

МВ и ССО РСФСР  
КРАСНОЯРСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ

**КОМБИНАТОРНЫЙ  
И  
АСИМПТОТИЧЕСКИЙ  
АНАЛИЗ**

Красноярск  
1975

# НЕКОТОРЫЕ РЕЗУЛЬТАТЫ КОМБИНАТОРНОЙ ТЕОРИИ ПЕРЕЧИСЛЕНИЯ ГРАФОВ. I

*В. А. Лисковец*

## Введение

Хорошо известен общий результат перечислительного комбинаторного анализа, касающийся подсчета связанных графов и аналогичных объектов алгебраической или теоретико-числовой природы. Он выражается формулой, которая связывает производящую функцию их числа с (формальным) логарифмом производящей функции общего числа различных (не обязательно связанных) объектов того же вида. В алгебраических и аналитических исследованиях при положительном радиусе сходимости более употребительна равносильная запись этого результата в виде формулы, содержащей бесконечное произведение. Классическим примером является формула для перечисляющей производящей функции разбиений чисел.

Основную цель настоящей работы составляет разработка аппарата для перечисления с точностью до изоморфизма сильно связанных ориентированных графов. Эту задачу явным образом впервые сформулировал, по-видимому Ф.Харари [18] (см. также список основных нерешенных проблем перечисления графов в [19], стр. 226).

Свойство сильной связности при наличии ориентации яв-

ляется естественным обобщением обычной связности. Разумеется, рассматриваемая задача далека от указанного образца как по общности и простоте получающегося результата, так и по широте возможных применений. Принципиальное отличие сильной связности от обычной, затрудняющее подсчет, заключается в том, что между компонентами сильной связности графа возможны многочисленные (односторонне направленные) связи. Все же с помощью разработанного аппарата окончательный результат удается выразить в виде формулы, весьма похожей на указанную выше, но содержащей вспомогательную производящую функцию.

Перечислительные методы можно естественно разбить на две группы: методы непосредственного перечисления, которые дают первоначальные аналитические выражения для искомых комбинаторных величин, и вторичные методы, которые применяются для последующего упрощения ранее полученных выражений. Конечно, такое разбиение довольно условно: классический метод Поля, например, органически сочетает оба аспекта. Основополагающую роль в непосредственном перечислении неизоморфных объектов играет, как известно, лемма Бёрнсайда. В полной мере это осознано сравнительно недавно, и её прямое применение в перечислении графов, вместо традиционных методов, всё возрастает. Правда, использование данного метода опирается на подсчет рассматриваемых графов с отмеченными вершинами, обладающих фиксированным автоморфизмом, а получающиеся формулы обычно нуждаются в последующем упрощении или свертывании. Поэтому всё большая потребность испытывается в методах непосредственного перечисления графов с отмеченными вершинами и особенно во

вторичной перечислительной технике, которая разработана слабее. Именно сюда направлены усилия многих современных исследователей. Это обусловлено усложнением проблематики, а также стремлением к углублению и унификации результатов и упрощению вычислительных процедур. К указанному направлению относится и техника настоящей работы. В основе развиваемого подхода лежит использование аппарата функций от разбиений и их производящих функций. Получение искомого результата базируется на первичных комбинаторных формулах, выведенных нами в [6] и в принципе дававших решение рассматриваемой задачи. Проводимые здесь рассуждения обобщают процедуру упрощения формул из [4] для частного случая графов с отмеченными вершинами, предложенную И.М. Райтом [11]

Следует сказать несколько слов о результирующей формуле. Коэффициенты входящей в нее вспомогательной производящей функции имеют лишь обобщенную комбинаторную интерпретацию, хотя и определяются «по Бёрнсайду». Окончательно они выражаются как подходящие значения определенных полиномов, содержащих переменные 3 типов и задаваемых линейным рекуррентным соотношением. А коэффициенты последнего получаются из циклических индексов симметрических групп с помощью специального оператора  $\rho$ , характеризующего индуцированное действие подстановок одновременно на точках и парах точек. Важным достоинством введенных объектов является их оольшая универсальность, позволяющая без существенных дополнительных усилий (а именно, лишь с помощью подходящей подстановки переменных) получать из них перечислительные формулы для многих других классов графов. Это значительно снижает общую вычислительную сложность со-

вокупности решаемых задач. Такая унификация достигается благодаря высокой степени специализации переменных и обнаруживающейся универсальности оператора  $\rho$  для определенного круга перечислительных задач.

Излагаемые идеи явились развитием наших прежних исследований и техники, разработанной Р. У. Робинсоном. В основе подхода Робинсона лежит глубокая идея, восходящая к Дж. Х. Редфилду, рассматривать суммы циклических индексов групп автоморфизмов перечисляемых графов вместо обычных производящих функций. В силу одного результата Н. Г. де Брёй указанные суммы совпадают с введенными здесь производящими функциями, однако их выражение, исходя из такого задания, обычно является технически более сложным делом, хотя и обладает бесспорными достоинствами. Развиваемый нами подход представляется более эффективным и общим, поскольку мы не связаны с необходимостью интерпретировать отдельные части рядов как цельные суммы циклических индексов подходов групп и оперируем с более элементарными объектами (одночленами), которые сравнительно легко выражаются, непосредственно исходя из комбинаторного смысла соответствующих функций от разбиений (число изучаемых графов с автоморфизмом заданной цикловой структуры) при помощи формальных преобразований. В целом рассматриваемый аппарат производящих функций может служить общей базой для получения и свертывания формул, касающихся подсчета классов изоморфизма, и позволяет решать задачи, неподдающиеся более элементарным методам. В частности, кроме сильно связанных ориентированных графов, это дает перечислительные результаты для некоторых видов ориентированных графов без контуров (см. ч. II и [16])

и 2-связных графов (см. [15]).

В 1 части работы рассматриваются лишь обыкновенные сильно связанные ориентированные графы. Основной её результат опубликован в [8].

### §1. Определения и обозначения

$\mathcal{R} = \mathcal{Q}[[x, t, y, \underline{z}, \underline{z}']]$  означает (коммутативное)

кольцо формальных степенных рядов над полем рациональных чисел от счетного множества переменных  $x, t, y_1, y_2, \dots, y_n, \dots; z_1, z_2, \dots; z'_1, z'_2, \dots; \mathcal{F} = \mathcal{Q}[[x, t, \underline{z}, \underline{z}']] \subset \mathcal{R}$ .

Каждому одночлену  $r \in \mathcal{R}$  приписывается вес  $\omega(r)$ , где  $\omega$  - функция, принимающая значения  $\omega(f) = 0, f \in \mathcal{Q}, f \neq 0, \omega(x) = \omega(t) = 1, \omega(y_n) = \omega(z_n) = \omega(z'_n) = n, n = 1, 2, \dots$

Каждому одночлену  $r \in \mathcal{R}$  приписывается вес  $\omega(r)$ , где  $\omega$  - функция, принимающая значения  $\omega(f) = 0, f \in \mathcal{Q}, f \neq 0, \omega(x) = \omega(t) = 1, \omega(y_n) = \omega(z_n) = \omega(z'_n) = n, n = 1, 2, \dots$

$f \neq 0, \omega(x) = \omega(t) = 1, \omega(y_n) = \omega(z_n) = \omega(z'_n) = n, n = 1, 2, \dots$

$\omega(r_1 r_2) = \omega(r_1) + \omega(r_2)$ . Тем самым вносится естественная в комбинаторном плане градуировка  $\mathcal{R} = \mathcal{R}_0 \oplus \mathcal{R}_1 \oplus \dots$ , где  $\mathcal{R}_n$  - конечномерное векторное пространство однородных многочленов веса  $n$ .

