

СИБИРСКИЕ ЭЛЕКТРОННЫЕ МАТЕМАТИЧЕСКИЕ ИЗВЕСТИЯ

Siberian Electronic Mathematical Reports

<http://semr.math.nsc.ru>

Том 16, стр. 144–144 (2019)
DOI 10.33048/semi.2019.16.xxx

УДК 519.117, 519.156, 519.11
MSC 05A99

КОМБИНАТОРНЫЕ ВОПРОСЫ, СВЯЗАННЫЕ С СОБИРАТЕЛЬНЫМ ПРОЦЕССОМ Ф. ХОЛЛА

В.М. Леонтьев

ABSTRACT. Let M_1, \dots, M_r be nonempty subsets of some total ordered set. Imposing some restrictions on these sets, we find an expression for the number of elements $(\lambda_1, \dots, \lambda_r) \in M_1 \times \dots \times M_r$ that satisfy the condition C , where C is a propositional formula consisting of conditions $\lambda_i = \lambda_j$, $\lambda_i < \lambda_j$, $i, j \in \overline{1, r}$.

Keywords: collection process, Cartesian product, binary weight.

1. ВВЕДЕНИЕ

Ф. Холл в работе [1] доказал следующую теорему. Пусть для любых двух элементов x и y произвольной группы G коммутаторы $R_1, R_2, \dots, R_i, \dots$ от x и y записаны в порядке возрастания весов (порядок среди коммутаторов одинакового веса произволен). Тогда для любого натурального n имеет место формула

$$(1) \quad (xy)^n = x^n y^n R_3^{f_3(n)} \dots R_i^{f_i(n)} \dots,$$

где показатели степеней коммутаторов могут быть представлены в виде

$$(2) \quad f_i(n) = a_1 \binom{n}{1} + \dots + a_w \binom{n}{w},$$

здесь w — вес коммутатора R_i , а целые неотрицательные коэффициенты a_k зависят только от R_i , но не от n . Для теории конечных p -групп важным следствием представления (2) является делимость показателей $f_i(n)$ на число n , когда n простое и вес коммутатора меньше n .

LEONTIEV, V.M., COMBINATORIAL ISSUES RELATED TO P. HALL'S COLLECTION PROCESS.

© 2019 ЛЕОНТЬЕВ В.М.

Поступила 1 января 2015 г., опубликована 31 декабря 2015 г.

Пусть C — произвольное условие, получающееся с помощью логического сложения и умножения условий типа $\lambda_i = \lambda_j$, $\lambda_i < \lambda_j$ (далее мы будем называть подобные условия L -условиями). Ключевым моментом в доказательстве теоремы о собирательной формуле Холла было утверждение (см. [1, теорема 3.25] или [2, лемма 12.3.1]) о том, что количество элементов множества

$$(3) \quad \{1, \dots, n\}^r = \{(\lambda_1, \dots, \lambda_r) \mid \lambda_i \in \{1, \dots, n\}, i \in \overline{1, r}\}, \quad r, n \in \mathbb{N},$$

которые удовлетворяют условию C , выражается в виде

$$\sum_{i=1}^r a_i \binom{n}{i},$$

где целые неотрицательные коэффициенты a_i зависят только от C . В настоящей работе мы, на основе идеи, изложенной в [1] и [2], обобщили этот результат (теоремы 1 и 2). Во-первых, вместо декартовой степени множества целых чисел $\{1, \dots, n\}$ мы рассматриваем декартово произведение непустых подмножеств произвольного линейно упорядоченного множества, удовлетворяющих некоторым ограничениям. Во-вторых, L -условия мы определяем как произвольные формулы алгебры высказываний, составленные из высказываний типа $\lambda_i = \lambda_j$, $\lambda_i < \lambda_j$.

Обозначим через $\omega(i)$ функцию бинарного веса числа (количество единиц в двоичной записи целого неотрицательного числа i). В работе [5] было выявлено, что с помощью функции ω можно параметризовать несобранную часть собирательной формулы Холла. Оказывается, что степени некоторых серий коммутаторов, входящих в собранную часть собирательной формулы, выражаются через мощность множества элементов (μ_1, \dots, μ_r) декартова произведения $\{0, \dots, 2^m - 1\}^r$, удовлетворяющих некоторому L -условию C и ограничением $\omega(\mu_i) = u_i$, $i \in \overline{1, r}$. В заключительной части статьи показано (теорема 3), что число решений возникающей системы допускает представление в виде

$$(4) \quad \sum_{i=0}^{u_1 + \dots + u_r} a_i \binom{m}{i}, \quad a_i \in \mathbb{N}_0.$$

Переход к системе позволил в ряде случаев найти выражения для коэффициентов a_i из (4) и дать их комбинаторную интерпретацию (теорема 4). Как следствие этих результатов, доказано комбинаторное тождество (теорема 5), позволяющее выразить полученные в работах [3]-[6] явные выражения для степеней коммутаторов в виде (2).

2. ОПРЕДЕЛЕНИЕ L -УСЛОВИЙ И СВЯЗАННЫХ С НИМИ ПОНЯТИЙ

В этом разделе мы строго определим понятие L -условия и введем отношение эквивалентности на множестве всех L -условий. Далее, получив ряд отношений L -условий, мы докажем в следующем разделе возможность выбора представителя в каждом классе эквивалентности, записанного в ДНФ без операции отрицания.

Определение 1. *Обозначим через L множество всех формул алгебры высказываний, в которых каждая пропозициональная переменная заменена на предикатные символы $[\lambda_i < \lambda_j]$ и $[\lambda_i = \lambda_j]$, где $i, j \in \mathbb{N}$.*

Определение 2. Произвольный элемент $C \in L$ будем называть L -условием ранга r , $r \in \mathbb{N}$, если формула C содержит в своей записи хотя бы один из следующих предикатных символов: $[\lambda_i < \lambda_r]$, $[\lambda_r < \lambda_i]$, $[\lambda_i = \lambda_r]$, $[\lambda_r = \lambda_i]$, $i \in \mathbb{N}$, и не содержит предикатных символов $[\lambda_i < \lambda_j]$ и $[\lambda_i = \lambda_j]$, где $i > r$ или $j > r$. Логические константы 0 и 1 будем называть L -условиями ранга ноль.

