

Н. Н. ВОРОБЬЕВ

НОРМАЛЬНЫЕ ПОДСИСТЕМЫ КОНЕЧНОЙ СИММЕТРИЧЕСКОЙ АССОЦИАТИВНОЙ СИСТЕМЫ

(Представлено академиком В. И. Смирновым 6 VII 1947)

В настоящей статье доказывається, что нормальные подсистемы конечной симметрической ассоциативной системы совпадают с нормальными делителями симметрической группы той же степени. Исследования, показывающие важность понятия нормальной подсистемы, даны в статье Е. С. Ляпина (1).

Определения и обозначения.

1. Подстановку n символов, имеющую в нижней строке не все переставляемые символы, назовем несобственной.

2. Число символов, не вошедших в нижнюю строку подстановки, назовем ее дефектом.

3. Множество всех подстановок n символов (включая несобственные) назовем симметрической ассоциативной системой степени n и обозначим через C_n .

4. Нормальной подсистемой \mathfrak{N} ассоциативной системы \mathfrak{G} назовем подсистему \mathfrak{N} , для которой при любых A, B и N

$$A \in \mathfrak{G} \& B \in \mathfrak{G} \& N \in \mathfrak{N} \rightarrow (ANB \in \mathfrak{N} \leftrightarrow AB \in \mathfrak{N}).$$

Этот факт мы обозначим через $\mathfrak{N} \ll \mathfrak{G}$.

5. \mathfrak{S}_n и \mathfrak{A}_n означают в дальнейшем симметрическую и знакопеременную группы степени n . Символом E обозначается тождественная подстановка.

Теорема. C_n имеет нетривиальными нормальными подсистемами при $n \geq 5$ только \mathfrak{S}_n и \mathfrak{A}_n .

Доказательство будет состоять из ряда лемм, имеющих отчасти и самостоятельное значение (очевидные леммы приведены без доказательств).

Лемма 1. Дефект произведения двух подстановок не меньше дефекта каждого из сомножителей.

Лемма 2. Если дефект подстановки P равен k , а подстановки S нулю, то подстановки PS и SP имеют дефект k .

Лемма 3. $\mathfrak{S}_n \ll C_n$ & $\mathfrak{A}_n \ll C_n$.

Доказательство.

$$AB \in \mathfrak{S}_n \leftrightarrow A \in \mathfrak{S}_n \& B \in \mathfrak{S}_n.$$

$$ASB \in \mathfrak{S}_n \leftrightarrow A \in \mathfrak{S}_n \& B \in \mathfrak{S}_n \& S \in \mathfrak{S}_n,$$

поэтому

$$(AB \in \mathfrak{S}_n \leftrightarrow ASB \in \mathfrak{S}_n) \leftrightarrow \mathfrak{S}_n \ll C_n.$$

Вторая часть леммы доказывается аналогично.

Лемма 4. Если подсистема $\mathfrak{S} \subset C_n$ содержит дважды транзитивную подгруппу $\mathfrak{D} \subset \mathfrak{S}_n$ и хоть одну подстановку H ненулевого дефекта, то \mathfrak{S} содержит все подстановки дефекта $n-1$.

Доказательство. Не нарушая общности (так как нумерация переставляемых символов зависит от нас), можно считать

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & \delta & \delta+1 & \dots & n \\ \alpha & \alpha & \dots & \alpha & \beta & \dots & \gamma \end{pmatrix},$$

где $\delta > 1$.

Пусть $D \in \mathfrak{D}$. Можно положить

$$D = \begin{pmatrix} \dots & \alpha & \dots & \beta & \dots \\ \dots & 1 & \dots & 2 & \dots \end{pmatrix}.$$

Тогда

$$HDH = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & \delta & \delta+1 & \dots & n \\ \alpha & \alpha & \dots & \alpha & \alpha & \dots & \gamma' \end{pmatrix}.$$

При этом $HDH \in \mathfrak{S}$ и в нижней ее строке символ α встречается большее число раз, чем в H .

Так как число переставляемых символов конечно, то, повторяя процесс нужное число раз, мы приходим к подстановке

$$H' = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ \alpha & \alpha & \alpha & \dots & \alpha \end{pmatrix}.$$

В силу транзитивности \mathfrak{D} в ней найдется подстановка, переводящая символ α в любой заданный. Умножая эту подстановку на H' , получаем требуемое.

Лемма 5. Если $\mathfrak{N} \subset C_n$ и \mathfrak{N} содержит все подстановки дефекта $n-1$, то $\mathfrak{N} = C_n$.

Доказательство. Пусть O_1, O_2, \dots, O_n — подстановки дефекта $n-1$. Тогда, при любых A и B из C_n , $AO_i B = O_j \in \mathfrak{N}$. Значит, все $AB \in \mathfrak{N}$ и, в частности, все $AE = A \in \mathfrak{N}$, т. е. $C_n = \mathfrak{N}$.

Если $\mathfrak{N} \subset C_n$, то ⁽¹⁾ $\mathfrak{N} \cap \mathfrak{S}_n \subset \mathfrak{S}_n$, что, как известно, возможно лишь в трех случаях ($n > 4$): 1) $\mathfrak{N} \cap \mathfrak{S}_n = \mathfrak{S}_n$; 2) $\mathfrak{N} \cap \mathfrak{S}_n = \mathfrak{N}_n$; 3) $\mathfrak{N} \cap \mathfrak{S}_n = E$. Но, так как при этом \mathfrak{S}_n и \mathfrak{N}_n дважды транзитивны, то, в силу лемм 4 и 5, случаи 1 и 2 имеют место только при $\mathfrak{N} = \mathfrak{S}_n$ (мы предполагаем, что $\mathfrak{N} \not\subset \mathfrak{S}_n$).