Пусть  $\tau = (1^{j_1} 2^{j_2} \dots n^{j_n})$  - разбиение числа  $n$ , т.е.  $\sum_l j_l \equiv |\tau| = n, j_l \geq 0$  - число слагаемых  $\tau$  вида  $l$ .

Вводится обозначение  $y^\tau = \prod_l y_l^{j_l}, y^\tau \in \mathcal{R}_n$ , и аналогично  $\underline{z}^\tau, \underline{z}'^\tau$ .

Пусть  $g$  - подстановка на конечном множестве,  $\tau = \tau(g)$  - её цикловая структура (т и п), т.е.  $j_l$  - число циклов  $g$  длины  $l$ .  $g$  индуцирует подстановку  $g^{(2)}$ , естественно действующую на множестве всех 2-элементных подмножеств исходного множества. Тип  $g^{(2)}$  зависит лишь от  $\tau$ , он обозначается через  $\tau^{(2)}$  и хорошо известен

в теории перечисления графов (см. [13, 18, 7]). На  $\mathcal{A}$  вводится счетно-аддитивный  $\mathcal{F}$ -линейный оператор  $\rho$  [14, 7] (т.е. эндоморфизм  $\mathcal{A}$  как  $\mathcal{F}$ -модуля), задаваемый действием (операторы пишем слева от элементов)

$$\rho \underline{y}^\tau = \underline{y}^\tau \underline{x}^{\tau(2)}$$

Пусть  $G$  - группа подстановок конечной степени. Циклический индекс  $\chi(G)$  - это многочлен

$$\chi(G) \equiv \chi(G; y_1, y_2, \dots) = \frac{1}{|G|} \sum_{g \in G} \underline{y}^{\tau(g)} = \frac{1}{|G|} \sum_{\tau, |\tau|=n} \varphi_G(\tau) \underline{y}^\tau,$$

где  $|G|$  - порядок  $G$ ,  $\varphi_G(\tau)$  - число подстановок в  $G$  типа  $\tau$ . Обозначим  $D_n = \chi(\mathfrak{S}_n)$ , где  $\mathfrak{S}_n$  - симметрическая группа степени  $n$ .  $D_n = \sum_{|\tau|=n} \underline{y}^\tau / \tau! \pi(\tau)$ , где

$$\tau! = \prod_{\ell} (j_{\ell}!), \quad \pi(\tau) = \prod_{\ell} \ell^{j_{\ell}}.$$

Вводится ряд  $D = \sum_{n=0}^{\infty} D_n = \exp\left(\sum_{k=1}^{\infty} \frac{y_k}{k}\right)$  ([13], стр. 84),

где  $D_0 = 1$ . Здесь  $\exp$  - обычный оператор, применимый к элементам  $\mathcal{A}$  без свободного члена и связанный стандартными соотношениями с линейными операциями и операторами частных дифференцирований  $\partial_{y_1}, \partial_{y_2}, \dots$  и т.д. Обратный оператор обозначается символом  $\log$ .

Напомним ряд определений, касающихся разбиений чисел (см., например, [6]). К разбиениям причисляется пустое разбиение  $\emptyset = (1^0 2^0 \dots)$ ,  $|\emptyset| = 0$ ,  $\underline{y}^{\emptyset} = 1$ ,  $\emptyset! = 1$ . Тип  $\emptyset$  имеет подстановка на пустом множестве. При записи разбиений члены с  $j_{\ell} = 0$  и показатели  $j_{\ell} = 1$  обычно опускаются, разбиение  $(1^1)$  обозначается просто как 1. Если  $\tau = (1^{i_1} 2^{i_2} \dots)$ , то  $\tau + \nu = (1^{j_1+i_1} 2^{j_2+i_2} \dots)$ . Полагаем  $\nu \leq \tau$ , если  $i_{\ell} \leq j_{\ell}$ ,  $\ell = 1, 2, \dots$ , и вводим в этом случае разность

$\tau-\epsilon = (1^{j_1-i_1} 2^{j_2-i_2} \dots)$  и  $C_\tau^\epsilon = \frac{\tau!}{\epsilon!(\tau-\epsilon)!}$ .  $k(\tau) = \sum_e j_e$  означает число слагаемых  $\tau$ . Если все слагаемые  $\tau$  делятся на  $d, d \geq 1$ , т.е.  $\tau = (d^{j_d} (2d)^{j_{2d}} \dots)$ , то пишем  $d | \tau$  и вводим разбиение  $\tau^{1d} = (1^{j_d} 2^{j_{2d}} \dots)$ .  $\tau^{1d}! = \tau!$ ,  $\pi(\tau^{1d}) = \pi(\tau) d^{-k(\tau)}$ . Кроме того, наименьшее слагаемое разбиения  $\tau \neq \emptyset$ , т.е. наименьшее  $l$ , для которого  $j_l > 0$ , обозначается через  $m_\tau$ . Условимся считать, что соотношению  $m_\tau \geq m$  удовлетворяет и  $\tau = \emptyset$  для любого  $m \geq 1$ .

К элементам  $\mathcal{A}$  будем применять следующие операции суперпозиции, или подстановки переменных (здесь и всюду далее все не указанные в определениях переменные предполагаются оставшимися а месте;  $k=1,2,\dots$ ):

$\Gamma_\sigma : y_k \rightarrow y_k \prod_l (1+x^{[k,l]})^{(k,l) i_l}$ , где  $\sigma = (1^{i_1} 2^{i_2} \dots)$ ,  $(k,l)$  означает наибольший общий делитель чисел  $k$  и  $l$ ,  $[k,l]$  - их наименьшее общее кратное;

$$\Delta : y_{2k} \rightarrow \frac{1+x^{2k}}{(1+x^k)^2} y_{2k};$$

$$\theta_d : y_k \rightarrow y_{dk}, \quad d \geq 1;$$

$$\Lambda : z_k \rightarrow 1+x^k;$$

$$\Phi : y_k \rightarrow t^k;$$

$$\Phi_0 : y_k \rightarrow 1;$$

$$X : z_k \rightarrow z'_k, \quad z'_k \rightarrow z_k;$$

$$\Omega_m : y_l \rightarrow 0, \quad l=1,2,\dots,m-1, \quad m \geq 2;$$

$$\Omega_1 = I - \text{тождественный автоморфизм.}$$

Вводятся обозначения



$$\mathcal{F}_0 \Psi = \overline{\Psi}, \quad X \Psi X = \Psi',$$

где  $\Psi$  - некоторый оператор. В частности

$$\rho' \underline{y}^\tau = \underline{y}^\tau \underline{z}'^{\tau(2)}, \quad \Lambda' z'_k = 1 + x^k.$$

Некоторые из указанных операторов (а именно,  $\Lambda$ ,  $\mathcal{F}_0$  и производные от них) являются лишь частичными эндоморфизмами  $\mathcal{K}$ , так что принадлежность требуемых элементов к области их определения нуждается в специальной проверке, которая однако трудностей не вызывает и оговариваться не будет.

Используется еще оператор  $\Omega_m^* = \Omega_m - \Omega_{m+1}$ ,  $m \geq 1$ , обращающий в 0 члены, содержащие переменные  $y_1, \dots, y_{m-1}$  или не содержащие  $y_m$ . Пусть  $\mathcal{A}$  - идеал  $\mathcal{K}$ , порожденный переменными  $y_i$ ,  $i \geq 1$ , тогда  $\Omega = \sum_{m=1}^{\infty} \Omega_m^*$  является его тождественным автоморфизмом ( $\sum_{m=1}^k \Omega_m^*$  обращает в 0 члены, не содержащие  $y_1, \dots, y_k$ ).