Пример 1. L -условия рангов 1, 2 и 3, соответственно:

$$\neg[\lambda_1 = \lambda_1] \rightarrow [\lambda_1 < \lambda_1]; \quad [\lambda_1 = \lambda_1] \wedge [\lambda_2 = \lambda_2] \oplus 1; \quad [\lambda_2 = \lambda_3] \leftrightarrow [\lambda_3 = \lambda_2].$$

Пусть M — произвольное непустое множество с введенными на нем отношениями равенства « $=_1$ » и строгого линейного порядка « $<_1$ ». Тогда, определив на множестве $M_1 \times \dots \times M_r \subseteq M \times \dots \times M$ предикатные символы $[\lambda_i < \lambda_j]$ и $[\lambda_i = \lambda_j]$, $i, j \in \overline{1, r}$, следующим образом:

$$[\lambda_i = \lambda_j] = \begin{cases} 1, & \text{если } \lambda_i =_1 \lambda_j, \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases} \quad [\lambda_i < \lambda_j] = \begin{cases} 1, & \text{если } \lambda_i <_1 \lambda_j, \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases}$$

получаем, что любое L -условие C ранга не выше r можно интерпретировать как r -местный предикат на $M_1 \times \dots \times M_r$. Далее будем говорить, что набор элементов $(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*) \in M_1 \times \dots \times M_r$ удовлетворяет L -условию C , если $C(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*) = 1$, т.е. набор $(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*)$ реализует истинное значение предиката $C = C(\lambda_1, \dots, \lambda_r)$.

Пример 2. L -условие $A(\lambda_1, \lambda_2) = [\lambda_1 < \lambda_2]$ на множестве натуральных чисел $\{1, 2\}^2$ принимает следующие значения:

$$A(1, 1) = A(2, 1) = A(2, 2) = 0, \quad A(1, 2) = 1.$$

Отсюда можем заключить, что L -условие A тождественно ложно на $\{1\}^2$ и не является таковым на множестве $\{1, 2\}^2$.

Предложение 1. Пусть M и N — произвольные линейно упорядоченные множества, причем M не менее чем счетно. Если некоторое L -условие ранга не выше r тождественно истинно на множестве M^r , то оно тождественно истинно на N^r .

Доказательство. Зафиксируем произвольный набор $(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*) \in N^r$ со значениями компонент: $v_1 < \dots < v_s$, $1 \leq s \leq r$, и покажем, что $C(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*) = 1$. Поскольку M бесконечно и любые два конечных линейно упорядоченных множества одинаковой мощности изоморфны, можем построить инъективное отображение $f: \{v_1, \dots, v_s\} \rightarrow M$, сохраняющее линейный порядок. Поэтому, положив

$$\lambda_i^{**} = f(v_j) \Leftrightarrow \lambda_i^* = v_j, \quad i \in \overline{1, r},$$

будем иметь для $i, j \in \overline{1, r}$ следующие равенства:

$$[\lambda_i = \lambda_j] \Big|_{\substack{\lambda_i = \lambda_i^* \\ \lambda_j = \lambda_j^*}} = [\lambda_i = \lambda_j] \Big|_{\substack{\lambda_i = \lambda_i^{**} \\ \lambda_j = \lambda_j^{**}}}; \quad [\lambda_i < \lambda_j] \Big|_{\substack{\lambda_i = \lambda_i^* \\ \lambda_j = \lambda_j^*}} = [\lambda_i < \lambda_j] \Big|_{\substack{\lambda_i = \lambda_i^{**} \\ \lambda_j = \lambda_j^{**}}}.$$

Таким образом, $C(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*) = C(\lambda_1^{**}, \dots, \lambda_r^{**}) = 1$. \square

Определение 3. Будем говорить, что два L -условия C_1 и C_2 эквивалентны, и писать $C_1 \sim C_2$, если для любого линейно упорядоченного множества M L -условие $C_1 \leftrightarrow C_2$ тождественно истинно на M^r . Ввиду предложения 1 достаточно проверить тождественную истинность, например, при $M = \mathbb{N}$.

Пример 3. Справедливы следующие отношения L -условий:

$$[\lambda_1 = \lambda_2] \vee [\lambda_3 < \lambda_4] \sim [\lambda_3 < \lambda_4] \vee [\lambda_1 = \lambda_2], \quad [\lambda_1 = \lambda_2] \sim [\lambda_1 = \lambda_2] \wedge [\lambda_3 = \lambda_3].$$

Пусть C_1 и C_2 — два эквивалентных L -условия рангов r и s , соответственно, $r \leq s$. Из определения 3 ясно, что $C_1(\lambda_1^*, \dots, \lambda_s^*) = C_2(\lambda_1^*, \dots, \lambda_s^*)$ для любых элементов $\lambda_1^*, \dots, \lambda_s^*$ произвольного линейно упорядоченного множества. Более того, справедливо правило замены: если A есть подформула L -условия C , и $A \sim B$, то замена A на B в C приведет к L -условию эквивалентному C .

Отметим также, что не все эквивалентности L -условий можно получить по правилу замены или путем использования свойств логических операций (коммутативность дизъюнкции и т.п.).

Предложение 2. Для любых натуральных $i, j, k \in \mathbb{N}$ справедливы следующие отношения L -условий:

- (5) $[\lambda_i = \lambda_i] \sim 1$;
- (6) $[\lambda_i = \lambda_j] \sim [\lambda_j = \lambda_i]$;
- (7) $[\lambda_i = \lambda_j] \wedge [\lambda_j = \lambda_k] \sim [\lambda_i = \lambda_j] \wedge [\lambda_j = \lambda_k] \wedge [\lambda_i = \lambda_k]$;
- (8) $[\lambda_i < \lambda_j] \wedge [\lambda_j < \lambda_k] \sim [\lambda_i < \lambda_j] \wedge [\lambda_j < \lambda_k] \wedge [\lambda_i < \lambda_k]$;
- (9) $[\lambda_i < \lambda_j] \oplus [\lambda_j < \lambda_i] \oplus [\lambda_i = \lambda_j] \oplus [\lambda_i < \lambda_j] \wedge [\lambda_j < \lambda_i] \wedge [\lambda_i = \lambda_j] \sim 1$.

Кроме того, из (5)-(9) следуют эквивалентности:

- (10) $[\lambda_i < \lambda_i] \sim 0$;
- (11) $[\lambda_i < \lambda_j] \wedge [\lambda_j < \lambda_i] \sim 0$;
- (12) $\neg[\lambda_i = \lambda_j] \sim [\lambda_i < \lambda_j] \vee [\lambda_j < \lambda_i]$;
- (13) $\neg[\lambda_i < \lambda_j] \sim [\lambda_j < \lambda_i] \vee [\lambda_j = \lambda_i]$.

Доказательство. Отношения (5)-(7) следуют из аксиом равенства: рефлексивности, симметричности и транзитивности, соответственно. А из аксиом транзитивности и трихотомии строгого линейного порядка следуют отношения (8) и (9), соответственно. Напомним, что любое отношение со свойствами транзитивности и трихотомии является антирефлексивным и асимметричным.

