

# 平 面 格 图 的 圈 数

王 志 雄

(应用数学系)

摘 要

设  $f(m, n)$  和  $f_{2l}(m, n)$  分别是平面上  $m \times n$  格图的圈数和长为  $2l$  的圈数。

本文给出  $f(3, n)$  的递推公式,  $f_{2l}(2, n)$  的闭公式和  $f(m, n)$  的递推式阶的上界估计。

## 一、问题的提出

平面上的  $m \times n$  格图指的是以  $(x, y)$  ( $x=0, 1, \dots, m; y=0, 1, \dots, n$ ) 为顶点的图, 顶点  $(x_1, y_1)$  和  $(x_2, y_2)$  邻接, 当且仅当  $x_1=x_2, |y_1-y_2|=1$  或  $|x_1-x_2|=1, y_1=y_2$ 。

我们用  $f(m, n)$  表示  $m \times n$  格图中圈的总数,  $f_l(m, n)$  表示其中长为  $l$  的圈的总数。这类圈数的研究, 对运筹学中的图上作业法, 线路设计和分子结构等, 均有一定意义。

文[1]仅对  $m=1$  和  $2$  的情况, 求得  $f(m, n)$  的表示式, 对  $m=1$  的情况, 求得  $f_l(m, n)$  的表示式。对一般的  $m$ , 认为“求  $f(m, n)$  是困难的, 求  $f_l(m, n)$  也是困难的”。

本文将给出  $f(3, n)$  的递推式及其生成函数, 对一般的  $m$ , 估计  $f(m, n)$  的递推式的阶, 并给出  $f_l(2, n)$  的闭公式。

本文的方法可用以对任意  $m$ , 求得  $f(m, n)$  及  $f_l(m, n)$  的递推式, 当然, 随着  $m$  的增加, 需要迅速增加的计算量, 这唯有求助于计算机及好的算法。

## 二、关于 $f(3, n)$

$3 \times n$  格图的圈, 根据它最上一行所含方格的情况, 可分为五类, 如图 1 所示。

用斜纹标出的格表示含在圈内。(1)、(3) 两类中的两种形式, 其一是另一个关于直线

本文 1985 年 12 月 24 日收到。

$x = \frac{3}{2}$  的镜对称像, 其余三类关于  $x = \frac{3}{2}$  是对称的.

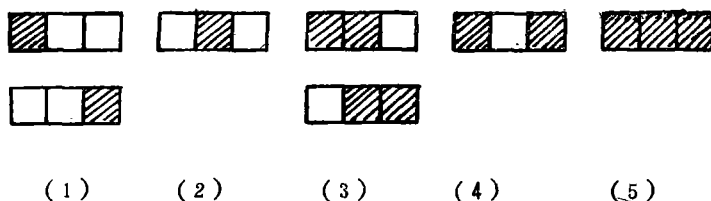


图 1

第  $k$  类且恰含  $t$  行 (通过沿纵轴平移而重合的两圈, 视为同一, 下对“恰含  $t$  行”的理解同此) 的不同圈的数目记为  $a_{t,k}$ , 第 4 类且由两个不相交圈组成的恰含  $t$  行的圈的数目记为  $a_{t,4}^*$ , 则有

$$\begin{cases} a_{t+1,1} = a_{t,1} + a_{t,3} + a_{t,4} + a_{t,5} \\ a_{t+1,2} = a_{t,2} + 2a_{t,3} + a_{t,5} \\ a_{t+1,3} = a_{t,1} + a_{t,2} + 2a_{t,3} + a_{t,5} \\ a_{t+1,4} = a_{t,4} + a_{t,5} \\ a_{t+1,5} = 2a_{t,1} + a_{t,2} + 2a_{t,3} + a_{t,5} + a_{t,4}^* \\ a_{t+1,4}^* = 2a_{t,1} + a_{t,4}^* \end{cases} \quad (1)$$