Относительно графов мы придерживаемся в основном терминологии книги К. Берга [1]. Ребра отождествляем с упорядоченными парами вершин, дуги (ориентированные ребра) - с упорядоченными, петли - с парами одинаковых вершин. Ориентированные графы называются д и г р а ф а м и. Граф называется обыкновенным, если он не содержит петель и одинаковых ребер или дуг. Связные диграфы иногда будем называть с л а б о с в я з н ы м и. Диграф называется с и л ь н о с в я з н ы м, если в нем каждая вершина достижима из любой другой (посредством ориентированного пути), и к о р н е в ы м и н и ц и а л ь н о с в я з н ы м, если в нем выделена одна вершина, называемая

к о р н е м, и из нее достижимы все остальные вершины. Будем рассматривать действие группы автоморфизмов графа  $\mathcal{G}$  корнем лишь на множество некорневых вершин.

Пусть  $\underline{H}$  - собирательное обозначение рассматриваемых классов графов без корня. Используется следующая общая система обозначений.  $\underline{H}_{n,N}$  - подкласс графов из  $\underline{H}$  с  $n$  вершинами и  $N$  ребрами или дугами,  $\underline{H}_{n,N}(\mathcal{M})$  - (конечное) множество различных графов из  $\underline{H}_{n,N}$ , множеством вершин которых является  $\mathcal{M}$ , где  $|\mathcal{M}| = n$ .  $H(n,N)$  означает число всех попарно неизоморфных графов из  $\underline{H}_{n,N}$ . Точнее говоря,  $H(n,N)$  есть число орбит группы  $\mathfrak{S}_n$  относительно ее индуцированного действия на множестве  $\underline{H}_{n,N}(\mathcal{M})$ , где  $\mathcal{M}$  - фиксированное множество элементов, перемещаемых  $\mathfrak{S}_n$ , выбор которого безразличен. Далее  $h(\tau, N)$  означает число графов из  $\underline{H}_{n,N}(\mathcal{M})$ , инвариантных относительно произвольно выбранной подстановки на  $\mathcal{M}$  цикловой структуры  $\tau$ . В частности,  $h((1^n), N) = h(n, N)$ , где  $h(n, N)$  - число графов из  $\underline{H}_{n,N}$  с отмеченными вершинами, т.е.  $h(n, N) = |\underline{H}_{n,N}(\mathcal{M})|$ . Существенно, что значение  $h(\tau, N)$  не зависит от выбора подстановки типа  $\tau$ , \* всду в дальнейшем в её роли фигурирует фиксированная подстановка  $g$  на  $\mathcal{M}$ . Вводятся перечисляющие производящие функции (или многочлены) по числу ребер или дуг

$$H(n, x) = \sum_{N=0}^{\infty} H(n, N) x^N, \quad H(t, x) = \sum_{n=0}^{\infty} H(n, x) t^n,$$

$h(\tau, x) = \sum_N h(\tau, N) x^N$  и (экспоненциальная) производящая

функция  $h(y, x) = \sum_{\tau \neq \emptyset} h(\tau, x) \frac{y^{\tau}}{\tau!} \mathcal{A}(\tau)$ , где значение  $h(\emptyset, x) = 1(0, x)$ , равное 0 или 1, принимается отдельным соглашением. При перечислении лишь по  $n$ , когда множества

$\underline{H}_n(\mathcal{M}) = \bigcup_N \underline{H}_{n,N}(\mathcal{M})$  конечно, соответственно используются обозначения  $H(n)$ ,  $h(\tau)$ ,  $h(\underline{y})$ , так что, например,  $h(\tau) = \sum_N h(\tau, N) = h(\tau, x)|_{x=1}$ . Такой же смысл обычно будет придаваться обозначениям  $\varphi(\tau, x)$ ,  $\varphi(\tau)$ ,  $\varphi(\underline{y}, x)$  в случае, когда  $\varphi(\tau, N)$  — произвольная функция от  $\tau \in \Phi$  и  $N$ . Для классов графов с корнем в обозначения добавляется штрих,

в остальном они аналогичны, только  $h'(\underline{y}, x) = \sum_{\tau > 1} h'(\tau, x) \frac{y^{\tau-1}}{(\tau-1)! \pi(\tau)}$ .

При этом предполагается, что в каждом множестве вершин одна вершина зафиксирована в качестве корня.  $H'(0, x) = 0$ . Если  $\underline{H}'$  — класс, получающийся из  $\underline{H}$  фиксациями корня, то очевидно,  $h'(\tau, x) = h(\tau, x)$ , где  $\tau > 1$ ,  $h'(\underline{y}, x) = \partial_{y_1} h(\underline{y}, x)$ .

Напоминаем, что изоморфизм корневых графов предусматривает соответствие корней.

Если не оговорен иной смысл величин, эта система обозначений применяется, в частности, для следующих классов обыкновенных графов (здесь мы несколько отклоняемся от обозначений предыдущих публикаций):

- $\underline{S}$  — класс сильно связанных диграфов;
- $\underline{A}'$  — класс корневых изначально связанных диграфов;
- $\underline{P}(\underline{Q})$  — общий класс диграфов (соответственно неориентированных графов);
- $\underline{C}$  — класс связанных неориентированных графов.

Полагаем,  $S(0, x) = C(0, x) = 0$ ,  $P(0, x) = Q(0, x) = 1$ .

Рассматриваются также д в у д о л ь н ы е (точнее,  $(X, Y)$  — двудольные) графы из  $\underline{Q}$  и  $\underline{P}$ , т.е. графы, у которых множество вершин разбито на 2 непересекающихся подмножества ( $X$  и  $Y$ ) и все ребра (дути) соединяют вершины из разных подмножеств (и направлены из 1-го во 2-е).

$q(\epsilon, \nu, N) (p(\epsilon, \nu, N))$  обозначает число  $(X, Y)$ -двуудельных графов на  $\underline{Q}$  (из  $\underline{P}$ ) с  $N$  ребрами (дугами), инвариантных относительно выбранной пары подстановок на  $X$  и  $Y$  типов  $\epsilon$  и  $\nu$  соответственно, и т.п.  $p(\emptyset, \nu, x) = 1$ , очевидно равенство (принимаемое и при  $\epsilon = \emptyset$  или  $\nu = \emptyset$ )

$$p(\epsilon, \nu, x) = p(\nu, \epsilon, x) = q(\epsilon, \nu, x). \quad (1)$$

## §2. Обыкновенные сильно связанные диграфы

Общая связь введенных комбинаторных величин устанавливается леммой Бёрнсайда (см. [3]), которая в нашем случае представляется в следующем виде [5].

Лемма 1.

$$H(n, x) = \sum_{|\tau|=n} \frac{h(\tau, x)}{\tau! \pi(\tau)}, \quad H'(n, x) = \sum_{\substack{|\tau|=n \\ \tau \geq 1}} \frac{h'(\tau, x)}{(\tau-1)! \pi(\tau)}; \quad (2)$$

$$H(t, x) = \mathfrak{F} h(y, x), \quad H'(t, x) = t \mathfrak{F} h'(y, x). \quad (2')$$

Непосредственный комбинаторный смысл рассматриваемых производящих функций раскрывается следующим несложно доказываемым, но красивым утверждением.

Предложение 1 ([2], см. также [9, 16]).  $h^{(n)}(y, x) = \sum_{n, N} \mathcal{L}(\underline{H}_{n, N}^{(n)}) x^N$ , где  $\mathcal{L}(\underline{H}_{n, N}) (\mathcal{L}(\underline{H}'_{n, N}))$  есть сумма циклических индексов групп автоморфизмов попарно неизоморфных графов из  $\underline{H}_{n, N}$  (соответственно из  $\underline{H}'_{n, N}$ ),  $\mathcal{L}(\underline{H}_{0,0}) = H(0)$ ,  $\mathcal{L}(\underline{H}_{0, N}) = 0, N > 0$ .