Выведем из (5)-(9) отношения (10) и (11) при помощи логических преобразований и правила замены. Используем (9) при $j = i$, затем (5):

$$\begin{aligned} & [\lambda_i < \lambda_i] \sim [\lambda_i < \lambda_i] \wedge 1 \sim \\ & \sim [\lambda_i < \lambda_i] \wedge ([\lambda_i < \lambda_i] \oplus [\lambda_i < \lambda_i] \oplus [\lambda_i = \lambda_i] \oplus [\lambda_i < \lambda_i] \wedge [\lambda_i < \lambda_i] \wedge [\lambda_i = \lambda_i]) \sim \\ & \sim [\lambda_i < \lambda_i] \wedge (1 \oplus [\lambda_i < \lambda_i]) \sim [\lambda_i < \lambda_i] \oplus [\lambda_i < \lambda_i] \sim 0. \end{aligned}$$

Из (8) при $k = i$ и (10) следует

$$[\lambda_i < \lambda_j] \wedge [\lambda_j < \lambda_i] \sim [\lambda_i < \lambda_j] \wedge [\lambda_j < \lambda_i] \wedge [\lambda_i < \lambda_i] \sim 0.$$

Читателю не составит труда вывести отношения (12) и (13) самостоятельно. \square

Из отношений (12) и (13) следует

Предложение 3. В каждом классе эквивалентности множества всех L -условий можно выбрать формулу, записанную в ДНФ без операции отрицания.

Заметим, что для любого L -условия можно найти эквивалентное ему L -условие большего ранга. Обратное, вообще говоря, неверно.

3. О КОЛИЧЕСТВЕ ЭЛЕМЕНТОВ ДЕКАРТОВА ПРОИЗВЕДЕНИЯ, УДОВЛЕТВОРЯЮЩИХ НЕКОТОРОМУ L -УСЛОВИЮ

Пусть $M_1 \times \cdots \times M_r$ — декартово произведение произвольных непустых подмножеств некоторого линейно упорядоченного множества. Далее мы покажем, что множество $M_1 \times \cdots \times M_r$ можно разбить на попарно непересекающиеся классы таким образом, что для любого L -условия C либо все элементы произвольного класса удовлетворяют C , либо ни один из них. Вычислив мощности этих классов, мы найдем выражение для количества элементов $M_1 \times \cdots \times M_r$, удовлетворяющих произвольному L -условию.

Пусть $v_1 < \cdots < v_t$ — все различные значения компонент произвольного набора $(\lambda_1, \dots, \lambda_r) \in M_1 \times \cdots \times M_r$, $1 \leq t \leq r$. Положим $I_k = \{i \mid \lambda_i = v_k\}$ для k от 1 до t . Тогда набор (I_1, \dots, I_t) есть упорядоченное разбиение множества индексов $\{1, \dots, r\}$, т.е.

$$\{1, \dots, r\} = I_1 \cup \cdots \cup I_t, \quad I_i \cap I_j = \emptyset \Leftrightarrow i \neq j.$$

Таким образом, любому набору из $M_1 \times \cdots \times M_r$ соответствует единственное упорядоченное разбиение $\{1, \dots, r\}$, откуда вытекает утверждение следующей теоремы.

Теорема 1. *Декартово произведение $M_1 \times \cdots \times M_r$, составленное из непустых подмножеств произвольного линейно упорядоченного множества, представимо в виде объединения попарно непересекающихся классов:*

$$M_1 \times \cdots \times M_r = \bigcup_{t=1}^r \bigcup_{\substack{I_1 \cup \dots \cup I_t = \{1, \dots, r\} \\ I_i \cap I_j = \emptyset \Leftrightarrow i \neq j}} \langle \begin{matrix} M_1 \times \cdots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{matrix} \rangle,$$

где класс $\langle \begin{matrix} M_1 \times \cdots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{matrix} \rangle$ состоит из всех наборов $(\lambda_1, \dots, \lambda_r)$, удовлетворяющих условиям:

$$\begin{cases} (\lambda_1, \dots, \lambda_r) \in M_1 \times \cdots \times M_r; \\ \lambda_i = \lambda_j \Leftrightarrow \exists k (i \in I_k \wedge (j \in I_k)); \\ \lambda_i < \lambda_j \Leftrightarrow \exists p \exists q (i \in I_p \wedge (j \in I_q) \wedge (p < q)). \end{cases}$$

Пример 4. Пусть декартово произведение $M_1 \times M_2$ составлено из подмножеств целых чисел $M_1 = \{0, 1, 2\}$ и $M_2 = \{0, 1, 2, 3\}$. Имеют место равенства:

$$\begin{aligned} \langle \begin{matrix} M_1 \times M_2 \\ (\{1, 2\}) \end{matrix} \rangle &= \{(0, 0), (1, 1), (2, 2)\}; \\ \langle \begin{matrix} M_1 \times M_2 \\ (\{1\}, \{2\}) \end{matrix} \rangle &= \{(0, 1), (0, 2), (0, 3), (1, 2), (1, 3), (2, 3)\}; \\ \langle \begin{matrix} M_1 \times M_2 \\ (\{2\}, \{1\}) \end{matrix} \rangle &= \{(1, 0), (2, 0), (2, 1)\}. \end{aligned}$$

Лемма 1. *Пусть C — произвольное L -условие ранга не выше r . Тогда для любого упорядоченного разбиения (I_1, \dots, I_t) множества $\{1, \dots, r\}$ либо каждый элемент класса $\langle \begin{matrix} M_1 \times \cdots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{matrix} \rangle$ удовлетворяет C , либо ни один из них.*

Доказательство. Для L -условий ранга 0 утверждение леммы очевидно. Далее положим ранг C больше нуля. По определению $\langle \begin{matrix} M_1 \times \cdots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{matrix} \rangle$ все наборы

$(\lambda_1, \dots, \lambda_r)$ из этого класса удовлетворяют фиксированному упорядочению компонент $\lambda_1, \dots, \lambda_r$. Поэтому мы можем построить L -условие ранга r , соответствующее этому упорядочению, следующим образом:

$$K = \bigwedge_{\substack{1 \leq i \leq r \\ 1 \leq j \leq r}} K_{ij}, \quad K_{ij} = \begin{cases} [\lambda_i < \lambda_j], & \text{если } \lambda_i < \lambda_j; \\ [\lambda_i = \lambda_j], & \text{если } \lambda_i = \lambda_j; \\ 1, & \text{если } \lambda_i > \lambda_j. \end{cases}$$

Далее, ввиду предложения 3 условие C можно привести к ДНФ вида

$$C \sim \bigvee_{i=1}^s (C_{i1} \wedge \dots \wedge C_{ik_i}),$$

где C_{uv} — предикаты типа $[\lambda_i < \lambda_j]$ или $[\lambda_i = \lambda_j]$. Предположим, что в классе $\langle \begin{smallmatrix} M_1 \times \dots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{smallmatrix} \rangle$ нашелся набор $(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*)$, удовлетворяющий условию C . Тогда $(\lambda_1^*, \dots, \lambda_r^*)$ удовлетворяет каждому конъюнкту некоторого дизъюнкта $C_{j_1} \wedge \dots \wedge C_{j_{k_j}}$. Значит, каждый предикат из $C_{j_1}, \dots, C_{j_{k_j}}$ обязательно встретится в K . Таким образом, любой набор из класса $\langle \begin{smallmatrix} M_1 \times \dots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{smallmatrix} \rangle$ удовлетворяет дизъюнкту $C_{j_1} \wedge \dots \wedge C_{j_{k_j}}$, а следовательно, условию C . \square

