



MSC 05A18

## ОПРЕДЕЛЕНИЕ ЧИСЛА ДРЕВЕСНЫХ ГРАФОВ НАД КОНЕЧНЫМ МНОЖЕСТВОМ ВЕРШИН

Ю.П. Вирченко, Л.П. Остапенко

Белгородский государственный университет,  
ул. Студенческая, 14, 308007, г. Белгород, e-mail: [virch@bsu.edu.ru](mailto:virch@bsu.edu.ru)

**Аннотация.** Изучается комбинаторная задача о числе  $N_n$  топологически различных древесных связных графов над произвольным конечным множеством из  $n$  занумерованных вершин. Вычисляется производящая функция  $F$  значений функции  $N_n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ .

**Ключевые слова:** разложения конечного множества, производящая функция, алгебра симметричных функций, древесные графы.

**1. Постановка задачи.** Неориентированный конечный *простой* граф (т.е. граф с одним типом вершин и ребер и не имеющий петель и кратных ребер) представляется парой  $\langle V, \Phi \rangle$ , в которой  $V$  – конечное множество, элементы которого называются *вершинами* и  $\Phi \subset V^{(2)}$ , где  $V^{(2)}$  – множество всех пар элементов из  $V$ . Элементы множества  $\Phi$  называются *ребрами* графа (см., например, [1]).

Множество  $\Phi$  порождает бинарное отношение *смежности* на  $V$ . Оно порождает бинарное отношение *связности* на  $V$ . А именно, пара  $\{x, y\} \subset V$  определяется как связная, если существует последовательность  $\langle x, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, y \rangle$  вершин из  $V$  такая, что  $\{x_j, x_{j+1}\} \in \Phi$ ,  $j = 0, 1, \dots, n-1$ ,  $x_0 = x$ ,  $x_n = y$ . Эта последовательность называется *путем* на графе  $\langle V, \Phi \rangle$ . Если множество всех возможных путей на этом графе дополнить тривиальными путями  $\langle x, x \rangle$ ,  $x \in V$ , то таким образом определенное отношение связности становится *рефлексивным*. Тогда, очевидно, что оно является отношением эквивалентности. Следовательно, отношение связности, согласно основному свойству отношений эквивалентности, разбивает множество  $V$  на непересекающиеся подмножества связных между собой вершин. Каждое такое связное множество  $V'$ , вместе со всеми ребрами, которые образованы парами  $\{x', y'\}$  вершин из  $V'$  такими, что  $\{x', y'\} \in \Phi$  составляет отдельный граф. Он называется *связной компонентой* исходного графа.

Граф  $\langle V, \Phi \rangle$  называется *связным*, если у него, при указанном разбиении, имеется только одно подмножество эквивалентности, то есть он состоит из одной связной компоненты.

Путь  $\langle x, x_1, x_2, \dots, x_{n-1}, y \rangle$  на графе, в составе которого имеется не менее трех различных вершин и такой, что  $x = y$  называется *циклом*. Если на графе  $\langle V, \Phi \rangle$  отсутствуют циклы, то такие графы называются *древесными*.

Поставим комбинаторную задачу об определении числа  $N_n$  всех возможных различных связных древесных графов, которые можно построить на заданном множестве  $V$ ,  $|V| = n$  вершин. При этом графы считаются топологически различными, если имеется такая биекция множества  $V$  с самим собой, которая порождает биекцию с самим собой



множества ребер  $\Phi$ . Такое определение топологической эквивалентности графов предполагает, что все вершины из  $V$  суть различные элементы и их перестановка может изменить топологический тип графа. Поставленная задача возникает при построении разложений специального вида в статистической механике решеточных систем [2]. Поясним, что понимается под числом  $N_n$ , вычислением его в простейших случаях.

**Пример:** Определим несколько первых значений числа  $N_n$ . Начиная с  $n = 4$  перебор всех возможных связных деревьев становится очень рутинным.

1. При  $n = 1$ ,  $V = \{1\}$  имеется только один граф  $\langle \{1\}, \emptyset \rangle$ , состоящий из единственной вершины 1. Он же, по определению, является связным и древесным, то есть  $N_1 = 1$ .

2. При  $n = 2$ ,  $V = \{1, 2\}$  имеется только один связный граф  $\langle \{1, 2\}, \Phi = \{1, 2\} \emptyset \rangle$ , который, из-за наличия только двух вершин, не содержит циклов. Следовательно, он является древесным, то есть  $N_2 = 1$ .

