

# 平面格图生成树的计数<sup>\*</sup>

黄 鲤 颖

( 华侨大学数学系, 泉州 362011 )

**摘要** 设  $t(m, n)$  和  $\bar{t}(m, n)$  分别是平面  $m \times n$  格图生成树和对称生成树的数目, 从而给出了  $t(3, n)$  和  $\bar{t}(3, n)$  的闭公式以及  $t(m, n)$  递推式阶的估计.

**关键词** 格图, 生成树, 递推式, 计数

**分类号** O 157. 5

对给定的正整数  $m, n$ ,  $m \times n$  格图  $G(m, n)$  是平面上以  $(x, y)$  ( $x = 1, 2, \dots, m; y = 1, 2, \dots, n$ ) 为顶点的图. 顶点  $(x_1, y_1)$  和  $(x_2, y_2)$  相邻接, 当且仅当  $x_1 = x_2, |y_1 - y_2| = 1$  或  $|x_1 - x_2| = 1, y_1 = y_2$ . 用  $t(m, n)$  表示  $G(m, n)$  的生成树的数目, 用  $\bar{t}(m, n)$  表示其中关于  $x = \frac{m+1}{2}$  成轴对称的生成树的数目. Sedláček 首先求出  $t(2, n)$  的闭公式<sup>[1]</sup>, Boesch 给出了一个简化的证明<sup>[2]</sup>. 本文将给出  $t(3, n)$  和  $\bar{t}(3, n)$  的递推式、生成函数及闭公式. 对于  $t(m, n)$ , 给出递推式阶的上下界的估计.

## 1 关于 $t(3, n)$

对  $G(3, n)$  的生成树, 考察与第一行顶点 ( $y = n$ ) 关联的边, 共有 14 种可能的情况, 分为四类, 如图 1 所示.

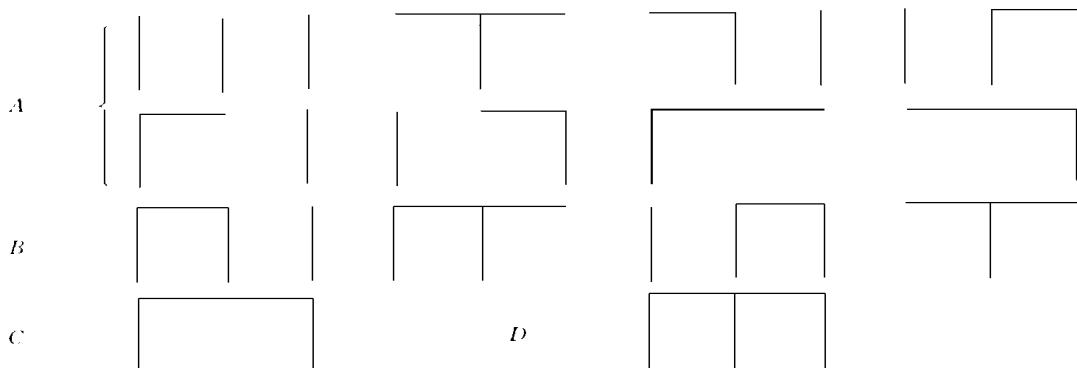


图 1  $G(3, n)$  生成树的分类

若删去生成树第一行的顶点及其关联的边,  $A$  类树的子图只有一个分支;  $B$  类树的子图有两个分支, 顶点  $(n-1, 1)$  和  $(n-1, 3)$  属于不同分支;  $C$  类树的子图也有两个分支, 顶点  $(n-1, 1)$  和  $(n-1, 3)$  属于同一分支;  $D$  类树的子图有三个分支, 顶点  $(n-1, 1)$ ,  $(n-1, 2)$  和  $(n-1, 3)$  分别属于三个不同的分支. 用  $t_i(3, n-1)$ ,  $i=1, 2, 3$  分别表示  $B, C, D$  类树的数目, 则

$$t(3, n) = 8t(3, n-1) + 4t_1(3, n-1) + t_2(3, n-1) + t_3(3, n-1). \quad (1)$$

对  $B$  类树, 考察与其第二行顶点  $(y=n-1)$  关联的边的各种可能情况, 同样可以分成四类, 选其中一种为代表如图 2 所示, 则

$$t_1(3, n-1) = 5t(3, n-2) + 3t_1(3, n-2) + t_2(3, n-2) + t_3(3, n-2). \quad (2)$$