Лемма 2. Пусть $\{N_i\}_{i=1}^t$ — семейство конечных непустых подмножеств некоторого линейно упорядоченного множества. Если $N = N_1 \cap \dots \cap N_t \neq \emptyset$ и $[\min N, \max N] \cap (N_i \setminus N) = \emptyset$ для всех i от 1 до t , то мощность множества

$$V = \{(v_1, \dots, v_t) \in N_1 \times \dots \times N_t \mid v_1 < \dots < v_t\}$$

равна

$$(14) \quad \binom{|N|}{t} + b_{t-1} \binom{|N|}{t-1} + \dots + b_1 \binom{|N|}{1} + b_0 \binom{|N|}{0},$$

где b_s — целые неотрицательные коэффициенты, зависящие от N_1, \dots, N_t . Более того, если $N \in \{N_i\}_{i=1}^t$, то $b_0 = 0$, а при $N_1 = \dots = N_t$ все b_s равны нулю.

Доказательство. Разобьем множество V на попарно непересекающиеся классы V_0, \dots, V_t по следующему правилу: $(v_1, \dots, v_t) \in V_s$ тогда и только тогда, когда среди v_1, \dots, v_t найдется ровно s компонент, значения которых принадлежат N . Ввиду условий:

$$v_1 < \dots < v_t; \quad [\min N, \max N] \cap (N_i \setminus N) = \emptyset, \quad i \in \overline{1, t},$$

справедливо утверждение: если $i < j < k$ и $v_i, v_k \in N$, то $v_j \in N$. Значит, для любого набора $(v_1, \dots, v_t) \in V_s$ существует k от 0 до $t-s$ такое, что $v_{k+1}, \dots, v_{k+s} \in N$. При этом $v_i < \min N$ для $i \in \overline{1, k}$, и $v_i > \max N$ для $i \in \overline{k+s+1, t}$. Таким образом, имеет место равенство

$$|V_s| = \sum_{k=0}^{t-s} c_k d_k e_k,$$

где d_k, c_k, e_k равны, соответственно, мощностям множеств

$$\{(v_{k+1}, \dots, v_{k+s}) \in V \mid v_{k+1}, \dots, v_{k+s} \in N\}, \\ \{(v_1, \dots, v_k) \in V \mid v_k < \min N\}, \{(v_{k+s+1}, \dots, v_t) \in V \mid \max N < v_{k+s+1}\}.$$

Нетрудно видеть, что d_k равно числу сочетаний из $|N|$ по s для любого k от 1 до $t - s$, поэтому

$$|V_s| = \binom{|N|}{s} \sum_{k=0}^{t-s} c_k e_k = \binom{|N|}{s} b_s.$$

В итоге, имеем

$$|V| = |V_t| + \dots + |V_0| = b_t \binom{|N|}{t} + b_{t-1} \binom{|N|}{t-1} + \dots + b_1 \binom{|N|}{1} + b_0 \binom{|N|}{0},$$

где, как легко проверить, $b_t = 1$.

Предположим, что $N = N_k$ для некоторого k . Тогда в любом наборе из V значение компоненты v_k принадлежит пересечению N , а значит, $b_0 = |V_0| = 0$. Рассуждая аналогично, если $N_1 = \dots = N_t$, то $b_{t-1} = \dots = b_0 = 0$. \square

Лемма 3. Пусть непустые подмножества M_1, \dots, M_r некоторого линейно упорядоченного множества конечны и $M = M_1 \cap \dots \cap M_r \neq \emptyset$. Если $[\min M, \max M] \cap (M_i \setminus M) = \emptyset$ для всех i от 1 до r , то для любого упорядоченного разбиения (I_1, \dots, I_t) множества $\{1, \dots, r\}$ имеет место равенство

$$(15) \quad \left| \langle \begin{smallmatrix} M_1 \times \dots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{smallmatrix} \rangle \right| = \binom{|M|}{t} + b_{t-1} \binom{|M|}{t-1} + \dots + b_1 \binom{|M|}{1} + b_0 \binom{|M|}{0},$$

где b_s — целые неотрицательные коэффициенты, зависящие от M_1, \dots, M_r и (I_1, \dots, I_t) . Более того, если $M \in \{M_i\}_{i=1}^r$, то $b_0 = 0$, а при $M_1 = \dots = M_r$ все b_s равны нулю.

Доказательство. Из определения класса $\langle \begin{smallmatrix} M_1 \times \dots \times M_r \\ (I_1, \dots, I_t) \end{smallmatrix} \rangle$ следует, что его мощность равна мощности множества

$$V = \{(v_1, \dots, v_t) \mid v_1 < \dots < v_t; v_i \in \bigcap_{j \in I_i} M_j, i = 1, \dots, t\},$$

где, как нетрудно заметить,

$$\bigcap_{i=1}^t \bigcap_{j \in I_i} M_j = M \neq \emptyset.$$

Из условий леммы и свойств операций пересечения и разности множеств следуют равенства

$$\emptyset = \bigcap_{j \in I_i} [\min M, \max M] \cap (M_j \setminus M) = [\min M, \max M] \cap \left(\left(\bigcap_{j \in I_i} M_j \right) \setminus M \right)$$

для любого i от 1 до t . Таким образом, множество V удовлетворяет условиям предыдущей леммы и мы получаем равенство (15).

Предположим, что $M = M_k$ для некоторого k от 1 до r . Тогда найдется такое i , что $k \in I_i$, а следовательно,

$$\bigcap_{j \in I_i} M_j = M = \bigcap_{i=1}^t \bigcap_{j \in I_i} M_j,$$

и мы попадаем в условия предыдущей леммы. Аналогично, если $M_1 = \dots = M_r$, то

$$\bigcap_{j \in I_1} M_j = \dots = \bigcap_{j \in I_t} M_j.$$

□

Теорема 2. Пусть M_1, \dots, M_r — непустые конечные подмножества некоторого линейно упорядоченного множества, C — произвольное L -условие ранга не выше r . Если выполнены условия:

$$M = M_1 \cap \dots \cap M_r \neq \emptyset; \quad [\min M, \max M] \cap (M_i \setminus M) = \emptyset, \quad i \in \overline{1, r};$$

то количество элементов из $M_1 \times \dots \times M_r$, удовлетворяющих условию C , выражается в виде

$$\sum_{t=1}^r a_t \binom{|M|}{t} + \sum_{t=0}^r b_t \binom{|M|}{t},$$

где a_s, b_s — целые неотрицательные коэффициенты, b_s зависят от M_1, \dots, M_r и C , a_s зависят только от C . Более того, если $M \in \{M_i\}_{i=1}^r$, то $b_0 = 0$, а при $M_1 = \dots = M_r$ все b_s равны нулю.