Сформулируем 2 важные для дальнейшего леммы.

Лемма 2.

$$q(\tau, x) = \bar{\Lambda} p y^\tau; \quad (3)$$

$$p(\tau, x) = q(\tau, x) \bar{\Delta} y^\tau; \quad (4)$$

$$q(\epsilon, \nu, x) = \bar{\Gamma}_\epsilon y^\nu. \quad (5)$$

Доказательство прямо вытекает из определений и извест-

ных формул для  $q(\tau, x)$  и  $p(\tau, x)$  (см., например, [18, 7]).

Следствие.

$$q(y, x) = \Lambda p D. \quad (3')$$

Лемма 3 [7].\*

$$q(\sigma + 1, x) = q(\sigma, x) q(1, x) p(\sigma, \nu, \omega). \quad (6)$$

Перейдем к сильным графам. Обозначим

$$c^*(\tau, x) = \sum_{d|\tau} d^{k(\tau)-1} c(\tau^d, x^d).$$

Лемма 4.  $c^*(\tau, x)$  удовлетворяет рекуррентному соотношению.

$$\sum_{(m) \leq \sigma \leq \tau} C_{\tau-(m)}^{\sigma-(m)} q(\tau-\sigma, x) c^*(\sigma, x) = q(\tau, x), \quad \tau \geq (m). \quad (7)$$

Доказательство легко получается методом вложения [6] (ср. доказательство основной теоремы из [6]). В частном случае  $m=1$  ( $c^*(\tau, x) = c(\tau, x)$ ) это утверждение доказано в [5].

Следствие 1. Для  $c^*(y, x) = \sum_{\tau} c^*(\tau, x) \frac{y^{\tau}}{\tau! \pi(\tau)}$  справедливо соотношение

$$\partial_{y_m} \Omega_m^* c^*(y, x) = \frac{\partial_{y_m} \Omega_m q(y, x)}{\Omega_m q(y, x)}, \quad m \geq 1. \quad (8)$$

Доказательство. Умножим обе части (7) на  $\frac{y^{\tau-(m)}}{(\tau-(m)! \pi(\tau)}$  и просуммируем по всем  $\tau$  с  $m_{\tau} = m$ . Получим после очевидных преобразований

$$\sum_{\nu, m_{\nu} \geq m} \frac{q(\nu, x) y^{\nu}}{\nu! \pi(\nu)} \sum_{\sigma, m_{\sigma} = m} \frac{c^*(\sigma, x) y^{\sigma-(m)}}{(\sigma-(m)! \pi(\sigma))} = \sum_{\tau, m_{\tau} = m} \frac{q(\tau, x) y^{\tau-(m)}}{(\tau-(m)! \pi(\tau))}, \quad m \geq 1,$$

что равносильно (8), поскольку  $\partial_{y_m} \Omega_m = \partial_{y_m} \Omega_m^*$ .

Из соотношения (8) прямо вытекает следующий известный

\* См. соотношение (1).

результат, о котором шла речь во введении.

Следствие 2 ([18]; см. [13], стр. 174).

$$\sum_{d=1}^{\infty} \frac{C(t^d, x^d)}{d} = \log Q(t, x). \quad (9)$$

**Доказательство.** Сначала докажем, что

$$\mathcal{R}_m^* c^*(y, x) = \sum_{d|m} \frac{1}{d} \theta_d \mathcal{R}_{\frac{m}{d}}^* c(y, x^d). \quad (10)$$

В самом деле,

$$\begin{aligned} \mathcal{R}_m^* c^*(y, x) &= \sum_{r, m_r=m} \frac{c^*(r, x) y^r}{r! \pi(r)} = \sum_{m_r=m} \sum_{d|m} d^{r(d)-1} c(t^{1d}, x^d) \frac{y^r}{r! \pi(r)} = \\ &= \sum_{d|m} \sum_{m_r=\frac{m}{d}} \frac{1}{d} c(t^{1d}, x^d) \frac{\theta_d y^{r 1d}}{(r 1d)! \pi(r 1d)} = \sum_{d|m} \frac{1}{d} \theta_d \sum_{r, m_r=\frac{m}{d}} c(r, x^d) \frac{y^r}{r! \pi(r)}, \end{aligned}$$

что равносильно (10).

Пропотенцируем (8), учитывая, что  $\mathcal{R}_m^* r|_{y_m=0} = 0, r \in \mathcal{R}$ :

$$\begin{aligned} \mathcal{R}_m^* c^*(y, x) &= \log \mathcal{R}_m q(y, x) - \log \mathcal{R}_m q(y, x)|_{y_m=0} = \\ &= \mathcal{R}_m \log q(y, x) - \mathcal{R}_{m+1} \log q(y, x) = \mathcal{R}_m^* \log q(y, x), \quad m \geq 1. \end{aligned}$$

Отсюда, суммируя по всем  $m$ , получаем, в силу тождественности  $\mathcal{R}$  на  $\mathcal{Y}$ ,

$$c^*(y, x) = \log q(y, x). \quad (11)$$

Далее по (10)

$$\begin{aligned} c^*(y, x) &= \sum_{m=1}^{\infty} \mathcal{R}_m^* c^*(y, x) = \sum_{m=1}^{\infty} \sum_{d|m} \frac{1}{d} \theta_d \mathcal{R}_{\frac{m}{d}}^* c(y, x^d) = \\ &= \sum_{k=1}^{\infty} \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \theta_d \mathcal{R}_k^* c(y, x^d) = \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \theta_d \sum_{k=1}^{\infty} \mathcal{R}_k^* c(y, x^d) = \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \theta_d c(y, x^d), \end{aligned}$$

так что, в силу (11),

$$\sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \theta_d c(y, x^d) = \log q(y, x). \quad (11')$$

Применив к обеим частям последнего равенства  $\mathcal{F}$  и учитывая (2'), получаем (9). Следствие доказано.

Впервые соотношение (11') более сложным путем, используя выражение группы автоморфизмов графа через группы автоморфизмов его компонент связности с помощью операций сплетения и прямого произведения, вывел Р. У. Робинсон [15].

Пусть  $a_{(m)}(\tau, N)$ , где  $(m) \leq \tau$ ,  $m \geq 1$ , означает число обыкновенных диграфов с  $N$  дугами, инвариантных относительно подстановки  $g$ , каждая вершина которых достижима из какой-либо вершины фиксированного заранее цикла  $g$  длины  $m$ . При  $m=1$  эта функция подробно изучалась в [5].

Лемма 5 [6].

$$\sum_{(m) \leq \tau} C_{\tau-(m)}^{s-(m)} p(\tau-s, x) p(\tau-s, s, x) a_{(m)}(s, x) = p(\tau, x), \quad \tau \geq (m). \quad (12)$$

Следствие 1. Справедливо тождество

$$a_{(m)}(\tau, x) = \frac{p(\tau, x)}{q(\tau, x)} c^*(\tau, x). \quad (13)$$

В самом деле, в силу (1), (4), (6), (7), обе части (13)

удовлетворяют одному и тому же рекуррентному соотношению (12), имеющему единственное решение. При  $m=1$ ,  $x=1$  это тождество доказано в [5] прямым комбинаторным путем.

Отметим еще следующее неочевидное тождество.

