

Л. Я. НЕЙШУЛЕР

**О  $k$ -ЧЛЕННЫХ ТАБЛИЦАХ ФУНКЦИЙ ТРЕХ ПЕРЕМЕННЫХ,  
ПРЕДСТАВЛЯЮЩИХ СУММУ ПРОИЗВЕДЕНИЙ ФУНКЦИЙ ОТ  
ОДНОГО ПЕРЕМЕННОГО**

(Представлено академиком С. Л. Соболевым 27 VII 1946)

Расчетные формулы (содержащие три параметра), встречающиеся в вычислительной практике, весьма часто представляют сумму произведений функций, каждая от одного переменного, или функцию от такой суммы. Так, например, в навигационной практике неоднократно встречается необходимость в табулировании функции вида

$$u = f(x_1, x_2, x_3) = F[f_1(x_1)f_2(x_2) + f_3(x_1)f_4(x_2)f_5(x_3)].$$

В настоящей заметке мы рассматриваем вопрос о построении  $k$ -членных таблиц для функций трех переменных вида

$$u_n = f_n(x_1, x_2, x_3) = \\ = \Phi_n \left\{ \sum_{i=1}^n [f_{i1}(x_1)f_{i2}(x_2)f_{i3}(x_3)] + \varphi_1(x_p)\varphi_2(x_q) + \psi_1(x_q) \right\}, \quad (1)$$

где  $p, q = 1, 2$  или  $3$  и  $p \neq q$ .

В статье (1) мы рассмотрели вопрос о двух- и трехчленных таблицах для функций трех переменных, основанных на представлении их в виде суперпозиции двух—трех функций двух переменных, и указали необходимые и достаточные условия существования таких представлений.

Можно убедиться не только с помощью этих условий, но и непосредственно, что если в (1) положить  $n = 1$ , то получим функцию  $u_1 = f_1(x_1, x_2, x_3)$ , допускающую построение трехчленной таблицы, основанной на представлении вида

$$\Phi \{ F[\eta(x_i, x_j), x_p], x_q \}, \quad (2)$$

$i, j, p$  — какая-нибудь перестановка индексов 1, 2, 3 и  $q = i$  или  $j$ .

Действительно, при  $n = 1$  наша функция будет иметь вид

$$\Phi_1 [f_{11}(x_1)f_{12}(x_2)f_{13}(x_3) + \varphi_1(x_p)\varphi_2(x_q) + \psi_1(x_q)].$$

Это выражение можно представить в виде (2), положив при  $p = 1, 2$  или  $3$ , соответственно:

1)  $f_{12}(x_2)f_{13}(x_3) = \eta$ ; 2)  $f_{11}(x_1)f_{13}(x_3) = \eta$  или 3)  $f_{11}(x_1)f_{12}(x_2) = \eta$

и, соответственно,

$$1) f_{11}(x_1) \eta + \varphi_1(x_1) = F; 2) f_{12}(x_2) \eta + \varphi_1(x_2) = F$$

или

$$3) f_{13}(x_3) \eta + \varphi_1(x_3) = F$$

и, наконец,

$$\Phi_1[\varphi_2(x_q) F + \psi_1(x_q)] = \Phi.$$

С помощью приема, примененного в (2) при табулировании функции четырех переменных вида  $\Phi \{F[f_1(x_i, x_j) x_p], x_q\}$ , можно для нашей функции получить конструкцию таблицы вида А (2), дающую ее значения с помощью четырех входов. Легко убедиться, что, за исключением случая, когда отношение функции  $\varphi_2(x_q)$  к той из функций  $f_{11}, f_{12}, f_{13}$ , которая зависит от того же аргумента  $x_q$ , есть const, наша функция не допускает представления в виде суперпозиции двух функций двух переменных. Это потому, что тогда она не удовлетворяет уравнению (4) (1), т. е. не допускает построения двухчленной таблицы, для которой только и возможна табличная конструкция с тремя входами (см. схему на стр. 136 в (1)).

Следовательно, конструкция А, вообще говоря (за упомянутым выше исключением), является для нашей функции (вид (1) при  $n = 1$ ) конструкцией с минимальным числом входов.

Перейдем теперь к  $k$ -членным таблицам для функции вида (1) при любом  $n$ .