3. При  $n = 3$ ,  $V_2 = \{1, 2, 3\}$  имеется три связных графа без циклов, соответственно, со следующими множествами смежности:  $\Phi = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 3\}, \{2, 3\}\}$ . Все они различны в смысле данного выше определения топологической эквивалентности. Следовательно,  $N_3 = 3$ .

4. При  $n = 4$ ,  $V = \{1, 2, 3, 4\}$ . Имеется 16 различных древесных графов, соответствующие множества смежности которых мы распределим на две группы:

$\Phi = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 3\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 4\}, \{2, 4\}, \{3, 4\}\}$ ;

$\Phi = \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{3, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 3\}, \{2, 3\}, \{2, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{2, 3\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{3, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 3\}, \{1, 2\}, \{2, 4\}\}$ ,  $\Phi = \{\{2, 3\}, \{1, 2\}, \{1, 4\}\}$ ;

$\Phi = \{\{1, 4\}, \{2, 4\}, \{2, 3\}\}$ ,  $\Phi = \{\{1, 4\}, \{3, 4\}, \{2, 3\}\}$ ,  $\Phi = \{\{2, 4\}, \{1, 4\}, \{1, 3\}\}$ ,  $\Phi = \{\{2, 4\}, \{3, 4\}, \{2, 3\}\}$ ,  $\Phi = \{\{3, 4\}, \{1, 4\}, \{1, 2\}\}$ ,  $\Phi = \{\{3, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 2\}\}$ .

Следовательно,  $N_4 = 16$ .

В настоящей работе мы дадим решение поставленной задаче определения функции  $N_n$  в смысле вычисления ее производящей функции [3]

$$F(z) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{z^n}{n!} N_{n+1}, \quad (1)$$

которая предполагается определенной в достаточно малой окрестности точки 0 в комплексной плоскости  $z$ . При изложении мы используем некоторые определения и обозначения нашей предыдущей работы [4].

**2. Рекуррентная формула.** Пусть  $I_n = \{1, 2, \dots, n\}$  – стандартное  $n$ -элементное множество. Разложением множества  $I_n$  называется неупорядоченный набор непустых множеств  $\omega_j$ ,  $j = 1 \div s$ , которые называются *компонентами* этого разложения и которые составляют дизъюнктивное разложение множества  $I_n$ ,

$$\bigcup_{l=1}^s \omega_l = I_n, \quad \omega_j \cap \omega_k \neq \emptyset, \quad j \neq k, \quad j, k = 1 \div s,$$



где  $s$  – мощность разложения.

Пусть  $\mathcal{P}_n$  – класс всех разложений  $\Omega$  множества  $I_n = \{1, 2, \dots, n\}$ .

**Теорема 1.** *Справедлива следующая рекуррентная формула*

$$N_{n+1} = \sum_{\Omega \in \mathcal{P}_n} \prod_{\omega \in \Omega} |\omega| N_{|\omega|}. \quad (2)$$

□ Для каждого древесного графа  $\mathfrak{G} = \langle V, \Phi \rangle$  над множеством вершин  $V = I_{n+1}$  выполним следующее построение. Сопоставим графу  $\mathfrak{G}$  совокупность связанных графов  $\mathfrak{G}_j, j = 1, \dots, s$ , получающихся из  $\mathfrak{G}$  удалением из него вершины  $(n+1)$  вместе со всеми ребрами, в состав которых входит эта вершина. Иными словами, строится следующий граф  $\langle V \setminus \{n+1\}, \Phi \setminus \{x \in V \setminus \{n+1\} : \{n+1, x\} \in \Phi\} \rangle$ . Затем в этом графе выделяются связанные компоненты. Именно эти связанные компоненты представляют совокупность графов  $\mathfrak{G}_j, j = 1, \dots, s$ . Каждая из этих связанных компонент является древесным графом, так как если в какой-то из них имелся цикл, то этот цикл присутствовал бы и в исходном графе. Каждая из них образована некоторым подмножеством вершин  $\omega_j \subset I_n$  и множеством ребер  $\Phi_j$ .

Отметим вершины  $x_j \in \omega_j, j = 1 \div s$  такие, что ребро  $\{x_j, n+1\}$  содержится в  $\Phi$ , но которые удаляются вместе с удалением вершины  $(n+1)$ .