设  $b_3(t)$  表示至多 3 列, 恰含  $t$  行的不同圈的数目, 则

$$b_3(t) = 2a_{t,1} + a_{t,2} + 2a_{t,3} + a_{t,4} + a_{t,5} \quad (2)$$

设

$$A_k(x) = \sum_{t=1}^{\infty} a_{t,k} x^t, \quad (k=1,2,3,4,5)$$

$$A_4^*(x) = \sum_{t=1}^{\infty} a_{t,4}^* x^t$$

$$B_3(x) = \sum_{t=1}^{\infty} b_3(t) x^t$$

由式(2)得

$$B_3(x) = 2A_1(x) + A_2(x) + 2A_3(x) + A_4(x) + A_5(x) \quad (3)$$

又因<sup>[1]</sup>

$$f(3,n) = \sum_{t=1}^n (n-t+1)b_3(t)$$

故  $\{f(3,n)\}$  的生成函数

$$F_3(x) = B_3(x)/(1-x)^2 \quad (4)$$

由递推式(1), 结合显然的初值  $a_{11} = a_{12} = a_{13} = a_{15} = a_{14}^* = 1, a_{14} = 0$  得

$$\begin{aligned}
 A_1(x) - x &= xA_1(x) + xA_3(x) + xA_4(x) + xA_5(x) \\
 A_2(x) - x &= xA_2(x) + 2xA_3(x) + xA_5(x) \\
 A_3(x) - x &= xA_1(x) + xA_2(x) + 2xA_3(x) + xA_5(x) \\
 A_4(x) &= xA_4(x) + xA_5(x) \\
 A_5(x) - x &= 2xA_1(x) + xA_2(x) + 2xA_3(x) + xA_5(x) + xA_4^*(x) \\
 A_4^*(x) - x &= 2xA_1(x) + xA_4^*(x)
 \end{aligned} \tag{5}$$

解得

$$\begin{aligned}
 A_1(x) &= x - 4x^2 + 7x^3 - 5x^4 - x^5/1 - 7x + 12x^2 - 7x^3 + 3x^4 + 2x^5 \\
 A_2(x) &= x - 3x^2 + 5x^3 - 7x^4 + 3x^5 + x^6/1 - 7x + 12x^2 - 7x^3 + 3x^4 + 2x^5 \\
 A_3(x) &= x - 2x^2 + x^3 - 2x^5/1 - 7x + 12x^2 - 7x^3 + 3x^4 + 2x^5 \\
 A_4(x) &= x^2 + x^3 - 6x^4 + x^5 + x^6/1 - 7x + 12x^2 - 7x^3 + 3x^4 + 2x^5 \\
 A_5(x) &= x - 7x^3 + 7x^4 - x^6/1 - 7x + 12x^2 - 7x^3 + 3x^4 + 2x^5
 \end{aligned}$$

由式(3)得

$$B_3(x) = 6x - 14x^2 + 15x^3 - 16x^4 - 2x^5 + x^6/1 - 7x + 12x^2 - 7x^3 + 3x^4 + 2x^5 \tag{6}$$

综上所述, 我们有

**定理 1**  $f(3, n)$  的生成函数

$$\begin{aligned}
 F_3(x) &= \frac{x(6 - 14x + 15x^2 - 16x^3 - 2x^4 + x^5)}{(1-x)^2(1-7x+12x^2-7x^3+3x^4+2x^5)} \\
 &= -\frac{5x}{2(1-x)} - \frac{5x}{2(1-x)^2} + \frac{x(22-59x+45x^2-13x^3-10x^4)}{2(1-7x+12x^2-7x^3+3x^4+2x^5)}
 \end{aligned}$$

故满足递推公式

$$\begin{aligned}
 f(3, n+5) &= 7f(3, n+4) - 12f(3, n+3) + 7f(3, n+2) - 3f(3, n+1) - 2f(3, n) - 5(2n+3), \\
 n &= 0, 1, 2, \dots, f(3, 0) = 0, f(3, 1) = 6, f(3, 2) = 40, f(3, 3) = 213, f(3, 4) = 1049
 \end{aligned}$$