**Теорема.** Для функций вида (1) возможна конструкция  $2n+1$ -членной таблицы с числом входов, равным  $2n+2 + E\left(\frac{2n}{3}\right)^*$ .

Так, например, для функции вида  $F[f_{11}(x_1)f_{12}(x_2)f_{13}(x_3) + f_{21}(x_1)f_{22}(x_2)f_{23}(x_3) + \varphi_1(x_1)\varphi_2(x_2) + \psi_1(x_q)]$ , получающейся из (1) при  $n = 2$ , можно построить пятичленную таблицу с семью входами.

Доказательство этого вытекает из последующих двух лемм. Сначала докажем (методом математической индукции) следующую лемму:

**Лемма 1.** Функция вида (1) при любом  $n$  допускает построение  $2n+1$ -членной таблицы, основанной на представлении вида:

$$\gamma_{2n+1}(\dots(\gamma_3(\gamma_2(\gamma_1(x_{i_1}, x_{i_2}) x_{i_3}) \dots), x_{i_{2n+2}})) \quad (3)$$

( $i_1, i_2, \dots, i_{2n+2}$  принимают значения 1, 2 или 3 и  $i_s \neq i_{s+1}$ ).

При  $n = 1$  лемма уже была доказана выше.

Докажем теперь, что если лемма верна для функции

$$u_n = f_n(x_1, x_2, x_3) = \Phi_n \left[ \sum_{i=1}^n f_{i1}(x_1) f_{i2}(x_2) f_{i3}(x_3) + \varphi_1(x_p) \varphi_2(x_q) + \psi_1(x_q) \right],$$

то она верна и для функции

$$u_{n+1} = f_{n+1}(x_1, x_2, x_3) = \Phi_{n+1} \left[ \sum_{i=1}^{n+1} f_{i1}(x_1) f_{i2}(x_2) f_{i3}(x_3) + \varphi_1(x_p) \varphi_2(x_q) + \psi_1(x_q) \right].$$

\* Знак E означает целую часть.

Прежде всего заметим, что нашу лемму достаточно доказать для выражений, заключенных в квадратные скобки при  $\Phi_n$  и  $\Phi_{n+1}$ , которые обозначим, соответственно, через  $F_n$  и  $F_{n+1}$ .

Положим:

$$1) \sum_{i=1}^n f_{i1}(x_1) f_{i2}(x_2) f_{i3}(x_3) = F_n, \frac{F_n}{\varphi_2(x_2)} = F_n^*, \frac{F_n^*}{f_{n+1,1}(x_1)} = F_n^{**};$$

$$2) \frac{f_{n+1,2}(x_2)}{\varphi_2(x_2)} = f_{n+1,2}^*(x_2);$$

$$3) p = 1, q = 2.$$

Легко убедиться, что и при других возможных системах значений  $p$  и  $q$  индукция также проходит.

При принятых выше обозначениях можем написать

$$\begin{aligned} F_{n+1} &= F_n + f_{n+1,1}(x_1) f_{n+1,2}(x_2) f_{n+1,3}(x_3) + \varphi_1(x_1) \varphi_2(x_2) + \psi_1(x_2) = \\ &= \psi_1(x_2) + \varphi_2(x_2) [F_n^* + f_{n+1,1}(x_1) f_{n+1,2}(x_2) f_{n+1,3}(x_3) + \varphi_1(x_1)] = \\ &= \psi_1(x_2) + \varphi_2(x_2) \{f_{n+1,1}(x_1) [F_n^{**} + f_{n+1,2}^*(x_2) f_{n+1,3}(x_3)] + \varphi_1(x_1)\}. \end{aligned}$$

Функция  $F_n^{**} + f_{n+1,2}^*(x_2) f_{n+1,3}(x_3) = F$  имеет такой же вид, как и функция  $F_n$  (в которой  $\psi_1(x_q) = 0$ ), о которой было предположено, что она  $2n+1$ -членно табулируемая функция. Следовательно, функция

$$F_{n+1} = \psi_1(x_2) + \varphi_2(x_2) [f_{n+1,1}(x_1) F + \varphi_1(x_1)]$$

допускает построение  $2n+3$ -членной таблицы, что и доказывает лемму 1.

