

点圈并图的匹配等价图数

汪小玲, 马海成

WANG Xiao-ling, MA Hai-cheng

青海民族学院 数学系, 西宁 810007

Department of Mathematics, Qinghai Nationalities College, Xining 810007, China

E-mail: qh_wangxiaoling@163.com

WANG Xiao-ling, MA Hai-cheng. Number of matching equivalent to union graph of points and cycles. Computer Engineering and Applications, 2009, 45(2): 61–62.

Abstract: For two graphs G and H , if G and H has the same matching polynomial, then G and H is called to be matching equivalent. We denote by $\delta(G)$ the number of the matching equivalent graphs of G . In [5], authors have given $\delta(sK_1 \cup t_1 C_{m_1} \cup t_2 C_{m_2})$ when $\{m_1, m_2\} \cap \{6, 9, 15\} = \emptyset$. In this paper, $\delta(sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6)$ and $\delta(sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9)$ is given, which is a generation of the results of in [5].

Key words: graph; matching polynomial; matching equivalence

摘要: 若两个图 G 和 H 的匹配多项式相等, 称图 G 和 H 匹配等价用 $\delta(G)$ 表示图 G 的所有不同构的匹配等价图的个数。文[5]在 $\{m_1, m_2\} \cap \{6, 9, 15\} = \emptyset$ 的条件下计算了 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_{m_1} \cup t_2 C_{m_2})$, 在该文中计算了 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6)$ 、 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9)$ 是文[5]的完善和补充。

关键词: 图; 匹配多项式; 匹配等价

DOI: 10.3778/j.issn.1002-8331.2009.02.016 文章编号: 1002-8331(2009)02-0061-02 文献标识码: A 中图分类号: O157.5

1 引言

本文仅考虑有限的无向的简单图。设 G 是有 n 个点的图, G 的一个匹配是指 G 的一个生成子图, 它的每个连通分支或是孤立点或是孤立边。 t -匹配是指其中有 t 条边的匹配。文[1]定义图的匹配多项式为:

$$\mu(G, x) = \sum_{t \geq 0} (-1)^t \alpha_t(G) x^{n-2t}$$

这里 $\alpha_t(G)$ 是 G 的 t -匹配的数目。

若两个图 G 和 H 有 $\mu(G, x) = \mu(H, x)$, 则称图 G 和 H 匹配等价, 记为 $G \sim H$ 。

用 $\delta(G)$ 表示图 G 的所有不同构的匹配等价图的个数。若 $\delta(G)=1$, 则称图 G 是匹配唯一的。文[1]给出了匹配多项式的许多优美性质, 也证明了求一个图的匹配多项式是一个 NP 问题。在一定条件下文[5]中研究了一些点和一些圈并图的匹配等价图的个数, 通过计算发现这一问题并不简单。本文中研究一些点和一些圈并图的匹配等价图的个数, 即计算了 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6)$ 、 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9)$ 。

以 K_1 表示一个孤立点。以 P_n ($n \geq 2$) 表示有 n 个点的路。以 C_m ($m \geq 3$) 表示有 m 个点的圈。以 $T_{i,j,k}$ 表示只有 1 个 3 度点, 3 个 1 度点, 且这个 3 度点到 3 个 1 度点的距离分别为 i, j, k 的树。以 D_n ($n \geq 4$) 表示一个三角形上的一点与路 P_{n-2} 的一个端点粘接后得到的图。以 nG 表示 n 个图的不交并。

2 引理

引理 1^[1] 设图 G 有 k 个连通分支: G_1, G_2, \dots, G_k 则 $\mu(G, x) = \prod_{i=1}^k \mu(G_i, x)$ 匹配多项式的根都是实数^[1], 用 $M(G)$ 表示 $\mu(G, x)$ 的最大根。

引理 2^[2] 设 G 是连通图, 则 $M(G) < 2$ 当且仅当 $G \in \Gamma = \{K_1, P_n, T_{1,1,n}, T_{1,2,2}, T_{1,2,3}, T_{1,2,4}, C_n, D_4\}$ 。

引理 3^[3]

$$(1) P_{2m+1} \sim P_m \cup C_{m+1}, (m \geq 2).$$

$$(2) T_{1,1,n} \sim K_1 \cup C_{n+2}.$$

$$(3) T_{1,2,2} \sim P_2 \cup D_4.$$

$$(4) K_1 \cup C_6 \sim P_3 \cup D_4.$$

$$(5) K_1 \cup C_9 \sim C_3 \cup T_{1,2,3}.$$

$$(6) K_1 \cup C_{15} \sim C_3 \cup C_5 \cup T_{1,2,4}.$$

引理 4^[2]

$$(1) M(C_m) = M(T_{1,1,m-2}) = M(P_{2m-1}).$$

$$(2) M(C_6) = M(T_{1,1,4}) = M(T_{1,2,2}) = M(D_4) = M(P_{11}).$$

$$(3) M(C_9) = M(T_{1,1,7}) = M(T_{1,2,3}) = M(P_{17}).$$

$$(4) M(C_{15}) = M(T_{1,1,13}) = M(T_{1,2,4}) = M(P_{29}).$$

引理 5^[2]

