

Ю. М. ВОЛОШИН

**ВЗВЕШЕННЫЕ ПРЕДМЕТНЫЕ ОБЛАСТИ И ЗАДАЧИ
ПЕРЕЧИСЛЕНИЯ ТЕРМОВ В ЭТИХ ОБЛАСТЯХ**

(Представлено академиком А. А. Дородницыным 29 IV 1974)

1. Под взвешенной предметной областью (в.п.о.) **D** спецификации

$$(h_{01} \cdot c_{01}^0 \dots h_{0s_0} \cdot c_{0s_0}^0 h_{11} \cdot c_{11}^{m_1} \dots h_{1s_1} \cdot c_{1s_1}^{m_1} \dots h_{n1} \cdot c_{n1}^{m_n} \dots h_{ns_n} \cdot c_{ns_n}^{m_n}) \quad (1)$$

понимается совокупность термов, которые строятся из $c_{0j} \neq 0$ переменных целого веса $h_{0j} \geq 0$, $j=1, 2, \dots, s_0$, и $c_{ij} \neq 0$ функциональных m_i -местных знаков целого веса $h_{ij} \geq 0$, $i=1, 2, \dots, n$; $j=1, 2, \dots, s_i$, с помощью композиций. Терм и его вес индуктивно определяются следующими правилами: 1) переменная a веса w есть терм a веса w ; 2) если a_1, a_2, \dots, a_i — переменные весов w_1, w_2, \dots, w_i соответственно и $f^{(i)}$ — i -местный функциональный знак веса w , то $f^{(i)}(a_1, a_2, \dots, a_i)$ — терм веса $w + w_1 + \dots + w_i$; 3) никаких других термов не существует.

В работе находятся выражения для количества термов в в.п.о. с данным весом, обобщающие результаты работы (1). Решаются также задачи перечисления термов в в.п.о. по некоторым характеристикам, связанным с понятием веса, и, наконец, рассматриваются некоторые вопросы кодировки термов одной предметной области термами другой предметной области.

2. Обозначим через $w_k(\mathbf{D})$ количество термов веса $k \geq 0$ в в.п.о. спецификации (1) и через $W(\mathbf{D}; t)$ — соответствующую производящую функцию

$$W(\mathbf{D}; t) = \sum_{k=0}^{\infty} w_k(\mathbf{D}) t^k.$$

Производящая функция $W(\mathbf{D}; t)$ удовлетворяет уравнению

$$W(\mathbf{D}; t) = \sum_{j=1}^{s_0} c_{0j} t^{h_{0j}} + \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^{s_i} c_{ij} t^{h_{ij}} \right) (W(\mathbf{D}; t))^{m_i}. \quad (2)$$

Это уравнение алгебраическое степени $m = \max_{1 \leq i \leq n} \{m_i\}$, его решение может

быть найдено по формуле Лагранжа (2) и имеет вид

$$W(\mathbf{D}; t) = \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{k_1 + \dots + k_n = k} (m_1 k_1 + \dots + m_n k_n)! \times \\ \times \prod_{i=0}^n \sum_{k_{i1} + \dots + k_{is_i} = k_i} \frac{c_{i1}^{k_{i1}} \dots c_{is_i}^{k_{is_i}}}{k_{i1}! \dots k_{is_i}!} t^{k_{i1} h_{i1} + \dots + k_{is_i} h_{is_i}},$$

где $k_i \geq 0$, $k_{ij} \geq 0$, $k_0 = (m_1 - 1)k_1 + \dots + (m_n - 1)k_n$.

Теорема 1. Для количества термов веса k в в.п.о. спецификации (1) имеет место выражение

$$w_k(\mathbf{D}) = \sum (m_1 k_1 + \dots + m_n k_n)! \prod_{i=0}^n \frac{c_{i1}^{k_{i1}} \dots c_{is_i}^{k_{is_i}}}{k_{i1}! \dots k_{is_i}!}, \quad (3)$$

в котором суммирование ведется по всем системам целых неотрицательных чисел $\{k_{ij}\}$, $i=1, 2, \dots, n$, $j=1, 2, \dots, s_i$, удовлетворяющих условию

$$\sum_{i=0}^n \sum_{j=1}^{s_i} k_i h_{ij} = k,$$

где

$$k_0 = (m_1 - 1)k_1 + \dots + (m_n - 1)k_n, \quad k_i = \sum_{j=1}^{s_i} k_{ij}, \quad i=1, 2, \dots, n.$$

Формула (3) включает как частные случаи явные выражения для количества термов данной длины, валентности и сложности, полученные в работе (1). Полагая в (3) $h_{ij}=1$, получим выражение для числа термов длины k , поскольку длина термина определяется как суммарное количество вхождений переменных и функциональных знаков; при $h_{0j}=1$ и $h_{ij}=0$, $i>0$, получим выражение для количества термов с числом вхождений переменных, равным k (валентность), и, наконец, при $h_{0j}=0$ и $h_{ij}=1$, $i>0$, получим выражение для количества термов с числом вхождений функциональных знаков, равным k (сложность).

