

Определение числа однозначных отображений, содержащих заданную эквивалентность

А. Е. Ю р ц у н ь

При подсчете числа конечных графов, удовлетворяющих заданным условиям, определении мощности множества слов над некоторым алфавитом, нахождении числа различных двусторонних потоков данной величины и при решении других задач на подсчет часто приходится иметь дело с нахождением числа однозначных отображений.

В данной работе устанавливаются формулы, выражающие число однозначных отображений некоторого множества Z в (на) некоторое другое множество Y . Рассмотрен вопрос существования однозначных отображений σ множества Z на множество Y , степени $\delta\sigma = \nu$, таких что $\sigma^{-1}\sigma \supseteq e$, где e — некоторая эквивалентность на множестве Z , и приводится формула, выражающая число таких однозначных отображений.

Пусть Z и Y — некоторые конечные множества и $|Z| = l$, $|Y| = n$.

Как видно из работы [3], число различных однозначных отображений Z в Y есть мощность множества $S_l(Y)$ слов длины l над алфавитом Y .

Таким образом, имеем

$$|S_l(Y)| = nl. \quad (1)$$

Число различных отображений Z на Y есть мощность множества $M_l(Y)$ слов длины l таких, что в состав каждого слова входят все элементы Y . Установлено [3], что

$$|M_l(Y)| = nl \sum_{\substack{d(q)=n \\ \omega(q)=l}} \tau(q), \quad (2)$$

где $q = \{\lambda_i^{a_i}\}$ ($i = 1, 2, \dots, s$) разбиение веса l и размерности n [1], а

$$\tau(q) = l! / \prod_{i=1}^s (\lambda_i!)^{a_i} a_i!$$

В работе [3] установлены формулы, выражающие числа различных однозначных отображений σ (множества Z в множество Y) степени ν , типа q и таких, что $\sigma^{-1}\sigma = e$. Это мощности следующих множеств слов:

$$|M_\nu(Y)| = c(\delta\nu) = \frac{l!}{\prod_{i=1}^s (\lambda_i!)^{a_i}}, \quad (3)$$

$$|M_q(Y)| = \frac{l!}{(l-d(q))!} \tau(q), \quad (4)$$

$$|M_e(Y)| = \frac{l!}{(l-d(r[e]))!}, \quad (5)$$

где $d(r[e])$ — размерность разбиения $q' = r[e] = \{\lambda_j^{a_j}\}$ ($j = 1, 2, \dots, k$), связанного с данной эквивалентностью e (см. [1]).

Рассмотрим вопрос определения числа однозначных отображений σ множества Z на Y , степени $\delta\sigma = \nu$, таких, чтобы $\sigma^{-1}\sigma \supset e$, где e — некоторая эквивалентность на Z . Легко видеть, что число таких однозначных отображений зависит лишь от пары разбиений $q = r[\sigma^{-1}\sigma]$ и $q' = r[e]$, связанных с эквивалентностями $\sigma^{-1}\sigma$ и e на множестве Z .

Ясно, что $\omega(q) = \omega(q') = |Z| = l$.

Таким образом, число вышеупомянутых различных однозначных отображений есть значение функции $F(q; q')$ от пары разбиений одинакового веса, и существование таких однозначных отображений сводится к вопросу существования значения $F(q; q') > 0$.

Разбиения q и q' веса l представим двумя совокупностями натуральных чисел $A = \{a_i\}$ ($i = 1, 2, \dots, m$) и $B = \{b_j\}$ ($j = 1, 2, \dots, k$), где $a_1 \geq a_2 \geq \dots \geq a_m$, $b_1 \geq b_2 \geq \dots \geq b_k$, $d(q) = m$, $d(q') = k$ и $\sum_i a_i = \sum_j b_j = l$.

Непосредственно видно, что при $m > k$ $F(q; q') = 0$, а при $q = q'$ $F(q; q') = \prod_{i=1}^s (\alpha_i!)$.

Справедлива следующая теорема.

Теорема 1. Для каждой пары разбиений $(q; q')$ веса l такой, что $m < k$, значение функции $F(q; q') > 0$ тогда и только тогда, когда существует двусторонний поток величины l в сети с узлами $V = \{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ и $T = \{y_1, y_2, \dots, y_k\}$ [2]. При этом пропускная способность $d \times (x_i, y_j)$ дуги (x_i, y_j) равна или b_j , или нулю.