(1) $K_1 \cup C_m$ ($m \neq 6, 9, 15$) 的匹配等价图有两个, 它们是:

$$K_1 \cup C_m, T_{1,1,m-2} \circ$$

(2) $K_1 \cup C_6$ 的匹配等价图有三个, 它们是: $K_1 \cup C_6, T_{1,1,4}, P_3 \cup D_4$ 。

(4) $K_1 \cup C_9$ 的匹配等价图有三个, 它们是: $K_1 \cup C_9, T_{1,1,7}, C_3 \cup T_{1,2,3} \circ$

(4) $K_1 \cup C_{15}$ 的匹配等价图有三个, 它们是: $K_1 \cup C_{15} \sim C_3 \cup C_5 \cup T_{1,2,4} \circ$

引理 6^[4] 设 $G=sK_1$ 或 $t_1 C_{m_1} \cup \dots \cup t_k C_{m_k}$, 则 G 是匹配唯一的, 即 $\delta(G)=1$ 。

引理 7^[5] 设 $G=sK_1 \cup t_1 C_{m_1} \cup t_2 C_{m_2} \cup \dots \cup t_k C_{m_k}, m_i \neq 6 (i=1, 2, \dots, k)$, 则 G 的所有匹配等价图均不含有路分支。

引理 8^[5]

(1) $G=sK_1 \cup aP_3 \cup tC_6$, 则 G 的所有匹配等价图均不含有 P_{11} 分支也不含 $T_{1,2,2}$ 分支。

$$(2) \delta(sK_1 \cup aP_3 \cup tC_6) = \delta(sK_1 \cup tC_6)。$$

引理 9^[5] $m \neq 6, 9, 15$, 则 $\delta(sK_1 \cup tC_6) = \min\{s, t\} + 1$ 。

3 主要结果及证明

引理 10 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6) = \sum_{j=0}^r \sum_{i=j}^r \min\{s-i, t_1\} + \frac{1}{2}(r+1)(r+2)$, 其中 $r=\min\{s, t_2\}$ 。

证 为了方便, 简记 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6) = \delta(s, t_1, t_2) \circ$ 。设 $H \sim sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6$, 由引理 8(1) 和引理 4 知, H 包含连通分支 $C_6, T_{1,1,4}$ 或 D_4 。

(1) 若 H 包含 C_6 , 由 $H=C_6 \cup H_2 \sim sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6$ 得 $H_2 \sim sK_1 \cup t_1 C_3 \cup (t_2-1)C_6$ 。这样的 H_2 共有 $\delta(s, t_1, t_2-1)$ 个。

(2) 若 H 包含 $T_{1,1,4}$, 由 $H=T_{1,1,4} \cup H_2 \sim sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6$ 及引理 3(2), 得 $H_2 \sim (s-1)K_1 \cup t_1 C_3 \cup (t_2-1)C_6$ 。这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, t_1, t_2-1)$ 个。

(3) 若 H 包含 D_4 , 由 $H=D_4 \cup H_2 \sim sK_1 \cup t_1 C_3 \cup t_2 C_6$ 及引理 3(4), 得 $H_2 \sim (s-1)K_1 \cup t_1 C_3 \cup P_3 \cup (t_2-1)C_6$, 由引理 8(2) 知, 这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, t_1, t_2-1)$ 个。

(4) 若 H 同时包含 C_6 和 $T_{1,1,4}$, 这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, t_1, t_2-2)$ 个。

(5) 若 H 同时包含 C_6 和 D_4 , 这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, t_1, t_2-2)$ 个。

(6) 若 H 同时包含 $T_{1,1,4}$ 和 D_4 , 这样的 H_2 共有 $\delta(s-2, t_1, t_2-2)$ 个。

(7) 若 H 同时包含 $C_6, T_{1,1,4}$ 和 D_4 , 这样的 H_2 共有 $\delta(s-2, t_1, t_2-3)$ 个。

故 $\delta(s, t_1, t_2) = \delta(s, t_1, t_2-1) + \delta(s-1, t_1, t_2-1) + \delta(s-1, t_1, t_2-1) - 2\delta(s-1, t_1, t_2-2) - \delta(s-2, t_1, t_2-2) + \delta(s-2, t_1, t_2-3)$ 。

重复应用上式得:

$\delta(s, t_1, t_2) - 2\delta(s-1, t_1, t_2-1) + \delta(s-2, t_1, t_2-2) = \delta(s, t_1, 2) - 2\delta(s-1, t_1, 1) + \delta(s-2, t_1, 0) = \delta(s, t_1, 1) - 2\delta(s-1, t_1, 0) = \delta(s, t_1, 0) = \delta(s, t_1) = \min\{s, t_1\} + 1$