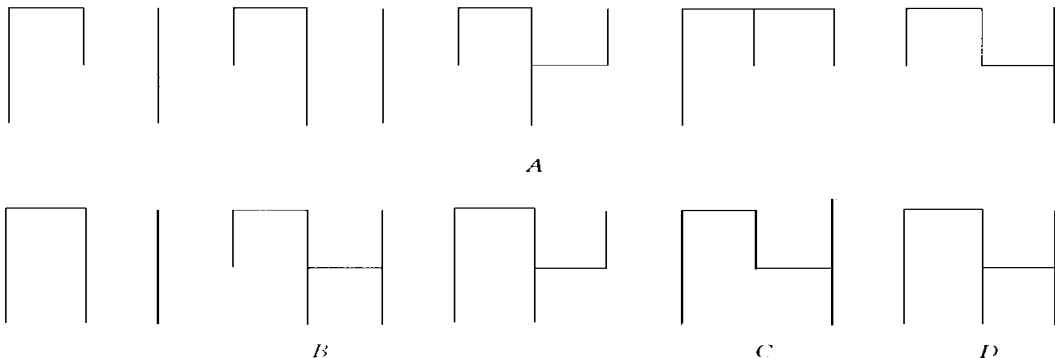


图 2  $B$  类树的分类

由同样的方法可得

$$t_2(3, n-1) = 8t(3, n-2) + 4t_1(3, n-2) + 3t_2(3, n-2) + 2t_3(3, n-2), \quad (3)$$

$$t_3(3, n-1) = 3t(3, n-2) + 2t_1(3, n-2) + t_2(3, n-2) + t_3(3, n-2). \quad (4)$$

由式(1)~(4)解得

$$t(3, n) = 15t(3, n-1) - 25t(3, n-2) - 42t(3, n-3) - 210t(3, n-4) - 122t_1(3, n-4) - 55t_2(3, n-4) - 48t_3(3, n-4), \quad (5)$$

$$t_1(3, n-4) = \frac{1}{16}t(3, n-1) - t(3, n-2) + 3t(3, n-3) - \frac{47}{16}t(3, n-4), \quad (6)$$

$$t_2(3, n-4) = \frac{5}{8}t(3, n-1) - 9t(3, n-2) + 15t(3, n-3) - \frac{35}{8}t(3, n-4), \quad (7)$$

$$t_3(3, n-4) = -\frac{7}{8}t(3, n-1) + 13t(3, n-2) - 26t(3, n-3) + \frac{65}{8}t(3, n-4). \quad (8)$$

将式(6)~(8)代入(5)得

**定理 1**  $t(3, n)$  的递推式为

$$t(3, n) = 15t(3, n-1) - 32t(3, n-2) + 15t(3, n-3) - t(3, n-4) \quad (n = 4, 5, 6, \dots). \quad (9)$$

令  $t(3, n)$  的生成函数为

初始值  $t(3, 0) = 0, t(3, 1) = 1, t(3, 2) = 15, t(3, 3) = 192$ .

$$A(x) - 15xA(x) + 32x^2A(x) - 15x^3A(x) + x^4A(x) = x - x^3,$$

由此可得

**定理 2**  $t(3, n)$  的生成函数为

$$A(x) = \frac{x - x^3}{1 - 15x + 32x^2 - 15x^3 + x^4}, \quad (10)$$

解特征方程

$$x^4 - 15x^3 + 32x^2 - 15x + 1 = 0,$$

得 4 个根为

$$\left. \begin{aligned} \alpha_1 &= \frac{1}{4}(3 + \sqrt{5})(5 + \sqrt{21}), \\ \alpha_2 &= \frac{1}{4}(3 + \sqrt{5})(5 - \sqrt{21}), \\ \alpha_3 &= \frac{1}{4}(3 - \sqrt{5})(5 + \sqrt{21}), \\ \alpha_4 &= \frac{1}{4}(3 - \sqrt{5})(5 - \sqrt{21}). \end{aligned} \right\} \quad (11)$$

结合初始值求得

**定理 3**  $t(3, n)$  的闭公式为

$$t(3, n) = \frac{1}{105}(\alpha_1^n - \alpha_2^n - \alpha_3^n + \alpha_4^n), \quad (12)$$

其中  $\alpha$  如式(11)所示,  $i = 1, 2, 3, 4$ .