Доказательство. Обозначим через $C_{M_1 \times \dots \times M_r}$ множество всех элементов из $M_1 \times \dots \times M_r$, удовлетворяющих условию C . Согласно теореме 1 и лемме 1 $C_{M_1 \times \dots \times M_r}$ является объединением классов $\langle \binom{M_1 \times \dots \times M_r}{(I_1, \dots, I_t)} \rangle$, удовлетворяющих C . Обозначив за P_t множество всех таких классов, из теоремы 1 и предыдущей леммы получаем равенства

$$\begin{aligned} |C_{M_1 \times \dots \times M_r}| &= \sum_{t=1}^r \sum_{(I_1, \dots, I_t) \in P_t} \left| \langle \binom{M_1 \times \dots \times M_r}{(I_1, \dots, I_t)} \rangle \right| = \\ &= \sum_{t=1}^r \sum_{(I_1, \dots, I_t) \in P_t} \left(\binom{|M|}{t} + \sum_{j=0}^{t-1} B_j \left(\langle \binom{M_1 \times \dots \times M_r}{(I_1, \dots, I_t)} \rangle \right) \binom{|M|}{j} \right). \end{aligned}$$

После упрощения и приведения подобных будем иметь

$$\begin{aligned} |C_{M_1 \times \dots \times M_r}| &= \sum_{t=1}^r |P_t| \binom{|M|}{t} + \sum_{t=1}^r \sum_{j=0}^{t-1} \binom{|M|}{j} \sum_{(I_1, \dots, I_t) \in P_t} B_j \left(\langle \binom{M_1 \times \dots \times M_r}{(I_1, \dots, I_t)} \rangle \right) = \\ &= \sum_{t=1}^r a_t \binom{|M|}{t} + \sum_{t=0}^r b_t \binom{|M|}{t}. \end{aligned}$$

Согласно предыдущей лемме, если $M \in \{M_i\}_{i=1}^r$, то все $B_0 \left(\langle \binom{M_1 \times \dots \times M_r}{(I_1, \dots, I_t)} \rangle \right)$ равны нулю, а следовательно, $b_0 = 0$. Если же $M_1 = \dots = M_r$, то все $B_j \left(\langle \binom{M_1 \times \dots \times M_r}{(I_1, \dots, I_t)} \rangle \right)$, $j \in \overline{0, t-1}$, равны нулю, а значит, $b_t = 0$ для всех t . □

4. L -УСЛОВИЯ И ФУНКЦИЯ БИНАРНОГО ВЕСА ЧИСЛА

Перед началом нам необходимо отметить следующее. До этого момента в рассуждениях мы использовали классический биномиальный коэффициент, определенный для целых $n \geq 0$, k следующим образом:

$$\binom{n}{k} = \begin{cases} \frac{n!}{k!(n-k)!}, & \text{если } n \geq k \geq 0; \\ 0, & \text{если } n < k \text{ или } k < 0. \end{cases}$$

В комбинаторных задачах бывает полезным расширить область определения биномиального коэффициента на все целые n и k , чтобы, например, не заботиться об ограничениях на параметры или индексы в комбинаторных выражениях (см. [6]). Хотя задавать расширение можно по-разному, целесообразнее это делать с сохранением некоторых свойств классического биномиального коэффициента, например, рекуррентного соотношения

$$(16) \quad \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k} = \binom{n}{k}.$$

В условиях этого соотношения расширение по-прежнему определяется неоднозначно, необходимо и достаточно определить $\binom{n}{k}$ для каждого отрицательного n при любом фиксированном k (k может быть разным для разных n). В работе [6] автор задавал такое расширение, распространяя свойство $\binom{n}{n} = 1$ на все целые n . Далее в настоящей работе мы, распространяя свойство $\binom{n}{k} = 0$, $k < 0$, используем следующее определение расширенного биномиального коэффициента:

$$(17) \quad \binom{n}{k} = \begin{cases} \frac{1}{k!} \prod_{i=0}^{k-1} (n-i), & \text{если } k \geq 0; \\ 0, & \text{если } k < 0. \end{cases} \quad n, k \in \mathbb{Z}.$$

Читателю не составит труда проверить выполнение соотношения (16) для (17).

Также мы введем мультиномиальный коэффициент, определив его для целых n, k_1, \dots, k_s следующим образом:

$$\binom{n}{k_1, \dots, k_s} = \binom{n}{k_1} \binom{n-k_1}{k_2} \dots \binom{n-k_1-\dots-k_{s-1}}{k_s}.$$

В следующей лемме мы отметим ряд важных для нас свойств биномиального коэффициента, некоторые из которых будут использоваться часто и без дополнительных упоминаний.

Лемма 4. *Если среди целых чисел k_1, \dots, k_s найдется хотя бы одно отрицательное, то для любого целого n*

$$\binom{n}{k_1, \dots, k_s} = 0.$$

Если все целые числа k_1, \dots, k_s неотрицательны, $n = k_1 + \dots + k_s$, то имеет место равенство

$$\binom{n}{k_1, \dots, k_s} = \frac{n!}{k_1! \dots k_s!},$$

в правой части которого записано количество неупорядоченных разбиений множества мощности n на s подмножеств мощностей k_1, \dots, k_s . Для любых целых n, k_1, \dots, k_s и любого $i \in \overline{1, s-1}$ имеет место тождество

$$(18) \quad \binom{n}{k_1, \dots, k_i, k_{i+1}, \dots, k_s} = \binom{n}{k_1, \dots, k_{i+1}, k_i, \dots, k_s}.$$

Для любых целых $n \geq 0$, k справедливо равенство

$$(19) \quad \binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}.$$

Для любых целых n, k справедливо тождество

$$(20) \quad (n-k) \binom{n}{k} = (k+1) \binom{n}{k+1}.$$

Доказательство. Первое утверждение очевидно. Из условий второго имеем

$$\binom{n}{k_1, \dots, k_s} = \frac{1}{k_1!} \prod_{i=0}^{k_1-1} (n-i) \cdots \frac{1}{k_s!} \prod_{i=0}^{k_s-1} (n-k_1-\dots-k_{s-1}-i) = \frac{n!}{k_1! \cdots k_s!}.$$