Следствие 2. Если  $l$  и  $m$  — два слагаемых  $\tau$ , то

$$a_{(l)}(\tau, x) = a_{(m)}(\tau, x).$$

Перейдем к сильно связным диграфам. Обозначим

$$S^*(\tau, x) = \sum_{d|\tau} d^{k(\tau)-1} s(\tau/d, x^d),$$

где  $s^*(\tau, N)$  выражает число диграфов из  $P_{n, N}$ , инвариантных относительно  $g$ , в которых из всякой вершины destinations какая-либо вершина всякого цикла  $g$  (см. лемму 3 [6]), и введем многочлены  $u(\tau, x)$  и  $v(\tau, x)$

$$u(\tau, x) = \sum_{\tau \neq \emptyset} \frac{u(\tau, x) y^\tau}{\tau! \pi(\tau)} = 1 - q(y, x)^{-1}, \quad (14)$$

$$v(\tau, x) = \frac{p(\tau, x)}{q(\tau, x)} u(\tau, x) \quad (15)$$

(ср. (13)). Очевидно, (14) равносильно рекуррентному соотношению

$$\sum_{\emptyset \neq \sigma \in \tau} C_{\tau}^{\sigma} q(\tau-\sigma, x) u(\sigma, x) = q(\tau, x), \tau \neq \emptyset; \quad u(\emptyset, x) = 0. \quad (16)$$

**Теорема 1.**  $S^*(\tau, x)$ ,  $\tau \neq \emptyset$ , удовлетворяет рекуррентному соотношению

$$S^*(\tau, x) = v(\tau, x) + \sum_{(m) \in \tau} C_{\tau-(m)}^{\tau-(m)} v(\tau-\sigma, x) S^*(\sigma, x), \quad (17)$$

где \*)  $m = m_{\tau}$ .

Эта теорема и её доказательство обобщают результат Е.М. Райта [11] для  $S(n, x)$ , т.е. для  $\tau = (1^n)$ . Мы будем доказывать несколько более общее утверждение, которое понадобится во II части. Заметим, что наибольшие технические трудности вызывает случай  $m_{\tau} > 1$ .

**Доказательство.** В основе доказательства лежит рекуррентное соотношение для  $S^*(\tau, x)$ , доказанное нами в [6]:

$$\sum_{(m) \in \tau} C_{\tau-(m)}^{\tau-(m)} \lambda_{\sigma}(\tau-\sigma, x) S^*(\sigma, x) = a_{(m)}(\tau, x), \quad \tau \geq (m), \quad (18)$$

\*) По-видимому, это условие можно снять (в предположении  $(m) \in \tau$ ).



где  $\lambda_\sigma(\tau, x)$ ,  $\sigma \in \Phi$ , удовлетворяет соотношению

$$\sum_{\sigma \in \Phi} C_\tau^\sigma \rho(\tau - \nu, x) \rho(\tau - \nu, \nu, x) \lambda_\sigma(\nu, x) = \rho(\tau, x) \rho(\sigma, \tau, x) \quad (19)$$

Вывод соотношения (17) из (18), (19) и (12) опирается лишь на некоторые свойства функции  $\rho(\tau, x)$  и  $\rho(\sigma, \nu, x)$ . А именно, будем теперь до конца доказательства предполагать, что  $\rho(\tau, x)$  — промивольная функция от разбиения, значениями которой являются обратимые в  $\mathcal{R}$  ряды от  $x$  (т.е. с ненулевым свободным членом),  $\rho(\emptyset, x) = 1$ . От  $q(\tau, x)$  будем требовать, чтобы она представлялась в виде  $q(\tau, x) = \Lambda \rho y^\tau$ , где  $\Lambda$  теперь означает промивольную суперпозицию, переводящую  $z_k$  в обратимые ряды от  $x$  и множазущую переменные  $y_k$  на обратимые ряды. Заметим, что справедливо более общее, нежели (6), соотношение

$$\rho y^{\sigma + \nu} = (\rho y^\sigma \chi \rho y^\nu) \xi_\sigma y^\nu \quad (6')$$

где  $\xi_\sigma = y_k \rightarrow y \prod_{\sigma} z_{(k, \sigma)}^{(\sigma, \sigma)}$ ,  $k = 1, 2, \dots$ ,  $\sigma = (1^i 2^j \dots)$

Очевидно,  $\xi_\sigma y^\nu = \xi_\nu y^\sigma$ . Введём суперпозицию  $\Gamma_\sigma$  следующим образом:

\*) Как отмечено в [8], автор нашёл также простое и более простое доказательство теоремы 1, основанное на рассмотрении адиктивной схемы соединения компонент сильной связности в произвольном диграфе. Однако мы его здесь не приводим, поскольку предлагаемое доказательство представляет самостоятельный интерес и ввиду того, что несколько ранее об аналогичном факте сообщил Р. У. Робинсон (см. 20, стр. 217), опубликовавший, правда, до сих пор результаты лишь для случая графов с отмеченными вершинами [17].

$$\Gamma_{\epsilon} : y_k \rightarrow \Lambda \epsilon_{\sigma} y_k, \quad k \geq 1.$$

Из определения  $\epsilon_{\sigma}$  и  $\Lambda$  мы заключаем, что  $\Gamma_{\epsilon}$  - автоморфизм  $\mathcal{H}$ . В силу (6'),  $\dot{q}(\tau, x)$  удовлетворяет соотношению (6), где  $\rho(\sigma, y, x)$  удовлетворяет (5) с введенным здесь  $\Gamma_{\epsilon}$ .

Величины  $u(\tau, x)$  и  $v(\tau, x)$  мы также определим в более общем виде. А именно, пусть

$$h(\tau, x) = \frac{\rho(\tau, x)}{\varphi(\tau, x)q(\tau, x)} \quad (4')$$

где  $\varphi(\tau, x)$  - произвольная мультипликативная функция от  $\tau$  (т.е.  $\varphi(\sigma + y, x) = \varphi(\sigma, x)\varphi(y, x)$ ), значениями которой являются обратимые ряды от  $x$ . Вводим

$$u(y, x) = 1 - h(y, x)^{-1} \quad (14')$$

(где, как обычно,  $h(y, x) = \sum_{\tau \neq \emptyset} h(\tau, x) y^{\tau} / \tau! \pi(\tau)$ ) и

$$v(\tau, x) = \varphi(\tau, x)q(\tau, x)u(\tau, x). \quad (15')$$

Мы докажем, что соотношение (17) вытекает из (18), (19) и (12), где входящие величины удовлетворяют соотношениям (15'), (14'), (4'), (5) и (6) и сделанным предположениям. Это даст доказательство теоремы, так как при исходной интерпретации  $\rho(\sigma, x)$ ,  $q(\tau, x)$ ,  $\Lambda$  и  $\Gamma_{\epsilon}$  и при  $\varphi(\tau, x) = \bar{\Delta} y^{\tau}$  все величины также приобретают прежний смысл ( $h(\tau, x)$  становится равной  $q(\tau, x)$ ). Условимся для краткости опускать в выкладках аргумент  $x$ .