В работе (1) изучались предметные области, в которых термы строились с использованием только конечного числа переменных. Введение веса позволяет решать задачи перечисления термов и для предметных областей с бесконечным количеством как переменных, так и функциональных знаков. В уравнении (2) n и s_i могут принимать бесконечные значения и, следовательно, соответствующие многочлены превратятся в степенные ряды. В этих случаях для конечности значения $w_k(\mathbf{D})$ при конечном значении k необходимо выполнение некоторых условий, в частности следующее: если $m_i=1$ при некотором i , то $h_{ij} \neq 0$ для $j=1, 2, \dots, s_i$.

Ниже приводятся два примера в.п.о., имеющих самостоятельное значение. В качестве первого примера в.п.о. с бесконечной спецификацией рассмотрим в.п.о. \mathbf{U} со спецификацией

$$(1 \cdot 1^0 2 \cdot 1^0 3 \cdot 1^0 \dots 1 \cdot 1^1 2 \cdot 1^1 3 \cdot 1^1 \dots 1 \cdot 1^i 2 \cdot 1^i 3 \cdot 1^i \dots).$$

Эту в.п.о. естественно называть универсальной, поскольку термы ее строятся из бесконечного числа переменных всех положительных весов и бесконечного числа функциональных знаков всех местностей всех положительных весов. Для соответствующей производящей функции $W(\mathbf{U}; t)$ уравнение (2) принимает вид

$$W(\mathbf{U}; t) = \frac{t}{1-t} \frac{1}{1-W(\mathbf{U}; t)}.$$

Отсюда следует, что

$$w_k(\mathbf{U}) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{i} \binom{2i-2}{i-1} \binom{k-1}{i-1}, \quad k=1, 2, \dots \quad (4)$$

В качестве второго примера в.п.о. с бесконечным числом переменных рассмотрим в.п.о. \mathbf{D}_1 со спецификацией

$$(1 \cdot 1^0 2 \cdot 1^0 3 \cdot 1^0 \dots i \cdot 1^0 \dots 0 \cdot 1^2),$$

термы которой строятся из переменных с весами 1, 2, 3, ... и одного 2-местного функционального знака веса 0. Уравнение для производящей функции $W(\mathbf{D}_1; t)$ имеет в этом случае вид

$$W(\mathbf{D}_1; t) = \frac{t}{1-t} + (W(\mathbf{D}_1; t))^2,$$

откуда

$$w_k(\mathbf{D}_1) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{i} \binom{2i-2}{i-1} \binom{k-1}{i-1}, \quad k=1, 2, \dots \quad (5)$$

Теорема 2. Между в.п.о. U и D_1 существует взаимно однозначное соответствие.

Эта теорема обобщает на в.п.о. известный факт (1—i) соответствия (на языке деревьев) между классом упорядоченных деревьев и классом двоичных деревьев ⁽¹⁾.

3. Глубиной вложенности данного вхождения термина a как подтерма в терм b называется число термов, содержащих данное вхождение. Можно говорить о глубине вложенности соответствующей переменной или функционального знака. Максимальная из глубин вложенности всех вхождений переменных данного термина называется глубиной этого термина. Обозначим через $f_h(k)$ количество термов в.п.о. спецификации (1) веса k с глубиной, меньшей либо равной h , $h \geq 0$. Для соответствующей производящей функции

$$F_h(D; t) = \sum_{k=0}^{\infty} f_h(k) t^k$$

имеет место рекуррентное соотношение

$$F_0(D; t) = \sum_{j=1}^{s_0} c_{0j} t^{h_{0j}},$$

$$F_{h+1}(D; t) = \sum_{j=1}^{s_0} c_{0j} t^{h_{0j}} + \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^{s_i} c_{ij} t^{h_{ij}} \right) (F_h(D; t))^{m_i}.$$

Потенциалом термина в в.п.о. назовем сумму по всем вхождениям всех знаков (переменных и функциональных) произведений глубин вложенности знаков на их веса. Для функциональных деревьев ⁽¹⁾ будем называть потенциалом сумму произведений веса вершины на ее расстояние до корня дерева, взятую по всем вершинам дерева. Обозначим через p_{kl} количество термов веса k и потенциала l по в.п.о. спецификации (1).