Далее, докажем (18) при $s=2$. Тождество выполнено, если $k_1 < 0$ или $k_2 < 0$. Далее полагая $k_1 \geq 0, k_2 \geq 0$, имеем

$$\begin{aligned} \binom{n}{k_1, k_2} = \binom{n}{k_2, k_1} &\Leftrightarrow \binom{n}{k_1} \binom{n-k_1}{k_2} = \binom{n}{k_2} \binom{n-k_2}{k_1} \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \prod_{i=0}^{k_1-1} (n-i) \prod_{i=0}^{k_2-1} (n-k_1-i) = \prod_{i=0}^{k_2-1} (n-i) \prod_{i=0}^{k_1-1} (n-k_2-i) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \prod_{i=0}^{k_1-1} (n-i) \prod_{i=k_1}^{k_1+k_2-1} (n-i) = \prod_{i=0}^{k_2-1} (n-i) \prod_{i=k_2}^{k_1+k_2-1} (n-i). \end{aligned}$$

Индукция по s и тождества

$$\binom{n}{k_1, \dots, k_{s+1}} = \binom{m}{k_1, \dots, k_s} \binom{m-k_1-\dots-k_s}{k_{s+1}} = \binom{m}{k_1} \binom{m-k_1}{k_2, \dots, k_{s+1}}$$

завершают доказательство третьего утверждения. Если $n < k$ или $k < 0$, то обе части равенства (19) равны нулю. Пусть $n \geq k \geq 0$, тогда из третьего утверждения получаем

$$\binom{n}{k, n-k} = \binom{n}{n-k, k} \Leftrightarrow \binom{n}{k} \binom{n-k}{n-k} = \binom{n}{n-k} \binom{k}{k} \Leftrightarrow \binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}.$$

Докажем последнее утверждение. При $k \geq 0$ имеем

$$(n-k) \binom{n}{k} = (n-k) \frac{1}{k!} \prod_{i=0}^{k-1} (n-i) = \frac{k+1}{(k+1)!} \prod_{i=0}^k (n-i) = (k+1) \binom{n}{k+1}.$$

Если $m < 0$, то обе части (20) равны нулю. \square

Теорема 3. Пусть C — произвольное L -условие ранга не выше r , $r \in \mathbb{N}$. Тогда для любых целых неотрицательных чисел m, u_1, \dots, u_r мощность множества

$$(21) \quad \{(\mu_1, \dots, \mu_r) \in \{0, \dots, 2^m - 1\}^r \mid C(\mu_1, \dots, \mu_r) = 1; \omega(\mu_i) = u_i, i \in \overline{1, r}\}$$

выражается в виде

$$(22) \quad \sum_{t=0}^{u_1+\dots+u_r} a_t \binom{m}{t},$$

где a_s — целые неотрицательные коэффициенты, зависящие только от C и u_1, \dots, u_r . Более того, $a_0 \neq 0$, только когда набор $(0, \dots, 0)$ принадлежит множеству (21).

Доказательство. Вначале рассмотрим случай, когда все параметры u_1, \dots, u_r положительны. Введя для удобства записи константу $u_0 = 0$, каждому набору (μ_1, \dots, μ_r) поставим в соответствие набор

$$(\lambda_1, \dots, \lambda_{u_1}, \lambda_{u_1+1}, \dots, \lambda_{u_1+u_2}, \dots, \lambda_{u_1+\dots+u_r}),$$

где $\lambda_{u_{k-1}+j}$ — номер разряда j -ой единицы в двоичной записи μ_k (единицы считаем слева направо, номера разрядов, как обычно, справа налево, начиная с нулевого). Т.к. любое натуральное число однозначно определяется номерами разрядов единиц в его двоичной записи, следующие множества равномоцны:

$$(23) \quad \{(\mu_1, \dots, \mu_r) \in \{0, \dots, 2^m - 1\}^r \mid \omega(\mu_i) = u_i, i \in \overline{1, r}\},$$

$$(24) \quad \{(\lambda_1, \dots, \lambda_{u_1+\dots+u_r}) \in \{0, \dots, m-1\}^{u_1+\dots+u_r} \mid \lambda_{u_{i-1}+1} > \dots > \lambda_{u_{i-1}+u_i}, i \in \overline{1, r}\}.$$

Далее, введем функцию γ_A , сопоставляющую высказыванию A его истинностное значение. Построим формулу \tilde{C} путем замены в L -условии C всех предикатов типа $[\lambda_i = \lambda_j]$, $[\lambda_i < \lambda_j]$, соответственно, на следующие выражения:

$$\begin{aligned} \gamma_{u_i=u_j} \wedge E, \quad \text{где } E &= \bigwedge_{k=1}^{\min\{u_i, u_j\}} [\lambda_{u_{i-1}+k} = \lambda_{u_{j-1}+k}]; \\ (\gamma_{u_i < u_j} \wedge E) \vee \bigvee_{k=1}^{\min\{u_i, u_j\}} [\lambda_{u_{i-1}+k} < \lambda_{u_{j-1}+k}] \wedge \bigwedge_{h=1}^{k-1} [\lambda_{u_{i-1}+h} = \lambda_{u_{j-1}+h}]. \end{aligned}$$

Теперь введем обозначение

$$M = \tilde{C} \wedge \bigwedge_{k=1}^r \bigwedge_{h=1}^{u_k-1} [\lambda_{u_{k-1}+h+1} < \lambda_{u_{k-1}+h}].$$

Полученная формула является L -условием ранга не выше $u_1 + \dots + u_r$ при любых фиксированных параматретах u_1, \dots, u_r . Более того, всякий элемент из множества (24) удовлетворяет M тогда и только тогда, когда соответствующий ему элемент из множества (23) удовлетворяет C . Таким образом, по теореме 2 мощность множества (21) выражается в виде

$$\sum_{t=1}^{u_1+\dots+u_r} a_t \binom{m}{t},$$

где целые неотрицательные коэффициенты a_t зависят только от M . Как следствие, a_t зависят от C и параметров u_1, \dots, u_r .

Перейдем к оставшимся случаям. Если все параметры u_1, \dots, u_r равны нулю, то множество (21) содержит не более одного элемента, а именно элемент $(0, \dots, 0)$. Поэтому, если $C(0, \dots, 0) = 1$, то в сумме (22) имеем $a_0 = 1$, если же $C(0, \dots, 0) = 0$, то $a_0 = 0$.