*Лемма 2. Для  $m$ -членно табулируемой функции вида (3) может быть построена таблица с числом входов, равным  $m + E\left(\frac{m+2}{3}\right)$ .*

Рассмотрим три случая:  $m = 3t$ ,  $m = 3t - 1$  и  $m = 3t + 1$ . Начнем с первого. Пусть имеем  $m$ -членно табулируемую функцию вида (3),  $m = 3t$ ,

$$u_m = f_{1m}(\dots(f_{13}(f_{12}(f_{11}(x_{i_1}, x_{i_2}), x_{i_3}), x_{i_4}), \dots), x_{i_{m+1}}) \quad (i_s \neq i_{s-1}). \quad (4)$$

Пусть

$$\begin{aligned} v_1 &= f_{13}(f_{12}(f_{11}(x_{i_1}, x_{i_2}), x_{i_3}), x_{i_4}) = \\ &= f_{2, m-3}(\dots(f_{22}(f_{21}(u_m, x_{i_{m+1}}), x_{i_m}), \dots), x_{i_i}) \end{aligned} \quad (5)$$

равносильно (4). Применив к табулированию функции

$$v_1 = f_{13}(f_{12}(f_{11}(x_{i_1}, x_{i_2}), x_{i_3}), x_{i_4})$$

прием, примененный нами в (2) при табулировании функции четырех переменных такого вида, мы получим таблицу, дающую значения  $v_1$  с четырьмя входами.

Заменим  $v_1 = f_{2, m-3}(\dots(f_{22}(f_{21}(u_m, x_{i_{m+1}}), x_{i_m}), \dots), x_{i_i})$  равносильным

$$\begin{aligned} v_2 &= f_{33}(f_{32}(f_{31}(v_1, x_{i_5}), x_{i_6}), x_{i_7}) = \\ &= f_{2, m-6}(\dots(f_{23}(f_{22}(f_{21}(u_m, x_{i_{m+1}}), x_{i_m}), x_{i_{m-1}}), \dots), x_{i_8}) \end{aligned}$$

и построим, пользуясь вышеуказанным приемом, вторую таблицу с четырьмя входами для  $v_2 = f_{33}(f_{32}(f_{31}(v_1, x_{i_5}), x_{i_6}), x_{i_7})$ .

Продолжая этот процесс „расчленения“ выражений (4), мы для рассматриваемого случая  $m = 3t$  в  $t$  приемов, очевидно, исчерпаем его. Так как каждый шаг (прием) выделяет функцию, которая табулируется с четырьмя входами, то всего для табулирования  $m$ -членно ( $m = 3t$ ) табулируемой функции вида (4) понадобится  $4t$  входов.

Во втором случае, когда  $m = 3t - 1$ , мы, применяя вышеописанный процесс „расчленения“ выражения (4)  $t - 1$  раз, получим  $t - 1$  таблиц, каждую с четырьмя входами, и в остатке одну двухчленно табулируемую функцию, для которой возможна конструкция с тремя входами. Таким образом, в случае  $m = 3t - 1$  общее количество входов будет равно  $(t - 1)4 + 3 = 4t - 1$ .

И, наконец, применяя тот же процесс „расчленения“ выражения (4) для случая  $m = 3t + 1$ , мы убедимся, что общее число входов равно  $4t + 2$ .

Итак, общее число входов во всем комплексе таблиц, дающих возможность путем пользования ими в определенной последовательности находить значения  $m$ -членно табулируемой функции вида (4), равно  $4t$  при  $m = 3t$ ,  $4t - 1$  при  $m = 3t - 1$  и  $4t + 2$  при  $m = 3t + 1$ . Легко убедиться, что выражения для общего числа входов  $m$ -членно табулируемой функции во всех трех случаях можно объединить в формуле, данной в лемме 2.

Леммы 1 и 2, очевидно, и доказывают нашу теорему. Точно так же (методом математической индукции) можно показать, что если в выражении для функции (1)  $\varphi_1(x_p) = \text{const}$ , то она допускает построение  $2n$ -членной таблицы, основанной на представлении вида (3). Общее число входов в этом случае, на основании леммы 2, будет равно  $2n + E\left(\frac{2(n+1)}{3}\right)$ .

Поступило  
27 VII 1946

#### ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- <sup>1</sup> Л. Я. Нейшулер, ДАН, 36, № 4—5 (1942). <sup>2</sup> Л. Я. Нейшулер, ДАН, 43, № 4 (1944).