即 $\delta(s, t_1, t_2) - \delta(s-1, t_1, t_2-1) = \delta(s-1, t_1, t_2-1) - \delta(s-2, t_1, t_2-2) +$

$$\min\{s, t_1\} + 1 = \delta(s-2, t_1, t_2-2) - \delta(s-3, t_1, t_2-3) + \min\{s, t_1\} + \min\{s-1, t_1\} +$$

$$2 = \dots = \delta(s-r+1, t_1, t_2-r+1) - \delta(s-r, t_1, t_2-r) + \sum_{i=0}^{r-2} \min\{s-i, t_1\} + (r-1) =$$

$$\delta(s-r, t_1, t_2-r) + \sum_{i=0}^{r-1} \min\{s-i, t_1\} + r = \begin{cases} \sum_{i=0}^{r-1} \min\{s-i, t_1\} + r + 1 & s=r \\ \sum_{i=0}^r \min\{s-i, t_1\} + r + 1 & t_2=r \end{cases}$$

$$\delta(s, t_1, t_2) - \delta(s-1, t_1, t_2-1) = \sum_{i=0}^r \min\{s-i, t_1\} + r + 1 \quad (r=\min\{s, t_2\}) \quad (1)$$

$$\delta(s-1, t_1, t_2-1) - \delta(s-2, t_1, t_2-2) = \sum_{i=0}^{r-1} \min\{s-1-i, t_1\} + r =$$

$$\sum_{i=1}^r \min\{s-i, t_1\} + r \quad (2)$$

...

$$\delta(s-r+1, t_1, t_2-r+1) - \delta(s-r, t_1, t_2-r) = \sum_{i=r-1}^r \min\{s-i, t_1\} + 2 \quad (r)$$

$$\delta(s-r, t_1, t_2-r) = \sum_{i=r}^r \min\{s-i, t_1\} + 1 \quad (r+1)$$

将式(1), (2), ..., (r+1)相加得: $\delta(s, t_1, t_2) = \sum_{j=0}^r \sum_{i=j}^r \min\{s-i, t_1\} + \frac{1}{2}(r+1)(r+2)$ 。

定理 1 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9) = \sum_{j=0}^r \sum_{i=j}^r \delta(s-i, i-j, t_1)$, 其中 $r=\min\{s, t_2\}$ 。

证 为了方便, 简记 $\delta(sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9) = \delta(s, t, t_1, t_2) \circ$ 。设 $H \sim G$, 由引理 4 和引理 7 知, H 包含连通分支 $C_9, T_{1,1,7}$ 或 $T_{1,2,3} \circ$

(1) 若 H 包含连通分支 C_9 , 由 $H=C_9 \cup H_2 \sim sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9$ 得 $H_2 \sim sK_1 \cup t_1 C_6 \cup (t_2-1)C_9$ 。这样的 H_2 共有 $\delta(s, 0, t_1, t_2-1)$ 个。

(2) 若 H 包含连通分支 $T_{1,1,7}$, 由 $H=T_{1,1,7} \cup H_2 \sim G=sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9$ 由引理 3(2) 得 $H_2 \sim (s-1)K_1 \cup t_1 C_6 \cup (t_2-1)C_9$ 。这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, 0, t_1, t_2-1)$ 个。

(3) 若 H 包含连通分支 $T_{1,2,3}$, 由 $H=T_{1,2,3} \cup H_2 \sim G=sK_1 \cup t_1 C_6 \cup t_2 C_9$ 由引理 3(5) 得 $H_2 \sim (s-1)K_1 \cup C_3 \cup t_1 C_6 \cup (t_2-1)C_9$ 。这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, 1, t_1, t_2-1)$ 个。

(4) 若 H 同时包含 C_9 和 $T_{1,1,7}$, 这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, 0, t_1, t_2-2)$ 个。

(5) 若 H 同时包含 C_9 和 $T_{1,2,3}$, 这样的 H_2 共有 $\delta(s-1, 1, t_1, t_2-2)$ 个。

(6) 若 H 同时包含 $T_{1,1,7}$ 和 $T_{1,2,3}$, 这样的 H_2 共有 $\delta(s-2, 1, t_1, t_2-2)$ 个。

(7) 若 H 同时包含 $C_9, T_{1,1,7}$ 和 $T_{1,2,3}$, 这样的 H_2 共有 $\delta(s-2, 1, t_1, t_2-3)$ 个。

则 $\delta(s, 0, t_1, t_2) = \delta(s, 0, t_1, t_2-1) + \delta(s-1, 0, t_1, t_2-1) + \delta(s-1, 1, t_1, t_2-1) - \delta(s-1, 0, t_1, t_2-2) - \delta(s-1, 1, t_1, t_2-2) - \delta(s-2, 1, t_1, t_2-2) + \delta(s-2, 1, t_1, t_2-3)$

即 $\delta(s, 0, t_1, t_2) - \delta(s-1, 0, t_1, t_2-1) - \delta(s-1, 1, t_1, t_2-1) + \delta(s-2, 1, t_1, t_2-2) +$

(下转 65 页)