### 三、关于 $f(m, n)$

考虑  $m \times n$  格图的圈, 根据它最上一行所含方格的情况, 可如下分类: 当  $m = 2p + 1$  是奇数时, 含  $s$  格, 且这  $s$  格是相联的, 有  $(m+1-s)$  类, 当  $s$  为奇数时, 有一类的最上一行关于直线  $x = m/2$  对称, 其余的可两两配对, 使每一对的其中一个的最上一行是另一个关于直线

$x = m/2$  的镜对称像, 故不对称的类有  $\left[\frac{m+2-s}{2}\right]$  个, 从而, 相联的不对称类有  $\sum_{s=1}^m \left[\frac{m+2-s}{2}\right] = \left[\left(\frac{m+1}{2}\right)^2\right]$  个。

含  $s$  格, 且这  $s$  格不相联的, 有  $\binom{m}{s} - (m+1-s)$  类, 当  $s = 2j + 1$  为奇数时, 有  $\binom{p}{j} - 1$  类的最上一行关于  $x = m/2$  对称, 当  $s = 2j$  为偶数时, 有  $\binom{p}{j}$  类的最上一行关于  $x = m/2$  对称, 其余的可如上段所述两两配对, 故不相联的不对称类有

$$\frac{1}{2} \sum_{j=1}^p \binom{2p+1}{2j} - (2p+2-2j) + \binom{p}{j} + \frac{1}{2} \sum_{j=0}^p \binom{2p+1}{2j+1} - (2p+1-2j) + \binom{p}{j} - 1$$

$$= 2^{2p} + 2^p - 1 - (p+1)^2.$$

正如当  $m=3$  时的方程组(5), 对一般的  $m=2p+1$ , 我们可得含  $\Delta(m) = 2[2^{2p} + 2^p - 1 - (p+1)^2] + (p+1)^2 = 2^{2p+1} + 2^{p+1} - 2 - (p+1)^2 = 2^m + 2^{\lceil \frac{m+1}{2} \rceil} - 2 - \left[ \left( \frac{m+1}{2} \right)^2 \right]$  个未知函数的方程组, 其系数是至多为一次的函数, 由 Gramer 法则, 其解是分母至多为  $\Delta(m)$  次的有理函数.

当  $m$  为偶数时, 情况类似, 结论相同.

用  $b_m(t)$  表示至多  $m$  列恰含  $t$  行的不同圈的数目, 则有

**定理 2**  $b_m(t) (t=1, 2, \dots)$  的生成函数  $B_m(x)$  是分母至多为  $\Delta(m)$  次的有理函数, 故  $f(m, n)$  的生成函数  $F_m(x) = B_m(x)/(1-x)^2$  是分母至多为  $\Delta(m)+2$  次的有理函数, 从而  $f(m, n)$  满足一个阶数至多为  $\Delta(m)$  阶的非齐次递推式.

注: 定理 2 的估计不是最佳可能的, 比如  $\Delta(3) = 6$ , 由式(6)及定理 1,  $B_3(x)$  是分母为 5 次的有理函数, 而  $f(3, n)$  满足一个五阶递推式, 我们期待着对本定理的改进.

#### 四、关于 $f_l(2, n)$

首先, 注意到长为奇数的圈是不存在的. 我们用  $a_{i,j,l}$  表示至多 2 列, 恰含  $t$  行, 最上一行恰含  $j$  格, 长为  $2l$  的圈的数目, 则

$$\begin{cases} a_{i+1,1,l+1} = a_{i,1,l} + a_{i,2,l} \\ a_{i+1,2,l+1} = 2a_{i,1,l-1} + a_{i,2,l} \end{cases} \quad (7)$$