Для производящей функции

$$P(D; x, y) = \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{l=0}^{\infty} p_{kl} x^k y^l$$

справедливо уравнение

$$P(D; x, y) = \sum_{j=1}^{s_0} c_{0j} x^{h_{0j}} + \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^{s_i} c_{ij} x^{h_{ij}} \right) (P(D; xy, y))^{m_i}.$$

Для универсальной предметной области U в соответствии с последним уравнением для $P(U; x, y)$ имеет место уравнение

$$P(U; x, y) = \frac{x}{1-x} \frac{1}{1-P(U; xy, y)}. \quad (6)$$

Отсюда получаем представление $P(U; x, y)$ в виде цепной дроби

$$P(U; x, y) = \frac{x}{1-x} \cfrac{1}{1-\cfrac{xy}{1-xy}} \cfrac{1}{1-\cfrac{xy^2}{1-xy^2}} \dots$$

Из последнего представления для $P(\mathbf{U}; x, y)$ получается выражение через базисные гипергеометрические функции ⁽³⁾

$$P(\mathbf{U}; x, y) = \frac{x {}_2\Phi_0((1+\sqrt{5})/2, (1-\sqrt{5})/2; ; y, xy^2)}{1-x {}_2\Phi_0((1+\sqrt{5})/2, (1-\sqrt{5})/2; ; y, xy)}$$

где

$${}_2\Phi_0(\alpha; \beta; ; q, z) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(\alpha, q)_n (\beta; q)_n}{(q; q)_n} z^n,$$

$$(\alpha; q)_0 = 1$$

$$(\alpha; q)_n = (1-\alpha)(1-aq)\dots(1-aq^{n-1}).$$

Обозначим через $aw(\mathbf{U}; k)$ среднее значение потенциала термов веса k из универсальной предметной области \mathbf{U} . Для производящей функции

$$AW(\mathbf{U}; x) = \frac{\partial P(\mathbf{U}; x, y)}{\partial y} \Big|_{y=1} = \sum_{k=1}^{\infty} aw_k(\mathbf{U}) x^k,$$

с коэффициентами которой $aw_k(\mathbf{U})$ величины $aw(\mathbf{U}; k)$ связаны соотношением $aw_k(\mathbf{U}) = aw(\mathbf{U}; k) \cdot w_k(\mathbf{U})$, из уравнения (6) следует равенство

$$AW(\mathbf{U}; x) = \frac{x}{(1-x)(1-5x)} P(\mathbf{U}; x, 1). \quad (7)$$

Отсюда вытекает равенство

$$aw(\mathbf{U}; k) = \sum_{i=1}^{k-1} \frac{5^{k-i} - 1}{4} \sum_{j=1}^i \frac{1}{j} \binom{2j-2}{j-1} \binom{i-1}{j-1} / \sum_{i=1}^k \frac{1}{i} \binom{2i-2}{i-1} \binom{k-1}{i-1} \approx \sqrt{\frac{\pi}{5}} k \sqrt{k}.$$

Для в.п.о. \mathbf{D}_1 (см. пример 2) производящая функция $P(\mathbf{D}_1; x, y)$, перечисляющая термы по потенциалу и весу, удовлетворяет уравнению

$$P(\mathbf{D}_1; x, y) = \frac{x}{1-x} + (P(\mathbf{D}_1; xy, y))^2.$$

Из этого уравнения для производящей функции $AW(\mathbf{D}_1; x)$ следует выражение

$$AW(\mathbf{D}_1; x) = \frac{2x}{(1-x)(1-5x)} P(\mathbf{D}_1; x, 1). \quad (8)$$

Поскольку $P(\mathbf{U}; x, 1) = P(\mathbf{D}; x, 1)$, то сравнение соотношений (7) и (8) приводит к следующей теореме.

Теорема 3. При наличии (1-1) соответствия термов веса k в в.п.о. \mathbf{U} и \mathbf{D} , среднее значение потенциала таких термов из универсальной предметной области в 2 раза меньше среднего значения потенциала соответствующих термов из в.п.о. \mathbf{D}_1 , функциональные деревья которой являются взвешенными двоичными деревьями.

Этот факт можно интерпретировать как меру «нотационных» затрат при кодировке термов из универсальной предметной области терминами из \mathbf{D}_1 , содержащими только один двухместный функциональный знак.

Вычислительный центр
Академии наук СССР
Москва

Поступило
13 V 1974

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

¹ Yu. M. Voloshin, J. Combinatorial Theory, v. A12, № 2, 202 (1972). ² Э. Т. Уиттекер, Дж. Н. Ватсон, Курс современного анализа, т. 1, М., 1963. ³ L. T. Slater, Generalized Hypergeometric Functions, Cambridge, 1966. ⁴ F. Harary, G. Prins, W. T. Tutte, Indag. Math., v. 26, № 3, 329 (1964).