Далее, предположим, что среди чисел u_1, \dots, u_r найдутся как положительные, так и нулевые. Считая для определенности $u_k = 0$, имеем $\mu_k = 0$. Как следствие, мощность множества (21) равна количеству наборов

$$(\mu_1, \dots, \mu_{k-1}, \mu_{k+1}, \dots, \mu_r) \in \{0, \dots, 2^m - 1\}^{r-1},$$

удовлетворяющих условиям:

$$\tilde{C}(\mu_1, \dots, \mu_{k-1}, \mu_{k+1}, \dots, \mu_r) = 1; \quad \omega(\mu_i) = u_i, i \in \{1, \dots, k-1, k+1, \dots, r\},$$

где L -условие \tilde{C} получено из C заменой каждого предиката, содержащего в своей записи μ_k , на соответствующие логические константы, а именно

$$[\lambda_j < \lambda_k] = 0; \quad [\lambda_k < \lambda_j] = \gamma_{u_j > 0}; \quad [\lambda_k = \mu_j] = [\lambda_j = \lambda_k] = \gamma_{u_j = 0}, \quad j \in \overline{1, r}.$$

Таким образом, данный случай можно последовательно свести к ситуации, рассмотренной ранее, когда все параметры u_1, \dots, u_r положительны. \square

Теорема 4. Для любых натуральных m, u, v мощности множеств

$$(25) \quad \{(\mu_1, \mu_2) \in \{0, \dots, 2^m - 1\}^2 \mid \omega(\mu_1) = u; \omega(\mu_2) = v\},$$

$$(26) \quad \{(\mu_1, \mu_2) \in \{0, \dots, 2^m - 1\}^2 \mid \omega(\mu_1) = u; \omega(\mu_2) = v; \mu_1 < \mu_2\}$$

равны, соответственно,

$$\sum_{i=1}^{u+v} \binom{m}{i} \binom{i}{i-u, i-v, u+v-i},$$

$$\sum_{i=1}^{u+v} \binom{m}{i} \sum_{k=1}^v \binom{i-k}{i-u-1, i-v, u+v-i-k-1}.$$

Доказательство. Обозначим множества (25) и (26) через A и B , соответственно. Из теорем 3 и 2 следует, что

$$|A| = \sum_{i=1}^{u+v} a_i \binom{m}{i}, \quad |B| = \sum_{i=1}^{u+v} b_i \binom{m}{i},$$

где коэффициенты a_s, b_s равны количеству классов $\langle \{0, m-1\}_{(I_1, \dots, I_s)}^{u+v} \rangle$ множества

$$\{(\lambda_1, \dots, \lambda_u, \lambda_{u+1}, \dots, \lambda_{u+v}) \in \{0, m-1\}^{u+v}\},$$

удовлетворяющих, соответственно, L -условиям

$$C_1 = \bigwedge_{h=1}^{u-1} [\lambda_{h+1} < \lambda_h] \wedge \bigwedge_{h=1}^{v-1} [\lambda_{u+h+1} < \lambda_{u+h}],$$

$$C_2 = C_1 \wedge \left(\gamma_{u < v} \wedge \bigwedge_{k=1}^{\min\{u, v\}} [\lambda_k = \lambda_{u+k}] \vee \bigvee_{k=1}^{\min\{u, v\}} [\lambda_k < \lambda_{u+k}] \wedge \bigwedge_{h=1}^{k-1} [\lambda_h = \lambda_{u+h}] \right).$$

Начнем с вычисления $a_s, s \in \overline{1, u+v}$. Нужно пересчитать все разбиения (I_1, \dots, I_s) множества индексов $\{1, \dots, u+v\}$, удовлетворяющие условиям:

$$\lambda_1 > \dots > \lambda_u, \lambda_{u+1} > \dots > \lambda_{u+v}.$$

Отождествим множества I_1, \dots, I_s с урнами, а индексы $1, \dots, u$ и $u+1, \dots, u+v$, соответственно, с красными и синими шарами. В каждой урне может находиться либо один красный шар, либо один синий, либо один красный и один синий. Пусть в этих случаях урны окрашиваются, соответственно, в красный, синий и фиолетовый цвета. Получаем, что каждому разбиению (I_1, \dots, I_s) соответствует своя цветовая гамма урн I_1, \dots, I_s , и наоборот. Предположим, что красные шары уже некоторым образом расположены в урнах, тогда остается ровно $s-u$ пустых урн, в которые будут помещены только синие шары. Таким образом, мы всегда имеем $s-u$ синих урн, $s-v$ красных, и $u+v-s$ фиолетовых. Значит,

коэффициент a_s равен количеству разбиений множества из s элементов на три подмножества с мощностями $s - u$, $s - v$, и $u + v - s$, т.е.

$$a_s = \binom{s}{s-u, s-v, u+v-s}.$$

Переходим к вычлению b_s , $s \in \overline{1, u+v}$, продолжая использовать комбинаторную интерпретацию. После раскрытия скобок L -условие C_2 будет записано в ДНФ так, что никакие два дизъюнкта не могут принимать одновременно истинные значения. Значит, остается для каждого дизъюнкта в отдельности пересчитать количество соответствующих разбиений (I_1, \dots, I_s) . При любом k от 1 до $\min\{u, v\}$ для дизъюнкта

$$C_1 \wedge [\lambda_k < \lambda_{u+k}] \wedge \bigwedge_{h=1}^{k-1} [\lambda_h = \lambda_{u+h}]$$

имеем: урны I_1, \dots, I_{k-1} окрашены в фиолетовый цвет, урна I_k — в синий, остальные урны допускают любую окраску. Значит, в этом случае количество разбиений (I_1, \dots, I_s) равно $\binom{s-k}{s-u, s-v-1, u+v-s-k+1}$. Далее, для дизъюнкта

$$C_1 \wedge [u < v] \wedge \bigwedge_{k=1}^{\min\{u, v\}} [\lambda_k = \lambda_{u+k}]$$

существует не более одной цветовой гаммы урн I_1, \dots, I_s , а именно I_1, \dots, I_u окрашены в фиолетовый цвет, I_{u+1}, \dots, I_s окрашены в синий. Это возможно только при $s = v$. Значит, количество разбиений (I_1, \dots, I_s) выражается в виде $\delta_{[u < v] \wedge [s=v]}$, где δ_A — функция, переводящая высказывание A в целое число 1, если оно истинно, в 0, если ложно. Таким образом, имеем

$$b_s = \delta_{[u < v] \wedge [s=v]} + \sum_{k=1}^{\min\{u, v\}} \binom{s-k}{s-u-1, s-v, u+v-s-k+1}.$$

Поскольку

$$\delta_{[u < v] \wedge [s=v]} = \sum_{k=\min\{u, v\}+1}^v \binom{s-k}{s-u-1, s-v, u+v-s-k+1},$$

b_s принимает искомый вид. □

Теорема 5. Для любых целых m, u_1, \dots, u_q справедливо тождество

$$(27) \quad \binom{m}{u_1} \cdots \binom{m}{u_q} = \sum_{i_{q-1}=u_q}^{u_1+\dots+u_q} \binom{m}{i_{q-1}}^{u_1+\dots+u_{q-1}} \sum_{i_{q-2}=u_{q-1}} \cdots \sum_{i_0=u_1} h(i_0, \dots, i_{q-1}),$$

где $h(i_0, \dots, i_{q-1})$ не зависят от m и представляются в виде

$$h(i_0, \dots, i_{q-1}) = \prod_{j=1}^{q-1} \binom{i_j}{i_j - u_{j+1}, i_j - i_{j-1}, u_{j+1} + i_{j-1} - i_j}.$$

