,2n+1} \succ \dots \succ b_{i,4n-2} \quad (0 < i < m-1, i \equiv 0).$$

事实上, 我们有 $(0 < i < m-1, i \equiv 0, 0 < j < 4n-2)$:

$$b_{i,j} = \begin{cases} f(A_{i,j+1}) - f(A_{i,j}) = (M - 4ni - \{\frac{j+1}{2}\} - \delta_{j+1}) - (4ni + \{\frac{j+1}{2}\}) & (j \equiv 0 \text{ 时}) \\ f(A_{i,j}) - f(A_{i,j+1}) = (M - 4ni - \{\frac{j}{2}\} - \delta_j) - (4ni + \{\frac{j+2}{2}\}) & (j \equiv 1 \text{ 时}) \end{cases}$$

据②, ③, ④, 两种情况下均有 $b_{i,j} = M - 8ni - j - \delta_j$. 注意到 δ_j 的变化情况立知除去两个 Δ 外的全部关系, 至于所余情况, 可由下知 $(i \equiv 0)$:

$$b_{i,2n-1} = M - 8ni - (2n-1) = M - 8ni - 2n + 1;$$

$$b_{i,4n-1} = f(A_{i,4n-1}) - f(A_{i,0}) = (M - 4ni - \{\frac{4n-1}{2}\} - 1) - (4ni + \{\frac{1}{2}\})$$

$$= M - 8ni - 2n;$$

$$b_{i,2n} = M - 8ni - 2n - 1.$$

$$3^\circ. b_{i,4n-1} \triangle b_{i,0} \succ b_{i,1} \succ \dots \triangle b_{i,2n-2} \triangle b_{i,4n-2} \triangle b_{i,2n-1} \succ b_{i,2n} \succ \dots \succ b_{i,4n-3} \quad (0 < i < m-1, i \equiv 1).$$

事实上, 我们有 $(0 < i < m-1, i \equiv 1, 0 < j < 4n-3, j \neq 2n-1)$

$$b_{i,j} = \begin{cases} f(A_{i,j}) - f(A_{i,j+1}) = (M - 4ni - \{\frac{j}{2}\} - \delta_j) - (4ni + \{\frac{j+2}{2}\}) & (j \equiv 0 \text{ 时}) \\ f(A_{i,j+1}) - f(A_{i,j}) = (M - 4ni - \{\frac{j+1}{2}\} - \delta_{j+1}) - (4ni + \{\frac{j+1}{2}\}) & (j \equiv 1 \text{ 时}) \end{cases}$$

据②, ③, ⑤, 两种情况下均有 $b_{i,j} = M - 8ni - j - 1 - \delta_j$. 此即给出除去三个 Δ 外的全部关系. 而所余情况可由以下计算知 $(i \equiv 1)$:

$$b_{i,4n-1} = f(A_{i,0}) - f(A_{i,4n-1}) = (M - 4ni - \{\frac{0}{2}\}) - (4ni + \{\frac{4n}{2}\} - 2n) = M - 8ni;$$

$$b_{i,0} = M - 8ni - 0 - 1 = M - 8ni - 1;$$

$$b_{i,2n-2} = M - 8ni - (2n-2) - 1 = M - 8ni - 2n + 1;$$

$$b_{i,4n-2} = f(A_{i,4n-2}) - f(A_{i,4n-1}) = (M - 4ni - \{\frac{4n-2}{2}\} - 1) - (4ni + \{\frac{4n}{2}\} - 2n)$$

$$= M - 8ni - 2n;$$

$$b_{i,2n-1} = f(A_{i,2n}) - f(A_{i,2n-1}) = (M - 4ni - \lfloor \frac{2n}{2} \rfloor - 1) - (4ni + \lfloor \frac{2n}{2} \rfloor)$$

$$= M - 8ni - 2n - 1.$$

$$4^\circ. \begin{cases} b_{i,4n-2} \succ C_{i,0}, C_{i,4n-2} \succ b_{i+1,4n-1} & (i \equiv 0, 0 < i < m-1) \\ b_{i,4n-3} \succ C_{i,0}, C_{i,4n-2} \succ b_{i+1,0} & (i \equiv 1, 0 < i < m-1) \end{cases}$$

事实上, 由上述1°, 2°, 3°可直接得知

$$\left. \begin{aligned} b_{i,4n-2} &= M - 8ni - (4n-2) - 1 = M - 8ni - 4n + 1 \\ C_{i,0} &= M - 4n(2i+1) - 0 = M - 8ni - 4n \\ C_{i,4n-2} &= M - 4n(2i+1) - (4n-2) - 1 = M - 8ni - 8n + 1 \\ b_{i+1,4n-1} &= M - 8n(i+1) = M - 8ni - 8n \end{aligned} \right\} (i \equiv 0 \text{ 时})$$

$$\left. \begin{aligned} b_{i,4n-3} &= M - 8ni - (4n-3) - 1 - 1 = M - 8ni - 4n + 1 \\ C_{i,0} &= M - 8ni - 4n \\ C_{i,4n-2} &= M - 8ni - 8n + 1 \\ b_{i+1,0} &= M - 8n(i+1) - 0 = M - 8ni - 8n \end{aligned} \right\} (i \equiv 1 \text{ 时})$$

5°. 综上1°-4°可知 $P_m \times C_{4n}$ 的全部边的 f^* 值恰排成一个逐项严格减1的正整数列, 诸 f^* 值中最大的一个是 $b_{0,0} = M - 8n \cdot 0 - 0 = M$, 最小的一个是

$$\begin{cases} b_{m-1,4n-2} = M - 8n(m-1) - (4n-2) - 1 = k & (m \equiv 1 \text{ 时}) \\ b_{m-1,4n-3} = M - 8n(m-1) - (4n-3) - 1 - 1 = k & (m \equiv 0 \text{ 时}) \end{cases}$$

这就完全证明了step 2.