Положим

$$\frac{a_{(m)}(\tau)}{\varphi(\tau)q(\tau)} = c^*(\tau). \quad (13')$$

Заменим в (12)  $\rho(\tau + \sigma, \sigma)$  на  $\frac{q(\tau)}{q(\sigma)q(\tau - \sigma)}$  по (6). Получим для  $c^*(\tau)$  соотношение

$$\sum_{(m) \tau \leq \epsilon < \tau} C_{\tau-(m)}^{\epsilon-(m)} h(\tau-\epsilon) c^*(\epsilon) = h(\tau), \quad \tau \geq (m). \quad (7')$$

Отсюда, как и выше,

$$\partial_{y_m} \Omega_m^* c^*(y) = \frac{\partial_{y_m} \Omega_m h(y)}{\Omega_m h(y)}. \quad (8')$$

Аналогично из (19) получаем

$$\sum_{\emptyset \leq \nu < \tau} C_{\tau}^{\nu} h(\tau-\nu) \frac{\lambda_{\epsilon}(\nu)}{\varphi(\nu)q(\nu)} = h(\tau) p(\epsilon, \tau).$$

Введем  $\bar{\lambda}_{\epsilon}(y) = \sum_{\tau \neq \emptyset} \frac{\lambda_{\epsilon}(\tau)}{\varphi(\tau)q(\tau)} \frac{y^{\tau}}{\tau! \pi(\tau)}$ . Тогда

$$\begin{aligned} h(y) \bar{\lambda}_{\epsilon}(y) &= \sum_{\delta} h(\delta) \frac{y^{\delta}}{\delta! \pi(\delta)} \sum_{\nu} \frac{\lambda_{\epsilon}(\nu)}{\varphi(\nu)q(\nu)} \frac{y^{\nu}}{\nu! \pi(\nu)} = \\ &= \sum_{\tau \neq \emptyset} \frac{y^{\tau}}{\tau! \pi(\tau)} \sum_{\emptyset \leq \nu < \tau} C_{\tau}^{\nu} h(\tau-\nu) \frac{\lambda_{\epsilon}(\nu)}{\varphi(\nu)q(\nu)} = \sum_{\tau} \frac{y^{\tau}}{\tau! \pi(\tau)} h(\tau) p(\epsilon, \tau) = \Gamma_{\epsilon} h(y), \end{aligned}$$

или

$$\bar{\lambda}_{\epsilon}(y) = \frac{\Gamma_{\epsilon} h(y)}{h(y)}. \quad (20)$$

Отсюда по (14')  $\bar{\lambda}_{\epsilon}(y) = \frac{1-u(y)}{1-\Gamma_{\epsilon} u(y)}$  и

$$\Omega_m \Gamma_{\epsilon}^{-1} \bar{\lambda}_{\epsilon}(y) = \frac{1-\Omega_m \Gamma_{\epsilon}^{-1} u(y)}{1-\Omega_m u(y)}. \quad (21)$$

Далее  $\partial_{y_m} \Omega_m h(y) = \frac{\partial_{y_m} \Omega_m^* u(y)}{(1-\Omega_m u(y))^2}$ , откуда по (8') и (14')

$$\partial_{y_m} \Omega_m^* c^*(y) = \frac{\partial_{y_m} \Omega_m^* u(y)}{1-\Omega_m u(y)}. \quad (22)$$

Составим и преобразуем, используя соотношения (6), (18)

и (1.3'), выражение

$$\begin{aligned} & \sum_{\sigma, m_\sigma = m} \frac{s^*(\sigma) \underline{y}^{\sigma-(m)}}{\varphi(\sigma) q(\sigma) (\sigma-(m))! \pi(\sigma)} \Omega_m \Gamma_\sigma^{-1} \bar{\lambda}_\sigma(\underline{y}) = \\ & = \sum_{\sigma} \frac{s^*(\sigma) \underline{y}^{\sigma-(m)}}{\varphi(\sigma) q(\sigma) (\sigma-(m))! \pi(\sigma)} \sum_{\nu, m_\nu \geq m} \frac{\lambda_\sigma(\nu)}{\varphi(\nu) q(\nu) p(\sigma, \nu)} \frac{\underline{y}^\nu}{\nu! \pi(\nu)} = \\ & = \sum_{\sigma, \nu} \frac{\underline{y}^{\sigma+\nu-(m)}}{(\sigma+\nu-(m))! \pi(\sigma+\nu)} C_{\sigma+\nu-(m)}^{\sigma-(m)} s^*(\sigma) \lambda_\sigma(\nu) \frac{1}{\varphi(\sigma+\nu) q(\sigma) q(\nu) p(\sigma, \nu)} = \\ & = \sum_{\tau, m_\tau = m} \frac{\underline{y}^{\tau-(m)}}{(\tau-(m))! \pi(\tau)} \frac{1}{\varphi(\tau) q(\tau)} \sum_{(m) \leq \sigma \leq \tau} C_{\tau-(m)}^{\sigma-(m)} \lambda_\sigma(\tau-\sigma) s^*(\sigma) = \\ & = \sum_{\tau} \frac{\underline{y}^{\tau-(m)}}{(\tau-(m))! \pi(\tau)} \frac{q_m(\tau)}{\varphi(\tau) q(\tau)} = \sum_{\tau, m_\tau = m} c^*(\tau) \frac{\underline{y}^{\tau-(m)}}{(\tau-(m))! \pi(\tau)} = \partial_{y_m} \Omega_m^* c^*(\underline{y}). \end{aligned}$$

Отсюда по (22)

$$\sum_{\sigma, m_\sigma = m} \frac{s^*(\sigma) \underline{y}^{\sigma-(m)}}{\varphi(\sigma) q(\sigma) (\sigma-(m))! \pi(\sigma)} \Omega_m \Gamma_\sigma^{-1} \bar{\lambda}_\sigma(\underline{y}) = \frac{\partial_{y_m} \Omega_m^* u(\underline{y})}{1 - \Omega_m u(\underline{y})}. \quad (23)$$

С другой стороны, в силу (21),

$$\begin{aligned} & \sum_{\sigma, m_\sigma = m} \frac{s^*(\sigma) \underline{y}^{\sigma-(m)}}{\varphi(\sigma) q(\sigma) (\sigma-(m))! \pi(\sigma)} \Omega_m \Gamma_\sigma^{-1} \bar{\lambda}_\sigma(\underline{y}) = \\ & = \sum_{\sigma, m_\sigma = m} \frac{s^*(\sigma) \underline{y}^{\sigma-(m)}}{\varphi(\sigma) q(\sigma) (\sigma-(m))! \pi(\sigma)} \frac{1 - \Omega_m \Gamma_\sigma^{-1} u(\underline{y})}{1 - \Omega_m u(\underline{y})} \end{aligned}$$

Приравняв правые части обоих выражений и сократив  $1 - \Omega_m u(\underline{y})$ ,

получаем

$$\sum_{\sigma, m_\sigma = m} \frac{s^*(\sigma) \underline{y}^{\sigma-(m)}}{\varphi(\sigma) q(\sigma) (\sigma-(m))! \pi(\sigma)} (1 - \Omega_m \Gamma_\sigma^{-1} u(\underline{y})) = \partial_{y_m} \Omega_m^* u(\underline{y}). \quad (24)$$

Преобразуем это выражение.

$$\sum_{\tau, m_\tau = m} \frac{s^*(\tau) \frac{\tau^{c-(m)}}{\varphi(\tau) q(\tau) (\tau-(m))! \pi(\tau)}}{\left(1 - \sum_{\nu, m_\nu \geq m} u(\nu) \frac{\tau^{c-\nu}}{\nu! \pi(\nu)}\right)} =$$

$$= \sum_{\tau, m_\tau = m} \frac{\tau^{c-(m)}}{(\tau-(m))! \pi(\tau) \varphi(\tau) q(\tau)} \left( s^*(\tau) - \sum_{(m) \leq \tau} C_{\tau-(m)}^{c-(m)} s^*(\tau) u(\tau-c) \varphi(\tau-c) q(\tau-c) \right) = \sum_{\tau, m_\tau = m} \frac{u(\tau) \tau^{c-(m)}}{(\tau-(m))! \pi(\tau)}$$

Приравняв в последнем равенстве одинаковые члены, получаем

$$s^*(\tau) - \sum_{(m) \leq \tau} C_{\tau-(m)}^{c-(m)} s^*(\tau) u(\tau-c) \varphi(\tau-c) q(\tau-c) = u(\tau) \varphi(\tau) q(\tau), \quad \tau \neq \phi,$$

при  $m = m_\tau$ , что равносильно (17). Теорема доказана.