令  $A_k(x, y) = \sum_{i=1}^{\infty} \sum_{l=1}^{\infty} a_{i,k,l} x^i y^l$ , 利用初值

$$a_{1,1,2} = 1, \quad a_{1,1,l} = a_{i,1,1} = 0, \quad (l \neq 2, t \geq 1)$$

$$a_{1,2,3} = 1, \quad a_{1,2,l} = a_{i,2,1} = 0, \quad (l \neq 3, t \geq 1)$$

及递推式(7), 得

$$(1-xy)A_1(x, y) - xyA_2(x, y) = xy^2$$

$$-2xy^2A_1(x, y) - (1-xy)A_2(x, y) = xy^3$$

故

$$A_1(x, y) = \frac{xy^2(1-xy+xy^2)}{1-2xy+x^2y^2-2x^2y^3}$$

$$A_2(x, y) = \frac{xy^3(1+xy)}{1-2xy+x^2y^2-2x^2y^3}$$

记至多 2 列, 恰含  $t$  行, 长为  $2l$  的圈数为  $b_l(t)$ , 令

$$B(x, y) = \sum_{t=1}^{\infty} \sum_{l=1}^{\infty} b_l(t) x^t y^l$$

则

$$\begin{aligned} B(x, y) &= 2A_1(x, y) + A_2(x, y) = \frac{xy^2(2+y-2xy+3xy^2)}{1-2xy+x^2y^2-2x^2y^3} \\ &= \frac{xy^2(\sqrt{y}+\sqrt{2})^2}{2[1-(y+\sqrt{2y^3})x]} + \frac{xy^2(\sqrt{y}-\sqrt{2})^2}{2[1-(y-\sqrt{2y^3})x]} \\ &= \frac{xy^2}{2} \sum_{n=0}^{\infty} \left[ (\sqrt{y}+\sqrt{2})^2 (y+\sqrt{2y^3})^n + (\sqrt{y}-\sqrt{2})^2 (y-\sqrt{2y^3})^n \right] x^n \end{aligned}$$

故

$$\begin{aligned} \sum_{i=1}^{\infty} b_i(n) y^i &= \frac{y^2}{2} \left[ (\sqrt{y}+\sqrt{2})^2 (y+\sqrt{2y^3})^{n-1} + (\sqrt{y}-\sqrt{2})^2 (y-\sqrt{2y^3})^{n-1} \right] \\ &= y^2 \left[ (2+y) \sum_{j=0}^{n-1} \binom{n-1}{2j} \cdot 2^j \cdot y^{n-1+j} + 2 \sum_{j=0}^{n-1} \binom{n-1}{2j+1} 2^{j+1} y^{n+j} \right] \end{aligned}$$

从而

$$\begin{aligned} b_i(n) &= 2^{i-n} \binom{n-1}{2l-2n-3} + 2^{i-n} \binom{n-1}{2l-2n-2} + 2^{i-n-2} \binom{n-1}{2l-2n-4} \\ &= 2^{i-n-2} \left[ \binom{n-1}{2l-2n-4} + 4 \binom{n}{2l-2n-2} \right] \end{aligned}$$

因为

$$f_{2l}(2, n) = \sum_{t=1}^n (n-t+1) b_t(t), \text{ 故有}$$

**定理 3**  $2 \times n$  格图中长为  $2l$  的圈数

$$f_{2l}(2, n) = \sum_t (n-t+1) 2^{l-t-2} \left[ \binom{t-1}{2l-2t-4} + 4 \binom{t}{2l-2t-2} \right]$$

和展布在  $[1, n]$  中, 使组合式非零者, 即  $2l-3/3 \leq t \leq \min(n, l-1)$ .

因为  $2^{l-t-2} \binom{t-1}{2l-2t-4}$  为  $(1+\sqrt{2}x)^{t-1}$  关于  $x$  的展开式中  $x^{2l-2t-4}$  的系数,

$(l-t-2) 2^{l-t-2} \binom{t-1}{2l-2t-4}$  为  $\frac{\sqrt{2}}{2}(t-1)(1+\sqrt{2}x)^{t-2}$  展开式中  $x^{2l-2t-5}$  的系数, 故