Доказательство. Вначале докажем для любых целых m, u, v следующее тождество:

$$(28) \quad \binom{m}{u} \binom{m}{v} = \sum_{i=u}^{u+v} \binom{m}{i} \binom{i}{i-u, i-v, u+v-i}.$$

Если $u < 0$ или $v < 0$, то обе части (28) равны нулю. Положим далее, что $u \geq 0$, $v \geq 0$, и докажем (28) индукцией по v . При $v = 0$ равенство (28) примет вид

$$(29) \quad \binom{m}{u} = \binom{m}{u} \binom{u}{0, u, 0}.$$

Используя предположение индукции, определение биномиального коэффициента (17), и равенство (19), получаем

$$\begin{aligned} \binom{m}{u} \binom{m}{v+1} &= \frac{m-v}{v+1} \binom{m}{u} \binom{m}{v} = \\ &= \frac{m-v}{v+1} \sum_{i=u}^{u+v} \binom{m}{i} \binom{i}{i-u} \binom{u}{i-v} \binom{u+v-i}{u+v-i} = \\ &= \frac{1}{v+1} \sum_{i=u}^{u+v} (m-i+(i-v)) \binom{m}{i} \binom{i}{u} \binom{u}{i-v}. \end{aligned}$$

Теперь дважды применим (20):

$$\begin{aligned} \binom{m}{u} \binom{m}{v+1} &= \frac{1}{v+1} \sum_{i=u}^{u+v} (i+1) \binom{m}{i+1} \binom{i}{u} \binom{u}{i-v} + \\ &+ \frac{1}{v+1} \sum_{i=u}^{u+v} (u-(i-v-1)) \binom{m}{i} \binom{i}{u} \binom{u}{i-v-1}. \end{aligned}$$

В первой сумме проведем замену индекса суммирования, затем обе суммы распространим от u до $u+v+1$:

$$\begin{aligned} \binom{m}{u} \binom{m}{v+1} &= \frac{1}{v+1} \sum_{i=u}^{u+v+1} i \binom{m}{i} \binom{i-1}{u} \binom{u}{i-v-1} + \\ &+ \frac{1}{v+1} \sum_{i=u}^{u+v+1} (u+v-i+1) \binom{m}{i} \binom{i}{u} \binom{u}{i-v-1}. \end{aligned}$$

Покажем, что

$$i \binom{i-1}{u} + (u+v-i+1) \binom{i}{u} = (v+1) \binom{i}{u}.$$

Применяя (16), затем снова (20), будем иметь:

$$i \binom{i-1}{u} + (u-i) \binom{i}{u} = i \binom{i-1}{u} + (u-i) \binom{i-1}{u} - (i-u) \binom{i-1}{u-1} = 0.$$

Таким образом,

$$\binom{m}{u} \binom{m}{v+1} = \sum_{i=u}^{u+v+1} \binom{m}{i} \binom{i}{u} \binom{u}{i-v-1} = \sum_{i=u}^{u+v+1} \binom{m}{i} \binom{i}{i-u} \binom{u}{i-(v+1)}.$$

Перейдем к доказательству тождества (27) индукцией по q . При $q = 1$ тождество очевидно. Далее, используя предположение индукции и тождество

(28), для любого целого u_{q+1} получаем

$$\begin{aligned} \binom{m}{u_1} \cdots \binom{m}{u_{q+1}} &= \sum_{i_{q-1}=u_q}^{u_1+\cdots+u_q} \binom{m}{u_{q+1}} \binom{m}{i_{q-1}} \sum_{i_{q-2}=u_{q-1}}^{u_1+\cdots+u_{q-1}} \cdots \sum_{i_0=u_1}^{u_1} h(i_0, \dots, i_{q-1}) = \\ &= \sum_{i_{q-1}=u_q}^{u_1+\cdots+u_q} \sum_{i_q=u_{q+1}}^{i_{q-1}+u_{q+1}} \binom{m}{i_q} \sum_{i_{q-2}=u_{q-1}}^{u_1+\cdots+u_{q-1}} \cdots \sum_{i_0=u_1}^{u_1} h(i_0, \dots, i_q). \end{aligned}$$

Остается показать, что верхний индекс суммирования по i_q можно заменить на $u_1 + \cdots + u_{q+1}$. Если $u_k < 0$ для некоторого $k \in \overline{1, q}$, то $h(i_0, \dots, i_q) = 0$ при любых целых i_1, \dots, i_q . Пусть все u_1, \dots, u_q положительны, тогда мы распространяем сумму по i_q до $u_1 + \cdots + u_{q+1}$, добавляя нулевые слагаемые. \square

Если все целые m, u_1, \dots, u_q положительны, то левая часть тождества (27), очевидно, равна мощности множества

$$\{(\mu_1, \dots, \mu_r) \in \{0, \dots, 2^m - 1\}^r \mid \omega(\mu_i) = u_i, i \in \overline{1, r}\}.$$

Обобщая рассуждения из теоремы 4, коэффициент при $\binom{m}{i_{q-1}}$ в правой части (27) можно проинтерпретировать как количество разбиений $(I_1, \dots, I_{i_{q-1}})$ множества индексов $\{1, \dots, u_1 + \cdots + u_q\}$, удовлетворяющих условиям

$$\lambda_{u_{k-1}+1} < \cdots < \lambda_{u_{k-1}+u_k}, \quad u_0 = 0, k \in \overline{1, q}.$$

REFERENCES

- [1] P. Hall, *A contribution to the theory of groups of prime-power order*, Proc. London Math. Soc., **36** (1934), 29–95.
- [2] M. Hall, Jr., *The theory of groups*, Macmillan, New York, 1959.
- [3] E. Krause, *On the collection process*, Proc. Amer. Math. Soc., **15** (1964), 497–504.
- [4] A.I. Skopin, *Jacobi identity and P. Hall's collection formula in two types of transmetabelian groups*, Zap. Nauchn. Sem. LOMI, **175** (1989), 106–112.
- [5] V.M. Leontiev, *P.Hall's collection formulas with some restrictions on commutator subgroup*, August Möbius Contest, (2016), URL:www.moebiuscontest.ru/files/2016/leontiev.pdf
- [6] V.M. Leontiev, *On Divisibility of Some Sums of Binomial Coefficients Arising From Collection Formulas*, Journal of Siberian Federal University. Mathematics & Physics, **11:5** (2018), 603–614.

VLADIMIR MARKOVICH LEONTIEV

INSTITUTE OF MATHEMATICS AND COMPUTER SCIENCE, SIBERIAN FEDERAL UNIVERSITY

PR. SVOBODNY, 79,

660041, KRASNOYARSK, RUSSIA

Email address: v.m.leontiev@list.ru