Для всей совокупности множеств  $\{\omega_j; j = 1 \div s\}$  и связанных с ними ребер  $\{\Phi_j; j = 1 \div s\}$  выполняется

$$\bigcup_{j=1}^s \omega_j = I_n, \quad \omega_k \cap \omega_l = \emptyset; \quad \bigcup_{j=1}^s \Phi_j = \Phi \setminus \{\{x_j, n+1\}; j = 1 \div s\}, \quad \Phi_k \cap \Phi_l = \emptyset \text{ при } k \neq l.$$

Таким образом, каждому графу  $\mathfrak{G}$  на основе описанной конструкции, сопоставляется, сначала, разложение  $\Omega \in \mathcal{P}_n$ , затем, на основе этого разложения, множество отмеченных вершин  $\{x_j \in \omega_j : \omega_j \in \Omega, j = 1 \div s\}$  и набор древесных графов  $G_j = \langle \omega_j, \Phi_j \rangle, j = 1 \div s$ . Они характеризуют граф  $\mathfrak{G}$ , то есть при фиксации указанных математических объектов однозначно восстанавливается граф  $\mathfrak{G}$ . Это достигается присоединением к вершинам  $I_n$  вершины  $(n+1)$  и ребер  $\{x_j, n+1\}, j = 1 \div s$  к совокупности ребер  $\bigcup_{j=1}^s \Phi_j$ .

В связи с доказанной характеристикой каждого из деревьев на множестве вершин  $V = I_{n+1}$ , распределим все деревья над  $V$  по классам, занумерованным разложениями  $\Omega \in \mathcal{P}_n$  так, что каждому древесному графу из фиксированного класса  $\mathfrak{P}(\Omega), \Omega \in \mathcal{P}_n$  соответствует одно и то же разложение  $\Omega$ . Тогда

$$N_{n+1} = \sum_{\Omega \in \mathcal{P}_n} |\mathfrak{P}(\Omega)|. \quad (3)$$

Найдем число элементов в каждом классе  $\mathfrak{P}(\Omega), \Omega \in \mathcal{P}_n$ . Для этого заметим, что для фиксированного  $\Omega = \{\omega_j; j = 1 \div s\}$  каждая из вершин  $x_j$  и каждый древесный граф  $\mathfrak{G}_j$  над множеством вершин  $\omega_j, j = 1 \div s$  могут быть выбраны независимо от



всех остальных вершин  $x_k$  из множеств  $\omega_k$  и всех графов  $\mathfrak{G}_k$  над этими множествами,  $k \in I_s \setminus \{j\}$ . Следовательно, в силу *принципа умножения* (см., например, [3]),  $|\mathfrak{P}(\Omega)| = \prod_{\omega \in \Omega} S(\omega)$ , где  $S(\omega)$  – число способов выбора отмеченной вершины  $x$  в  $\omega$  и, одновременно, выбора древесного графа над множеством вершин  $\omega$ . Так как каждый из этих объектов может быть выбран независимо от другого, то, в силу принципа умножения,  $S(\omega)$  равно произведению числа вершин в  $\omega$  на число древесных графов, которые можно построить на множестве  $\omega$ ,  $S(\omega) = |\omega|N_{|\omega|}$ . Тогда из (3) следует

$$|\mathfrak{P}(\Omega)| = \prod_{\omega \in \Omega} |\omega|N_{|\omega|}. \quad \blacksquare$$

**3. Производящая функция.** Вычислим теперь производящую функцию (1). Вычисление функции  $F(z)$  будет выполнено на основе специальной алгебраической техники, используемой в статистической механике (см., например, [2]), возникновение которой было связано с преобразованиями статистических сумм [5]. Для этого заметим, что последовательность  $\Psi = \langle nN_n; n \in \mathbb{N}_+ \rangle$  можно рассматривать как элемент идеала  $\mathbb{A}_0$  коммутативной алгебры  $\mathbb{A}$  последовательностей  $\langle \varphi_m; m \in \mathbb{N}_+ \rangle$  симметричных функций  $\varphi_m$ , определенных и измеримых на  $[0, 1]^m$  со значениями в  $\mathbb{R}$ ,  $\varphi_m(X_m) \equiv \varphi_m(x_1, x_2, \dots, x_m)$ ,  $X_m = \langle x_1, x_2, \dots, x_m \rangle$ . При  $m = 0$  элементы этих последовательностей полагаются константами. Линейные операции в этой алгебре определяются естественным образом как линейные операции с последовательностями. Произведение  $*$  в этой алгебре определяется для каждой пары последовательностей  $\Upsilon = \langle v_m; m \in \mathbb{N}_+ \rangle$  и  $\Psi = \langle \psi_m; m \in \mathbb{N}_+ \rangle$  на основе формулы (см. [2])

$$(\Upsilon * \Psi)_n(X(I_n)) = \sum_{\omega \subset I_n} v_{|\omega|}(X(\omega)) \psi_{|I_n \setminus \omega|}(X(I_n \setminus \omega)),$$

в которой использованы следующие обозначения:  $X(\omega) = \langle x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_s} \rangle$  для каждого  $\omega = \{i_1, i_2, \dots, i_s\} \subset I_n$  и  $|\omega| = s$  – число элементов в  $\omega$ .