$$s_1 = \sum_t (l-t-2) 2^{l-t-2} \binom{t-1}{2l-2t-4}$$

与

$$s_2 = \sum_t (n-l+3) 2^{l-t-2} \binom{t-1}{2l-2t-4}$$

分别为

$$g_1(x) = \frac{\sqrt{2}}{2} \sum_t (t-1) x^{2t+1} (1+\sqrt{2}x)^{t-2}$$

与

$$g_2(x) = (n-l+3) \sum_t x^{2t} (1+\sqrt{2}x)^{t-1}$$

展开式中  $x^{2l-4}$  的系数, 由定理 3 和展布在  $2l-3/3 \leq t \leq \min(n, l-1)$  上, 当  $n \geq l-2$  时, 把和延拓到  $[1, +\infty)$ , 对我们这个计数问题没有影响, 从而

$$\begin{aligned} g_1(x) &= \frac{\sqrt{2}}{2} \sum_{t=1}^{\infty} (t-1)x^{2t+1}(1+\sqrt{2}x)^{t-1} \\ &= \frac{\sqrt{2}}{2} [1-x^2(1+\sqrt{2}x)]^2 \\ &= \frac{\sqrt{2}}{2} x^5 \left\{ \frac{4}{25(1-\sqrt{2}x)^2} + \frac{4-3i}{50[1+\frac{\sqrt{2}}{2}(1+i)x]^2} + \frac{4+3i}{50[1+\frac{\sqrt{2}}{2}(1-i)x]^2} \right. \\ &\quad \left. + \frac{32}{125(1-\sqrt{2}x)} + \frac{53-21i}{250[1+\frac{\sqrt{2}}{2}(1+i)x]} + \frac{53+21i}{250[1+\frac{\sqrt{2}}{2}(1-i)x]} \right\} \end{aligned}$$

其中,  $i = \sqrt{-1}$ , 故

$$s_1 = \frac{1}{125} \cdot 2^{l-2}(5l-16) - \frac{1}{125} \operatorname{Re} \{ i^{l-1}[(35l-103) + (5l-4)i] \}$$

其中,  $\operatorname{Re} \{ \alpha \}$  表示复数  $\alpha$  的实部. 同理

$$s_2 = \frac{n-l+3}{5} \{ 2^{l-2} + \operatorname{Re} [i^{l+1}(3-i)] \}$$

故

$$\begin{aligned} \sum_t (n-t+1) 2^{l-t-2} \binom{t-1}{2l-2t-4} &= s_1 + s_2 \\ &= \frac{1}{125} \cdot 2^{l-2}(5l-16) - \frac{1}{125} \operatorname{Re} \{ i^{l-1}[(35l-103) + (5l-4)i] \} \\ &\quad + \frac{(n-l+3)}{5} \{ 2^{l-2} + \operatorname{Re} [i^{l+1}(3-i)] \} \end{aligned} \quad (8)$$

同理

$$\begin{aligned} \sum_t (n-t+1) 2^{l-t} \binom{t}{2l-2t-2} \\ &= \frac{1}{125} \cdot 2^{l+1}(5l-6) - \frac{2}{125} \operatorname{Re} \{ i^{l+1}[(35l-33) + (5l+6)i] \} \\ &\quad + \frac{n-l+2}{5} \{ 2^{l+1} + 2 \operatorname{Re} [i^{l-2}(1+3i)] \} \end{aligned} \quad (9)$$

由式(8)、式(9)及定理 3 得

**定理 4** 当  $n \geq l-2$  时,

$$\begin{aligned} f_{2l}(2, n) &= \frac{1}{125} 2^{l-2}(225n - 180l + 411) \\ &\quad + \frac{1}{125} \operatorname{Re} \{ i^l[(30l-25n-9) + (40l-75n-112)i] \} \end{aligned}$$

## 参 考 文 献

- [1] 杨世州、张忠辅, 平面格图圈的计数, 兰州铁道学院学报, 2 (1986), 1—10.

## The Number of Cycles of Latticed Graph on Plane

Wang Zhixiong

### Abstract

Let  $f(m, n)$  and  $f_{2l}(m, n)$  be the number of cycles and number of cycles with length  $2l$ , which are subgraphs of  $m \times n$  Latticed graph on plane, respectively.

On this paper we have got recurrence formula of  $f(3, n)$ , closed formula of  $f_{2l}(2, n)$  and we have estimated the order of recurrence formula of  $f(m, n)$ .