Схема вычислений по (17), (15) и (16) существенно проще схемы, использующей (18), (19) и (12). Кроме того, (17) позволяет получить сравнительно простое „замкнутое“ выражение  $S(t, x)$ , подобное (9). С этой целью рассмотрим соотношение

$$\partial_{y_m} \Omega_m^* s^*(y, x) = \frac{\partial_{y_m} \Omega_m v(y, x)}{1 - \Omega_m v(y, x)}, \quad (25)$$

которое выводится из (17) точно так же, как из (7) выводится (8). Потенцируя (25), получаем

$$\Omega_m^* s^*(y, x) = -\log(1 - \Omega_m v(y, x)) + \log(1 - \Omega_m v(y, x)) \Big|_{y_m=0} =$$

$$= -\Omega_m^* \log(1 - v(y, x)).$$

Отсюда вытекает (ср. вывод (11) и (11') выше)

Следствие.

$$s^*(y, x) = \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \theta_d s(y, x^d) = -\log(1 - v(y, x)). \quad (26)$$

С помощью теоретико-числовой функции Мёбиуса  $\mu$  это соотношение можно обратить (см. [15]), что дает

$$s(y, x) = - \sum_{r=1}^{\infty} \frac{\mu(r)}{r} \log(1 - \varphi_r \psi(y, x^r)) \quad (27)$$

Применим теперь к (26) подстановку  $\Phi$ . Получим исконый основной результат.

Теорема 2.

$$\sum_{d=1}^{\infty} \frac{S(t^d, x^d)}{d} = - \log(1 - V(t, x)) \quad (28)$$

где  $V(t, x) = \sum_{n=1}^{\infty} V(n, x) t^n$

$$V(n, x) = \sum_{N=0}^{n(n-1)} V(n, N) x^N = \sum_{\pi | n} \frac{\psi(\pi, x)}{\pi! \pi(\pi)} \quad (29)$$

В самом деле,

$$\begin{aligned} \Phi \sum_{d=1}^{\infty} \frac{\theta_d}{d} s(y, x^d) &= \Phi \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \sum_{\tau} \frac{s(\tau, x^d)}{\tau! \pi(\tau)} \prod_{\ell} y_{\ell}^{t_{\ell}} = \\ &= \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{\pi | n} \frac{s(\pi, x^d)}{\tau! \pi(d)} t^{dn} = \sum_{d=1}^{\infty} \frac{1}{d} S(t^d, x^d) \end{aligned}$$

Как отмечено во введении, соотношение (9) является частным случаем общего выражения для производящей функции числа неизомерфных связанных графов, образующих некоторый класс  $\underline{K}$ , через производящую функцию числа неизомерфных графов, все компоненты связности которых принадлежат  $\underline{K}$ . Отсюда вытекает

Следствие.  $(1 - V(t, x))^{-1}$  есть перечисляющая производящая функция неизомерфных сильно полусвязанных обобщенных диграфов, т.е. диграфов, все компоненты слабой связности которых сильно связаны.

Формула (28) равносильна соотношению

$$S(n, x) = V(n, x) + \frac{1}{n} \sum_{k=1}^{n-1} V(k, x) \sum_{m|n-k} m S(m, x^{\frac{n-k}{m}}) - \frac{1}{n} \sum_{\substack{m|n \\ m \neq n}} m S(m, x^{\frac{n}{m}}), \quad (30)$$

используемому для вычислений и в сущности сводящему нахождение  $S(n, x)$  к вычислению  $V(m, x)$ ,  $m \leq n$ .

При  $m=1$  выражение (25) приобретает следующий вид (поскольку  $\partial_{y_1} s^*(y, x) = s'(y, x)$ ):

$$s'(y, x) = \frac{v'(y, x)}{1 - v(y, x)}, \quad (27')$$

где  $v'(y, x) = \partial_{y_1} v(y, x)$ , откуда следует

Теорема 2'. Для неизоморфных корневых сильно связанных диграфов справедлива формула

$$\tilde{S}'(t, x) = \frac{V'(t, x)}{1 - V(t, x)}, \quad (28')$$

где 
$$V'(t, x) = \sum_{n=1}^{\infty} V(n, x) t^n, \quad V(n, x) = \sum_{\substack{\tau|n \\ \tau > 1}} \frac{v(\tau, x)}{(\tau-1)! \pi(\tau)}.$$

Формулы (27') и (28') также имеют очевидное сходство с известными (и легко доказываемыми) соотношениями для связанных корневых графов (см. [18, 7])

$$c'(y, x) = \frac{q'(y, x)}{q(y, x)}, \quad C'(t, x) = \frac{Q'(t, x)}{Q(t, x)}.$$

### §3. Выражение $V(n, x)$

Результирующие формулы предыдущего параграфа имеют такой вид, по которому можно было бы ожидать, что они допускают непосредственную комбинаторную интерпретацию. Это действительно имеет место (см. сноску на стр. 24),

но в настоящей работе мы не будем на этом останавливаться. Интересно однако заметить, что в совокупности  $V(n, N)$  (а также  $v(\tau, N)$  и аналогично  $u(\tau, N)$ ) не имеет прямой комбинаторной интерпретации как соответствующие количества графов какого-либо класса  $\underline{V}$ , так как при некоторых  $N$  они отрицательны (см. [8] и [11]). Можно дать лишь обобщенную интерпретацию  $V(n, N)$ . Соотношение (28) равносильно записывается в следующем виде:

$$1 - V(t, x) = \prod_{n=1}^{\infty} \prod_{N=0}^{n(n-1)} (1 - t^n x^N)^{S(n, N)} \quad (31)$$

Отсюда вытекает, что  $V(n, N)$  равно р а в н о с т и между количеством неизоморфных сильно полусвязных диграфов с  $n$  вершинами и  $N$  дугами с нечетным числом попарно неизоморфных компонент связности и аналогичным количеством с четным числом компонент. Отсюда (или из (30)) при достаточно больших  $N$  значения  $V(n, N)$  приобретают тривиальную интерпретацию:  $V(n, N) = S(n, N)$  при  $N > (n-1)(n-2)$ .

Несладно оказывается, что совсем иной характер в указанном отношении носят результаты перечисления лишь не  $\tau$ , т.е. при  $x=1$ . Пусть  $p_T(\tau)$  означает число  $\tau$  у р - и я р о в (т.е. обыкновенных полных антисимметрических диграфов [1]), инвариантных относительно подстановки  $q$   $s_T(\tau)$  - соответствующее число сильно связанных турниров. Как известно,  $p_T(\tau) = q(\tau)$  для  $\tau$ , не содержащих ч е т - н ы х слагаемых (очевидно,  $p_T(\tau) = 0$  для остальных  $\tau$ ). Кроме того методом вложения легко устанавливается следующее соотношение, хорошо известное для  $\tau = (1^n)$  (см., например, [10, 4]):

$$\sum_{\phi < \sigma < \tau} C_{\tau}^{\sigma} p_T(\tau - \sigma) s_T(\sigma) = p_T(\tau), \quad \tau \neq \phi, \quad (32)$$



для тех же  $\tau$ . В силу предыдущего тождества, соотношение (32) совпадает с (16) при  $x=1$ , поэтому виду (4) имеет место тождество:

$$u(\tau) = S_T(\tau),$$

$$v(\tau) = p_T(\tau) S_T(\tau) \quad (33)$$

для  $\tau = (1^{i_1} 3^{i_2} 5^{i_3} \dots)$ , где  $v(\tau) = v(\tau, x)|_{x=1}$  (напомним, что в данном случае  $\bar{\Delta} y^\tau = 1$ ). Следовательно, для таких  $\tau$  значениям  $v(\tau)$  можно придать прямую, хотя и искусственную и н е т е р п р е т а ц и ю: это есть число всевозможных пар, состоящих из турнира и сильно связанного турнира с одним и тем же множеством вершин, каждый из которых инвариантен относительно  $g$ . В частности, это толкование справедливо для случая отмеченных вершин, т.е. значения  $v(n) = v((1^n)) = v(n, x)|_{x=1}$  допускают прямую комбинаторную интерпретацию, вопреки предположению Е.М. Райта [11]\*. Что касается всей совокупности значений  $v(\tau)$  и  $V(n)$ , то возможность единообразной их интерпретации соответствующим образом для какого-либо гипотетического класса  $V$  представляется маловероятной, хотя тоже не исключена (интересно, что отвергнуть ее с помощью предложения 1 на основании имеющихся численных результатов не удается).

