

Л. Я. НЕЙШУЛЕР

## О ТАБУЛЯРНОЙ ОДНОЗНАЧНОСТИ ФУНКЦИЙ

(Представлено академиком С. Л. Соболевым 28 V 1948)

В статье <sup>(1)</sup> мы ввели понятие эквивалентности сходных представлений. Разъясним на примере представлений вида А более подробно, что мы понимаем под эквивалентностью.

Пусть для функции  $n$  переменных  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  существуют два представления вида А:

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = f_k(\dots f_2(f_1(x_{i_1}, x_{i_2}), x_{i_3}) \dots), x_{i_{k+1}}), \quad (A_1)$$

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \varphi_k(\dots \varphi_2(\varphi_1(x_{i_1}, x_{i_2}), x_{i_3}), \dots), x_{i_{k+1}}), \quad (A_2)$$

$(i_1, i_2, \dots, i_{k+1})$  — какая-нибудь последовательность индексов  $1, 2, \dots, n$  без повторений, если  $k = n - 1$ , и с повторениями, если  $k > n - 1$ , и  $i_s \neq i_{s+1}$ , у которых порядок „наслаивания“ аргументов один и тот же (такие представления мы называем сходными).

Тогда эквивалентность этих представлений означает существование следующих рекуррентных соотношений:  $f_1 = \psi_1(\varphi_1)$ ; далее, если обозначить  $f_2(f_1, x_{i_3}) = f_2[\psi_1(\varphi_1), x_{i_3}] = f_2^*(\varphi_1, x_{i_3})$ , то имеет место  $f_2^* = \psi_2(\varphi_2)$ , и вообще, если обозначить,  $f_p(f_{p-1}, x_{i_{p+1}}) = f_p[\psi_{p-1}(\varphi_{p-1}), x_{i_{p+1}}] = f_p^*(\varphi_{p-1}, x_{i_{p+1}})$ , то имеет место  $f_p^* = \psi_p(\varphi_p)$ , где  $\psi_1, \psi_2, \dots, \psi_p$  — какие-нибудь функции одного переменного ( $p = 1, 2, \dots, k - 1$ ).

Если функция,  $k$ -членно табулируемая, на данном представлении обладает тем свойством, что все другие возможные для нее представления, сходные с данным, вместе с ним эквивалентны, то такую функцию будем называть табулярно-однозначной на данном представлении. Вместе с ней будем и само представление называть табулярно-однозначным.

Практический смысл введенного нами понятия табулярной однозначности функции на данном представлении заключается в том, что если  $k$ -членно табулируемая на основе данного конкретного представления функция табулярно-однозначна, то при выборе варианта конструкции  $k$ -членной таблицы, основанной на представлении данного вида, безразлично, каким именно представлением данного вида пользоваться, так как в силу эквивалентности этих представлений соответствующие конструкции  $k$ -членных таблиц не должны отличаться одна от другой.

Таким образом, при выборе оптимальной табличной конструкции, основанной на каком-нибудь конкретном представлении данного вида, удовлетворяющего условию табулярной однозначности, можно не

интересоваться всевозможными другими сходными с данными представлениями.

Легко убедиться, что лемма о табулярной однозначности (1) всякой двучленно-табулируемой функции трех переменных обобщается на случай  $(n-1)$ -членно табулируемой функции  $n$  переменных.

Остановимся на вопросе о табулярной однозначности трехчленно-табулируемых функций трех переменных. Трехчленно-табулируемые функции трех переменных — это функции, допускающие либо представление вида

$$\text{либо вида } F[f_1(x_i, x_j), f_2(x_i, x_k)], \quad (I)$$

$$\varphi_3\{\varphi_2[\varphi_1(x_i, x_j), x_k], x_p\} \quad (II)$$

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

Пусть функция трех переменных  $f(x_1, x_2, x_3)$  допускает следующее частное представление вида (I):

$$f(x_1, x_2, x_3) = F[f_1(x_i, x_j) + f_2(x_i, x_k)]. \quad (a)$$

Легко убедиться, что на этом представлении наша функция не обладает свойством табулярной однозначности.

Действительно, если функция  $f(x_1, x_2, x_3)$  допускает представление (a), то она допускает и следующее, сходное с ним представление вида (I)

$$F[f_1^*(x_i, x_j) + f_2^*(x_i, x_k)], \quad (б)$$

где  $f_1^* = f_1(x_i, x_j) + \gamma(x_i)$ , а  $f_2^* = f_2(x_i, x_k) - \gamma(x_i)$ ,  $\gamma$  — произвольная функция одного переменного. Но представления (a) и (б), будучи сходными, очевидно, неэквивалентны. Следовательно, функция, допускающая представление (a) вида (I), на нем табулярно-неоднозначна.