Легко видеть, что задача о допустимости двустороннего потока величины l в сети с узлами V и T эквивалентная задаче о существовании $(0, 1)$ — матрицы $C = \{c_{ij}\}$ размера $m \times k$, удовлетворяющей условиям

$$\sum_{i=1}^m c_{ij} = 1, \quad \sum_{j=1}^k c_{ij} b_j = a_i.$$

До настоящего времени не найдена явная формула, выражающая необходимое и достаточное условие существования значения функции $F(q; q') > 0$.

Рассмотрим некоторые отдельные случаи при $m < k$:

а) если $a_i = a_{i+1} = a$ и $b_j = b_{j+1} = b$, то $F(q; q') > 0$, когда a делится на b и $F(q; q') = 0$ в противоположном случае. Пусть $a/b = c$. Тогда $F(q; q') = kl/(cl)^m$;

б) если $a_i \neq a_{i+1}$, а $b_j = b_{j+1} = b$, то $F(q; q') > 0$, когда каждое a_i делится на b , и $F(q; q') = 0$ в противном случае. Пусть $a_i/b = c_i$ ($i = 1, 2, \dots, m$), тогда

$$F(q; q') = \frac{kl}{\prod_{i=1}^m (c_i!)} = \frac{kl}{\prod_{i=1}^s (c_i!)^\alpha}; \quad (6)$$

в) если $a_i = a_{i+1} = a$ и $b_j \neq b_{j+1}$, то установить существование значения функции $F(q; q') > 0$ можно следующим образом. Находим $a - b_i = a_i$ ($i = 1, 2, \dots, m$), получим $a_1 \geq a_2 \geq \dots \geq a_p$ и $b'_1 \geq b'_2 \geq \dots \geq b'_{q_1}$, где

$b'_1 = b_{m+1}, b'_2 = b_{m+2}, \dots, b'_{q_1} = b_k$. Если $p_1 \leq q_1$, то находим $a_i - b'_i = a'_i$ ($i = 1, 2, \dots, p_1$) и $a'_1 \geq a'_2 \geq \dots \geq a'_{p_1}$; $b'_1 \geq b'_2 \geq \dots \geq b'_{q_1}$ и т. д.

Теорема 2. В случае в) $F(q; q') > 0$ тогда и только тогда, когда $p_i \leq q_i$ ($i = 1, 2, \dots$).

При достаточно больших l определение существования значения функции $F(q; q') > 0$ в случае в) можно осуществить с помощью ЭВМ.

Пусть теперь для некоторой пары разбиений $(q; q')$ веса l $F(q; q') > 0$ и элементы множества Z окрашены по формуле разбиения $q = \{\lambda_i^{a_i}\}$ ($i = 1, 2, \dots, s$), т. е. окрашены $d(q) = m$ цветами так, что λ_i элементов окрашены одним из α_i различных цветов.

Определение. « l -выборкой типа q' » назовем всякую эквивалентность e_l на множестве Z с множеством классов $\{v_j\}$ ($j = 1, 2, \dots, k$), где каждый класс v_j имеет мощность $|v_j| = \alpha'_j \lambda'_j$, состоит из элементов Z , окрашенных не больше чем α'_j цветами, и число элементов одного цвета кратно числу λ'_j .

Обозначим через $q_j^* = \{\lambda_i^{a_i}\}$ тип j -го класса эквивалентности e_l относительно окраски его элементов. Так как каждое λ_i , согласно определению, кратно числу λ'_j , то легко получить разбиение $\bar{q}_j^* = \{(\lambda_i/\lambda'_j)^{a_i}\}$ для каждого класса эквивалентности.

Справедлива следующая теорема.

Теорема 3.

$$F(q; q') = \sum_{e_l} \prod_{j=1}^k c(\bar{q}_j^*), \quad (7)$$

где суммирование ведется по всем различным l -выборкам типа q' .

ЛИТЕРАТУРА

1. К. Берж, Теория графов и ее применения, ИЛ, М., 1962.
2. А. Ф о р д, Д. Ф а л к е р с о н, Потоки в сетях, «Мир», М., 1966.
3. А. Е. Ю р ц у н ь, О принципах подсчета числа графов, УМЖ, т. 18, № 5, 1966.

Поступила 14.III 1968 г.

Отделение комплексных проблем науковедения
Совета по изучению производственных сил УССР АН УССР