附注. 本文所讨论的积图 $P_m \times C_{4n}$ 可直观地视为具有 $m-2$ 个横截面的 $4n$ 棱柱.(当 $m > 2$ 时, 而若 $m=1$, 则是一个 $4n$ 边形). 我们的标号方法建基于 C_{4n} (即 $4n$ 边形)的如下“ k -优美标号”途径:

$$f(A_j) = \begin{cases} \lambda + \frac{j}{2} & (j \equiv 0) \\ k + \lambda + 4n - 1 - \frac{j-1}{2} - \delta_j & (j \equiv 1) \end{cases}$$

其中 $A_0, A_1, \dots, A_{4n-1}$ 表示 C_{4n} 的全部顶点, λ 为任意给定的非负整数,

$$\delta_j = \begin{cases} 0 & (1 < j < 2n-1) \\ 1 & (2n+1 < j < 4n-1) \end{cases}$$

此时的 f 是 $V(C_{4n}) \rightarrow \{\lambda, \lambda+1, \dots, k + \lambda + 4n - 1\}$ 的单射, 而 f^* 则将是 $E(C_{4n}) \rightarrow \{k, k+1, \dots, k+4n-1\}$ 的双射.

不难看出, 对 C_n 顶点集的任一标号方法 f , 都必有其全部边的 f^* 值的和为偶数(事实上, 若设各顶点的 f 值依次为 a_0, a_1, \dots, a_{n-1} , 则全部边的 f^* 值的和为 $\sum_{i=0}^{n-2} |a_i - a_{i+1}| + |a_{n-1} - a_0| \equiv$

$\sum_{i=0}^{n-2} (a_i - a_{i+1}) + a_{n-1} - a_0 = 0$) 而由 k -优美的要求, 需 $\sum_{i=0}^{n-1} (k+i) = nk + \frac{n(n-1)}{2} \equiv 0$. 显然这

对 $n \equiv 2$ 是不可能的; 而对 $n \equiv 1$, 需 k 偶; 对 $n \equiv 3$, 需 k 奇; 只有对 $n \equiv 0$ 才允许 k 任意. 因此本文之方法仅对 $n \equiv 0$ 进行了讨论. 当然, 对 $n \not\equiv 0$ 的情况, 给出 $P_m \times C_n$ 的 k -优美标号,

并不排斥由其它途径（即不再是每横行的边值可以自成一个连续整数段）给出的可能，这是值得进一步研究的。

参 考 文 献

- [1] P.J.Slater, On k -graceful graphs, Proc of the 13th S. E. Conference on Combinatorics, Graph Theory and Computing, Boca Raton, 1982, 52—57.
 [2] M. Maheo and H. Tkuillier, On d -graceful graphs, Arts Combinatoric, vol. 13(1982), 181—192.

The k -gracefulness on the Product of graphs p_m and c_{4n}

Kang Qingde

(Hebei Normal College)

Abstract

Let k be a positive integer. The simple graph $G=(V, E)$ is called k -graceful if there exists a injection.

$$f: V(G) \rightarrow \{0, 1, \dots, |E| + k - 1\}$$

such that following induced mapping is bijection,

$$f^*: E(G) \rightarrow \{k, k+1, \dots, |E| + k - 1\}$$

$$f^*(uv) = |f(u) - f(v)| \quad (u, v \in V(G), uv \in E(G)).$$

The product of the simple graphs $G_1=(V_1, E_1)$ and $G_2=(V_2, E_2)$ is a graph $G=G_1 \times G_2=(V, E)$, whose vertex set is $V=V_1 \times V_2$ and whose edge set is consisted as follows,

vertices (v_1, v_2) and (v'_1, v'_2) is adjacent if and only if $(v_1=v'_1$ and $v_2v'_2 \in E_2)$ or $(v_2=v'_2$ and $v_1v'_1 \in E_1)$.

In this paper we verify the k -gracefulness on product graph $P_m \times C_{4n}$, where m, n and k are positive integers, p_m denotes a chain with m vertices and c_{4n} denotes a circle with $4n$ vertices.

Let the vertex set of the graph $p_m \times c_{4n}$ be

$$\{A_{i,j}, 0 < i < m-1, 0 < j < 4n-1\}$$

and $M=4n(2m-1)+k-1$. The k -graceful Label an the graph $p_m \times c_{4n}$ given by us is:

$$f(A_{i,j}) = \begin{cases} 4ni + \lfloor \frac{j+1}{2} \rfloor - \varepsilon_{ij} & (i+j \equiv 0 \pmod{2}) \\ M - 4ni - \lfloor \frac{j}{2} \rfloor - \delta_j & (i+j \equiv 1 \pmod{2}) \end{cases}$$

$$\text{where } \varepsilon_{ij} = \begin{cases} 2n & (j=2n-1 \text{ and } i \equiv 1 \pmod{2}) \\ 0 & (\text{else}) \end{cases} \text{ and } \delta_j = \begin{cases} 0 & (0 < j < 2n-1) \\ 1 & (2n < j < 4n-1) \end{cases}$$