## 2 关于 $\bar{t}(3, n)$

对  $G(3, n)$  中关于  $x = 2$  成轴对称的生成树, 考察与第一行顶点关联的边, 共有 3 种可能的情况, 分为两类如图 3 所示.

用  $\bar{t}(3, n-1)$  表示  $F$  类对称树的数目, 则

$$\begin{aligned} \bar{t}(3, n) &= 2\bar{t}(3, n-1) \\ &+ \bar{t}_1(3, n-1), \end{aligned} \quad (13)$$

$$\begin{aligned} \bar{t}_1(3, n-1) &= \bar{t}(3, n-2) \\ &+ \bar{t}_1(3, n-2). \end{aligned} \quad (14)$$

由式(13), (14)解得

**定理 4**  $\bar{t}(3, n)$  的递推式为

$$\begin{aligned} \bar{t}(3, n) &= 3\bar{t}(3, n-1) - \bar{t}(3, n-2) \\ (n &= 2, 3, 4, \dots). \end{aligned} \quad (15)$$

结合初始值  $\bar{t}(3, 0) = 0, \bar{t}(3, 1) = 1$ , 用定理 2, 定理 3 的方法可得

**定理 5**  $\bar{t}(3, n)$  的生成函数为

$$A(x) = \frac{1}{1 - 3x + x^2}. \quad (16)$$

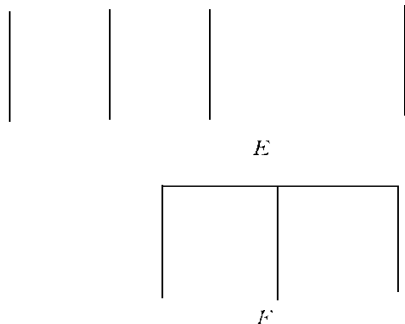


图 3  $G(3, n)$  对称生成树的分类

定理 6  $\bar{t}(3, n)$  的闭公式为

$$\bar{t}(3, n) = \frac{1}{5} \left[ \left( \frac{3 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{3 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right], \quad (17)$$

注意到  $\bar{t}(3, n)$  恰好是 Fibonacci 数  $F_{2n}$ .

### 3 关于 $t(m, n)$

前面的方法可以对任意的  $m$  求得  $t(m, n)$  的递推式. 只是随着  $m$  的增大, 计算量将迅速地增大.

对  $G(m, n)$  的生成树, 与第一行顶点关联的边至多有  $2n-1$  条, 至少有  $n$  条. 考虑各种可能的情况, 将它们分类, 由于

$$C_{2n-1}^n + C_{2n-1}^{n+1} + \dots + C_{2n-1}^{2n-1} = 2^{2n-2},$$

故  $G(m, n)$  的生成树至多可以分为  $2^{2n-2}$  类. 另一方面, 若删去第一行顶点及关联的边, 生成树的子图可能有  $k$  个分支,  $k=1, 2, \dots, n$ . 因此  $G(m, n)$  的生成树至少可以分为  $n$  类.

用  $\Delta(m, n)$  表示  $t(m, n)$  的递推式的阶, 可得

定理 7  $n \leq \Delta(m, n) \leq 2^{2n-2}$ .

### 参 考 文 献

- 1 Sedláček J. On the number of spanning trees of finite graphs. Casopis Pěst Mat., 1969, (94): 217 ~ 221
- 2 李晓明, 黄振杰. 图中树的数目. 哈尔滨: 哈尔滨工业大学出版社, 1993. 85 ~ 86

## Numeration for Spanning Trees of Latticed Graph on a Plane

Huang Liying

(Dept. of Math., Huaqiao Univ., 362011, Quanzhou)

**Abstract** Let  $t(m, n)$  and  $\bar{t}(m, n)$  be the number of spanning trees and the number of symmetric spanning trees, which are subgraphs of  $m \times n$  latticed graph on a plane respectively. The closed formula of  $t(3, n)$  and the recurrent formula  $\bar{t}(3, n)$  are given, and the estimate for the order of  $t(m, n)$  is given as well.

**Keywords** latticed graph, spanning tree, recurrent formula, numeration