Остается случай 3. Пусть φ — гомоморфизм C_n с ядром \mathfrak{N} . Очевидно, $\varphi(\mathfrak{S}_n)$ есть группа. Ядро $\varphi(\mathfrak{S}_n)$ есть $\mathfrak{N} \cap \mathfrak{S}_n$, т. е. единично, и гомоморфизм оказывается изоморфизмом. Не нарушая общности, этот изоморфизм можно считать тождественным. \mathfrak{N} -класс, содержащий данное $S_0 \in \mathfrak{S}_n$, назовем \mathfrak{N}_{S_0} -классом. Очевидно, $\varphi(\mathfrak{N}_{S_0}) = \varphi(S) = S$.

Лемма 6. $\mathfrak{N}_S = \mathfrak{N}S$ при любом $S \in \mathfrak{S}_n$.

Доказательство. Очевидно, $\mathfrak{N}S \subset \mathfrak{N}_S$. С другой стороны, $\bar{N} \in \mathfrak{N}_S \rightarrow \varphi(\bar{N}) = \varphi(S) = S$. Поэтому $\varphi(\bar{N}S^{-1}) = \varphi(\bar{N})\varphi(S^{-1}) = SS^{-1} = E \rightarrow \bar{N}S^{-1} \in \mathfrak{N} \rightarrow \bar{N} \in \mathfrak{N}S$.

Следствие. При $S_1 \neq S_2$ $\mathfrak{N}S_1 \cap \mathfrak{N}S_2 = 0$.

Лемма 7. Если дефект подстановки P более единицы, то найдутся хотя бы две различные подстановки S_1 и S_2 нулевого дефекта такие, что $PS_1 = PS_2$.

Доказательство. Пусть (с точностью до обозначений)

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & \delta_1 & \delta_1 + 1 & \dots & n \\ \alpha_1 & \alpha_1 & \dots & \alpha_1 & \alpha_2 & \dots & \alpha_{n-k} \end{pmatrix} \quad (k \geq 2).$$

Возьмем

$$S_1 = \begin{pmatrix} \alpha_1 & \alpha_2 & \dots & \alpha_{n-k} & \gamma_1 & \dots & \gamma_k \\ \beta_1 & \beta_2 & \dots & \beta_{n-k} & \theta_1 & \dots & \theta_k \end{pmatrix}, \quad S_2 = \begin{pmatrix} \alpha_1 & \alpha_2 & \dots & \alpha_{n-k} & \gamma_1 & \dots & \gamma_k \\ \beta_1 & \beta_2 & \dots & \beta_{n-k} & \theta_k & \dots & \theta_1 \end{pmatrix}.$$

Легко проверить, что $PS_1 = PS_2$.

Следствие 1. \mathfrak{N} содержит подстановки только нулевого и единичного дефектов. Если бы дефект $N \in \mathfrak{N}$ был больше единицы, то нашлись бы S_1 и S_2 такие, что $NS_1 = NS_2$, но $NS_1 \notin \mathfrak{N}S_1$ и $NS_2 \in \mathfrak{N}S_2$, а $\mathfrak{N}S_1 \cap \mathfrak{N}S_2 = 0$.

Следствие 2. По лемме 2, все \mathfrak{N}_S -классы содержат подстановки дефекта не выше единицы.

Лемма 8. Множество элементов, входящих в \mathfrak{N}_S -классы, есть ассоциативная система (подсистема C_n).

Доказательство следует из того, что обусловленное множество является полным гомоморфным φ -прообразом группы.

Следствие. Если какой-нибудь из \mathfrak{N}_S -классов содержит подстановку ненулевого дефекта, то, по лемме 4, множество элементов \mathfrak{N}_S -классов содержит подстановки дефекта $n-1$, чего, по следствию 2 леммы 7, быть не может. Поэтому \mathfrak{N}_S -классы и, в частности, \mathfrak{N} содержат лишь подстановки нулевого дефекта. Следовательно, $\mathfrak{N} = E$. Теорема доказана.

При доказательстве мы предполагали $n \geq 5$. Нетрудно проверить непосредственно, что при $n=2, 3, 4$ теорема остается в силе с тем дополнением, что при $n=4$ нормальный делитель \mathfrak{S}_4 четвертого порядка оказывается нормальной подсистемой C_4 .

Обобщая доказанное, можно сформулировать (в определениях Н. Rauter'a⁽²⁾) следующую теорему.

Если при представлении сверхгруппы ассоциативной системой подстановок ее область регулярности представится группой, все нормальные делители которой дважды транзитивны, то нормальными подсистемами сверх группы будут эти нормальные делители и только они.

Это обобщение доказывается аналогично изложенному частному случаю.

Поступило
6 VII 1947

ЦИТИРОВАННАЯ ЛИТЕРАТУРА

- ¹ Е. С. Ляпин, Математ. сб., 20, 3 (1947). ² Н. Rauter, J. Crelle, 159 (1928).