\* Удивительно, что Райт, будучи хорошо знакомым с формулой (32) для  $\tau = (1^n)$  (см. [10]), упустил из виду ее сходство с (16). Следует, правда, отметить, что в [11] не рассматривалась  $u(n)$  и, вместо соотношения (16), использовалось равносильное ему (при  $\tau = (1^n)$ ) рекуррентное соотношение для  $v(n)$ .

Функция  $V(n, x)$  вполне определяется формулами (29), (15) и (16), но вычисления по ним требуют довольно громоздкой работы с разностями, аналогичной той, которая предпринималась в [5] для выражения  $\Lambda'(n)$ , ввиду очевидного сходства определяющих  $v$  и  $a'$  формул. В частности, можно получить явное выражение  $V(n, x)$  в виде произведений определенных функций от разбиений, взятой по многочисленным специальным объектам - разбиениям разбиений. Однако в рамках излагаемого аппарата имеется более эффективное выражение, которое мы сейчас введем.

Рассмотрим ряд

$$F = 1 - (\rho D)^{-1}. \quad (34)$$

Из (8') и (14) вытекает, что

$$u(y, x) = \Lambda F,$$

из (4) и (15), - что

$$v(y, x) = \Delta \Lambda' \Lambda \rho' F. \quad (35)$$

Из (2'), сразу получаем требуемый результат.

Теорема 9.

$$V(t, x) = \Phi \Delta \Lambda' \Lambda \rho' F. \quad (36)$$

Пусть  $F_n$  означает часть  $F$  веса  $n$  относительно  $y$ , состоящую из всех одночленов  $F$  вида  $f y^r$ , где  $|r|=n, f \in \mathbb{Z}$ .

Тогда устанавливается

Следствие.

$$V(n, x) = \bar{\Delta} \Lambda' \Lambda \rho' F_n, \quad n \geq 1, \quad (37)$$

многочлен  $F_n$  удовлетворяет рекуррентному соотношению

$$F_n = \rho D_n - \sum_{k=1}^{n-1} F_k \rho D_{n-k}, \quad n \geq 1; \quad F_1 = \rho D_1 = y_1. \quad (38)$$

Аналогично (поскольку  $\partial_{y_1} \rho D = y_1^{-1} \rho(y_1 D)$ )

Лемма 3'

$$V'(t, x) = \Phi \Delta \Lambda' \Lambda \rho'(y_1 F'), \quad (38')$$

где  $F' = \partial_{y_1} F = \rho(y_1 D) / y_1 (\rho D)^2$ .

Столь же просто из (12) при  $m=1$  получается основной результат статьи [7], выведенный там значительно более сложным и частным путем, базирующимся на подходе Робинсона.

Предложение 2 [7].

$$A'(t, x) = \Phi \Delta \Lambda \rho' E', \quad A'(n, x) = \bar{\Delta} \Lambda \rho' E'_n, \quad (39)$$

где

$$E' = \sum_{n=1}^{\infty} E'_n = \frac{\rho(y_1 D)}{\rho D}, \quad (40)$$

$$E'_n = \rho(y_1 D_{n-1}) - \sum_{k=1}^{n-1} E'_k \rho D_{n-k}$$

Замечания. 1)  $\Lambda \rho' F = q(y, x) * F$ , где \* означает операцию внутреннего произведения относительно переменных  $y_i$ , т.е.  $\mathcal{F}$ -билинейную операцию на  $\mathcal{H}$ , для которой  $y^r * y^s = r! \pi(r) y^r$ ,  $y^r * y^s = 0$ , где  $s \neq r$ . Поэтому (36) и (39) можно равносильно записать (учитывая, что  $r * D = r$ ,  $r \in \mathcal{H}$ ,  $\Lambda E' = c'(y, x)$ ) в виде

$$V(t, x) = 1 - \Phi \Delta (q(y, x) * q(y, x)^{-1}), \quad (41)$$

$$A'(t, x) = \Phi \Delta (q(y, x) * c'(y, x)),$$

что представляет интерес во многих аспектах, особенно в вычислительном (см. [12]).

2) В приведенных формулах можно было обойтись без переменных  $x'_k$ , используя  $\rho$  вместо  $\rho'$ , однако для обобщений удобнее записывать формулы именно в таком виде.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Верж К., Теория графов и её применения, М., 1962.
2. De Bruijn N.G., *Enumerative combinatorial problems concerning structures*, *Nieuw Arch. Wisk.*, II, №3(1963), 142-161.
3. Де Врейн Н.Г., Теория перечисления Поля, в сб. "Прикладная комбинаторная математика", М., 1968, 61-106.
4. Лисковец В.А., Об одном рекуррентном методе подсчёта графов с отмеченными вершинами, ДАН СССР, 184, № 6 (1969), 1284-1287.
5. Лисковец В.А., Подсчёт корневых изначально связанных ориентированных графов, Изв. АН БССР, сер. физ-мат. н., № 5 (1969), 23-32.
6. Лисковец В.А., Число сильно связанных ориентированных графов, Матем. заметки, 8, № 6 (1970), 721-732.
7. Лисковец В.А., Подсчёт корневых изначально связанных ориентированных графов. II. Метод Редфилда-Робинсона, Изв. АН БССР, сер. физ-мат. н., № 3 (1973), 36-44.
8. Лисковец В.А., К перечислению сильно связанных ориентированных графов, ДАН БССР, 17, № 12 (1973), 1077-1080.
9. Parthasarathy K.R., Sridharan M.R., *On structure enumeration theory*, *Indag. Math.*, 33, №4(1971), 327-339.
10. Wright E.M. *The number of irreducible tournaments*, *Glasgow Math. J.*, 10, №2 (1970), 97-101

11. Wright E.M., The number of strong digraphs, Bull. London Math. Soc., 3, №3 (1971), 348-350.
12. Read R.C., The use of S-functions in combinatorial analysis, Canad. J. Math., 20, №4 (1968), 808-841.
13. Рюрдан Дж., Введение в комбинаторный анализ, М., 1961.
14. Robinson R.W., Enumeration of colored graphs, J. Combin. Th., 4, №2 (1968), 181-190.
15. Robinson R.W., Enumeration of non separable graphs, J. Combin. Th., 9, №4 (1970), 327-356.
16. Robinson R.W., Enumeration of acyclic digraphs, В сб. „Proc. 2nd Chapel Hill Conf. Comb. Math. Appl.“, Univ. N. Carolina, 1970 (1971), 391-399.
17. Robinson R.W., Counting labeled acyclic digraphs, В сб. „New directions in the theory of graphs“, Ed. F. Harary, 1973, 239-273.
18. Harary F., The number of linear, directed, rooted and connected graphs, Trans. Amer. Math. Soc., 71, №2 (1955), 445-463.
19. Харари Ф., Теория графов, М., 1973.
20. Harary F., Palmer E.M., Graphical Enumeration, Acad. Press, 1973.