Единицей алгебры  $\mathbb{A}$  является последовательность  $\langle 1, 0, 0, \dots \rangle$ . При этом максимальный идеал  $\mathbb{A}_0$  этой алгебры состоит из последовательностей  $\Upsilon$  функций с  $v_0 = 0$ . Для элементов  $\Upsilon$  из  $\mathbb{A}_0$  имеет место формула (см., например, [2],[4])

$$\begin{aligned} \left( \exp_* \Upsilon \right)_n(X(I_n)) &= \left[ 1 + \Upsilon + \frac{1}{2!} \Upsilon_*^2 + \frac{1}{3!} \Upsilon_*^3 + \dots \right]_n(X(I_n)) = \\ &= \sum_{\Omega \in \mathcal{P}_n} \prod_{\omega \in \Omega} v_{|\omega|}(X(\omega)), \end{aligned} \quad (4)$$

где суммирование производится по всем разложениям множества  $I_n$ .

Рассмотрим линейную форму  $L(z; \cdot)$  на алгебре  $\mathbb{A}$ , зависящую от параметра  $z \in \mathbb{C}$ . Для каждого элемента  $\Upsilon$  алгебры  $\mathbb{A}$  значение  $L(z; \Upsilon)$  этой формы определяется формулой

$$L(z; \Upsilon) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{z^n}{n!} \int_{[0,1]^n} v_n(X_n) dX_n, \quad (5)$$



где  $dX_n = dx_1 dx_2 \dots dx_n$  – мера Лебега на  $[0, 1]^n$ . Значения формы заведомо конечны в том случае, когда последовательность функций  $\Upsilon$  равномерно ограничена.

Форма  $L$  мультипликативна, то есть для каждой пары элементов  $\langle \Upsilon, \Psi \rangle$  с равномерно ограниченными элементами имеет место равенство (см., например, [4])

$$L(z; \Upsilon * \Psi) = L(z; \Upsilon)L(z; \Psi). \tag{6}$$

Следствием линейности и мультипликативности формы  $L(z; \cdot)$  является формула

$$L(z; \exp_* \Upsilon) = \exp(L(z; \Upsilon)), \tag{7}$$

имеющая место для любого элемента  $\Upsilon \in \mathbb{A}_0$ .

**Теорема 2.** Производящая функция (1) является аналитической функцией, определяемой в достаточно малой окрестности нуля на вещественной оси  $z$  наименьшим решением уравнения

$$F(z) = \exp(zF(z)). \tag{8}$$

□ Определим последовательность функций  $S = \langle S(I_n); n \in \mathbb{N}_+ \rangle$ , которая находится в  $\mathbb{A}_0$ . Согласно формуле (2),

$$N_{n+1} = \int_{[0,1]^n} (\exp_* S)_n(X_n) dX_n.$$

Тогда определение производящей функции (1) может быть представлено в виде

$$F(z) = L(z; \exp_* S).$$

Воспользовавшись (8), запишем это равенство в виде

$$F(z) = \exp L(z; S).$$

Наконец, преобразуем форму, стоящую в экспоненте,

$$L(z; S) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{z^n}{n!} \int_{[0,1]^n} S(X_n) dX_n = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{z^n}{(n-1)!} N_n = zF(z). \blacksquare$$

**Замечание.** Уравнение определяет аналитическую функцию в круге с радиусом  $e^{-1}$ . В самом деле, ввиду выпуклости функции  $e^{zF}$  относительно  $F$ , ее график имеет два пересечения с графиком линейной функцией от  $F$ , если  $z > 0$  и достаточно мало. Он имеет одно пересечение при  $z < 0$ . Следовательно, уравнение (8) относительно (8) имеет два решения при вещественных положительных и достаточно близких к нулю  $z$ . В этом случае мы выбираем, в качестве значения неявно заданной функции  $F(z)$ , наименьший корень уравнения. Именно он, по непрерывности, переходит в единственный корень



уравнения (8) при  $z < 0$ . Исчезновение же корней уравнения (8) при  $z > 0$  происходит в той точке  $z_*$ , в которой происходит бифуркация исчезновения пересечений линейной по  $F$  функции с функцией  $e^{zF}$ . Для этого необходимо и достаточно, чтобы в этой точке, кроме равенства  $F = e^{z_*F}$ , имело место равенство производных по  $F$ ,  $z_*e^{z_*F} = 1$ . Из этой системы двух уравнений находим  $z_*F = 1$ , то есть такое положение достигается в точке  $F = e$  при  $z_* = e^{-1}$ . Следовательно, радиус сходимости степенного по  $z$  ряда для функции  $F(z)$  равен  $e^{-1}$ .