Покажем, что представление (a) является единственным табулярно-неоднозначным частным представлением вида (I).

В статье (2) нами были даны условия существования у  $f(x_1, x_2, x_3)$  представления (I) в виде

$$\frac{\partial A}{\partial x_k} = 0, \quad \frac{\partial B}{\partial x_j} = 0,$$

где

$$A = \frac{\frac{\partial}{\partial x_k} \left( \frac{\partial A_{ik}}{\partial x_j} : A_{kj} \right)}{\frac{\partial^2 (\ln A_{jk})}{\partial x_j \partial x_k}} = \frac{\frac{\partial f_1}{\partial x_i}}{\frac{\partial f_1}{\partial x_j}}$$

$$B = \frac{\frac{\partial}{\partial x_j} \left( \frac{\partial A_{ij}}{\partial x_k} : A_{kj} \right)}{\frac{\partial^2 (\ln A_{kj})}{\partial x_j \partial x_k}} = \frac{\frac{\partial f_2}{\partial x_i}}{\frac{\partial f_2}{\partial x_k}}$$

$$A_{mn} = \frac{\partial f}{\partial x_m} : \frac{\partial f}{\partial x_n}.$$

Нетрудно убедиться, что если знаменатели и числители выражений  $A$  и  $B$  не равны нулю, то табулярная однозначность соответствующих представлений обеспечена.

Пусть числитель у  $A$  равен нулю. Тогда  $f_1$  будет зависеть только от  $x_j$ , и трехчленное представление вида (I) „переродится“ в

двухчленное вида  $F [f_1(x_j), f_2(x_i, x_k)]$ . Соответственно, когда числитель у  $B$  равен нулю, получаем двухчленное представление  $F [f_1(x_i, x_j), f_2(x_k)]$ .

Так как мы рассматриваем трехчленные представления, то эти случаи исключаются. Точно так же, очевидно, исключается и случай, когда оба числителя равны нулю.

Пусть теперь знаменатель у  $A$  равен нулю (заметим, что знаменатели у  $A$  и  $B$  могут быть равны нулю лишь одновременно). В этом случае мы для нашей функции трех переменных  $f(x_1, x_2, x_3)$  получим общее представление вида

$$F \{ [f_1(x_i, x_j) + f_2(x_i, x_k)], \eta(x_i) \}, \quad (в)$$

т. е. искомое нами трехчленное представление „перерождается“ в четырехчленное.

Если же исключить из представления (в) функцию  $\eta(x_i)$ , то мы как раз и получим трехчленное представление (а) вида (I), на котором наша функция, как мы выше показали, табулярно-неоднозначна. Таким образом мы приходим к следующей лемме.

*Лемма 1. Для того чтобы функция трех переменных  $f(x_1, x_2, x_3)$  была табулярно-неоднозначна на трехчленном представлении вида*

$$F [f_1(x_i, x_j), f_2(x_i, x_k)],$$

*необходимо и достаточно, чтобы имело место следующее частное представление вида (I):*

$$f(x_1, x_2, x_3) = F [f_1(x_i, x_j) + f_2(x_i, x_k)]. \quad (г)$$

Легко убедиться, что для представления (II) имеет место аналогичная лемма.

*Лемма 2. Для того чтобы функция трех переменных  $f(x_1, x_2, x_3)$  была табулярно-неоднозначна на трехчленном представлении вида II, необходимо и достаточно, чтобы имело место следующее частное представление вида II*

$$f(x_1, x_2, x_3) = \varphi_3 \{ [\varphi_1(x_i, x_j) + \varphi_2(x_k)], x_i \}. \quad (д)$$

Будем называть представления (г) и (д) вырожденными (в них одна из операций взятия функции двух переменных сводится к сложению).

Предыдущее дает следующую теорему.

*Теорема. Для табулярной однозначности функции трех переменных на трехчленных представлениях необходима и достаточна невырожденность этих представлений.*

Поступило  
23 V 1948

#### ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

<sup>1</sup> Л. Я. Нейшулер, ДАН, **60**, № 6 (1948). <sup>2</sup> Л. Я. Нейшулер, Тр. Матем. ин-та им. В. А. Стеклова АН СССР, **20** (1947).