**Пример:** С целью проверки правильности полученного уравнения для производящей функции, вычислим значения  $N_n$  при  $n = 1, 2, 3, 4$ , исходя из уравнения для производящей функции  $F(z)$ .

Положим  $F(z) = \exp R(z)$ ,  $R(z) = zF(z)$ . Тогда при  $n \in \mathbb{N}$  имеем

$$R^{(n)} = zF^{(n)} + nF^{(n-1)}. \quad (9)$$

Определим функции  $G_n(z)$  равенством  $F^{(n)}(z) = e^{R(z)}G_n(z)$ . Из этого определения следует рекуррентное соотношение

$$G_{n+1}(z) = G_n(z)R'(z) + G'_n(z), \quad (10)$$

справедливое при  $n \in \mathbb{N}$ , при котором  $G_1(z) = zF'(z) + F(z)$ . Равенство (9) при  $n = 2, 3, \dots$  запишем в виде

$$R^{(n)}(z) = zG_n(z) + nG_{n-1}(z). \quad (11)$$

Вычислим теперь  $N_n$  при  $n = 1, 2, 3, 4$ , исходя из неявно заданной уравнением (8) производящей функции,  $N_n = F^{(n-1)}(0)$ . Из (9) следует, что  $R'(0) = 1$ , а из (11) –  $R^{(n)}(0) = G_{n-1}(0)$ . Тогда  $N_1 = F(0) = 1$ ,  $N_2 = F'(0) = R'(0) = 1$ .

Для вычисления значений  $N_3, N_4$  нужно вычислить  $G_2(0), G_3(0)$  на основе рекуррентности (10). Для этого нужно вычислить значения производных  $G'_1(0), G'_2(0)$ . Они получаются из рекуррентного соотношения

$$G'_{n+1}(z) = G''_n(z) + G'_n(z)R'(z) + G_n(z)R''(z), \quad n \in \mathbb{N} \quad (12)$$

и отдельно

$$G'_1(z) = zF''(z) + 2F'(z).$$

Отсюда следует при  $n = 1$ , что  $G'_2(0) = G''_1(0) + G'_1(0)R'(0) + G_1(0)R''(0)$ . Так как  $G'_1(0) = 2F'(0) = 2$  и из (11) следует  $R''(0) = 2G_1(0) = 2F(0) = 2$ , то  $G_2(0) = G_1(0) + G'_1(0) = 3$  и, следовательно,  $N_3 = 3$ .

Далее, из вычисленных значений также следует, что  $G'_2(0) = G''_1(0) + 4$ , и, так как  $G''_1(z) = zF'''(z) + 3F''(z)$ , то  $G''_1(0) = 3F'''(0) = 3G_2(0) = 9$ . Поэтому  $G'_2(0) = 13$  и, следовательно, из (11) следует  $N_4 = G_3(0) = G_2(0) + G'_2(0) = 16$ . Полученные значения совпадают со значениями, вычисленными во вводной части статьи посредством непосредственного перебора возможных древесных графов.

### Литература

1. Оре О. Теория графов / М.: Наука, 1980. – 336 с.



2. Рюэль Д. Статистическая механика. Строгие результаты / М.: Мир, 1971. – 368 с.
3. Холл М. Комбинаторный анализ / М.: Иностранлит., 1963. – 98 с.
4. Вирченко Ю.П., Остапенко Л.П. Определение числа разложений конечного множества // Belgorod State University Scientific Bulletin. Mathematics & Physics. – №5(202); 38 – С.84-88.
5. Майер Дж., Геннерт-Майер М. Статистическая механика / М.: Мир, 1980. – 546 с.

**EVALUATION OF TOPOLOGICAL TYPES NUMBER  
OF TREE GRAPHS WITH FINITE VERTEX SET**

**Yu.P. Virchenko, L.P. Ostapenko**

Belgorod State University,  
Studencheskaja St., 14, Belgorod, 308007, Russia, e-mail: [virch@bsu.edu.ru](mailto:virch@bsu.edu.ru)

**Abstract.** Combinatorial problem about the number  $N_n$  of topologically different tree connected graphs with arbitrary finite set of  $n$  numbered vertexes is studied. It is calculated the generation function  $F$  of values  $N_n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ .

**Key words:** partition of finite set, generation function, algebra of symmetric functions, tree graphs.