

1. МНОЖЕСТВА И ОТОБРАЖЕНИЯ

Множества. Традиционное построение почти всей современной математики, в том числе, и алгебры, является теоретико-множественным. Мы не станем излагать здесь теорию множеств; скажем только, что основным отношением в ней является отношение принадлежности \in . Запись $a \in A$ означает, что a является элементом множества A . То же самое часто выражается и другими словами: " a принадлежит A ", " a входит в множество A ", и т.п. Отрицание утверждения $a \in A$ записывается так: $a \notin A$.

Напомним, что если множества A и B состоят из одних и тех же элементов (т.е. всякий элемент множества A является элементом множества B и, наоборот, всякий элемент множества B является элементом множества A), то эти множества совпадают: $A = B$. Если же выполняется только первая часть предыдущего условия (т.е. всякий элемент множества A является элементом множества B), а относительно его второй части ничего не известно, то говорят, что A – подмножество множества B , и записывают это следующим образом: $A \subseteq B$, или $B \supseteq A$ (A содержится в B , или B содержит A). Сопоставляя приведенные выше определения, мы получаем: если $A \subseteq B$, $B \subseteq A$, то $A = B$.

Если A , B – множества, то определены их объединение $A \cup B$ и пересечение $A \cap B$; c является элементом $A \cup B$ тогда и только тогда, когда c принадлежит хотя бы одному из множеств A , B , и $c \in A \cap B$ тогда и только тогда, когда $c \in A$ и $c \in B$. Аналогично определяются объединение и пересечение произвольных семейств множеств. Пусть I – некоторое множество индексов, и для каждого $i \in I$ задано множество X_i . Тогда определены их объединение $\bigcup_{i \in I} X_i$ и пересечение $\bigcap_{i \in I} X_i$; при этом $x \in \bigcup_{i \in I} X_i$ тогда и только тогда, когда $x \in X_i$ хотя бы для одного индекса $i \in I$, а $x \in \bigcap_{i \in I} X_i$ тогда и только тогда, когда $x \in X_i$ для всех $i \in I$.

Множество X , состоящее из конечного числа элементов x_1, \dots, x_n обозначается при помощи фигурных скобок: $X = \{x_1, \dots, x_n\}$. Аналогично, если множество состоит из элементов x_i , занумерованных индексами, пробегающими множество I , то для него применяется обозначение $\{x_i\}_{i \in I}$ или $\{x_i | i \in I\}$. Пусть теперь X – некоторое множество, и пусть $P(x)$ – некоторое свойство элементов этого множества. Тогда определено множество всех элементов из X , обладающих этим свойством; оно обозначается через $\{x \in X | P(x)\}$. Например, если A , B – подмножества множества X , то

$$A \cup B = \{x \in X | x \in A \text{ или } x \in B\}, \quad A \cap B = \{x \in X | x \in A \text{ и } x \in B\}.$$

В качестве еще одного примера дадим определение теоретико-множественной разности $A \setminus B$ двух множеств A и B :

$$A \setminus B = \{a \in A | a \in A, a \notin B\}.$$

Удобно, а зачастую и необходимо, включить в рассмотрение множество, в котором нет ни одного элемента; оно называется пустым и обозначается \emptyset .

Отображения. Мы не будем давать строгое определение отображения, хотя это и можно сделать на языке теории множеств. Пусть A и B – два множества; отображение $f : A \rightarrow B$ ставит в соответствие каждому элементу $a \in A$ некоторый однозначно определенный элемент $f(a) \in B$, причем отображение полностью определяется этим соответствием: если $g : A \rightarrow B$ – другое отображение, и $f(a) = g(a)$ для всех $a \in A$, то $f = g$. Иначе отображения называются функциями. Подчеркнем, что отображение не обязательно задается какой-то формулой или алгоритмом. Часто, особенно если рассматриваются одновременно несколько отображений, удобно вместо $f : A \rightarrow B$ изображать отображение в виде $A \xrightarrow{f} B$.

Пусть $f : A \rightarrow B$, $g : B \rightarrow C$ – два отображения; их произведением, или композицией, называется отображение $g \circ f : A \rightarrow C$, заданное правилом: $(g \circ f)(a) = g(f(a))$ для каждого $a \in A$. Легко проверить, что, если $h : C \rightarrow D$ – еще одно отображение, то $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$. Действительно, для любого $a \in A$ мы имеем:

$$((h \circ g) \circ f)(a) = (h \circ g)(f(a)) = h(g(f(a))) = h((g \circ f)(a)) = (h \circ (g \circ f))(a).$$

Пусть A – произвольное множество; отображение $\text{id}_A : A \rightarrow A$, определенное правилом $\text{id}_A(a) = a$ для всех $a \in A$, называется тождественным отображением множества A на себя. Для любого отображения $f : A \rightarrow B$ выполнены соотношения $f \circ \text{id}_A = \text{id}_B \circ f = f$, так как

$$(f \circ \text{id}_A)(a) = f(\text{id}_A(a)) = f(a), \quad (\text{id}_B \circ f)(a) = \text{id}_B(f(a)) = f(a)$$

для каждого $a \in A$.

Если $f : A \rightarrow B$ – отображение, то отображение $g : B \rightarrow A$ называется обратным к f , если $f \circ g = \text{id}_B$, $g \circ f = \text{id}_A$. Если обратное отображение существует, то оно единственно. Действительно, пусть $g' : B \rightarrow A$ – еще одно отображение, обратное к f ; тогда

$$g' = g' \circ \text{id}_B = g' \circ (f \circ g) = (g' \circ f) \circ g = \text{id}_A \circ g = g.$$

Единственное обратное к f отображение (если оно существует) обозначается f^{-1} .

Для того, чтобы выяснить, когда для отображения есть обратное, дадим еще несколько определений. Отображение $f : A \rightarrow B$ называется *инъективным*, если из того, что $f(a_1) = f(a_2)$ для некоторых $a_1, a_2 \in A$, следует, что $a_1 = a_2$. Отображение f называется *сюръективным*, если для каждого $b \in B$ найдется элемент $a \in A$, такой что $f(a) = b$. Наконец, отображение f называется *биективным*, если оно одновременно инъективно и сюръективно.

Предложение. Для отображения $f : A \rightarrow B$ обратное отображение существует тогда и только тогда, когда f – биективное отображение.

Доказательство. Пусть сначала обратное отображение f^{-1} существует. Если $a_1, a_2 \in A$ и $f(a_1) = f(a_2)$, то

$$a_1 = \text{id}_A(a_1) = (f^{-1} \circ f)(a_1) = f^{-1}(f(a_1)) = f^{-1}(f(a_2)) = (f^{-1} \circ f)(a_2) = \text{id}_A(a_2) = a_2.$$

Таким образом, отображение f инъективно. Далее, для любого $b \in B$ имеем: $b = \text{id}_B(b) = (f \circ f^{-1})(b) = f(a)$, где $a = f^{-1}(b) \in A$, т.е. f и сюръективно.

Обратно, пусть $f : A \rightarrow B$ – биективное отображение; для всякого $b \in B$ существует элемент $a \in A$, такой что $f(a) = b$ (потому что f сюръективно). Более того, этот элемент единственный, так как из инъективности f следует, что если $f(a') = f(a) = b$, то $a' = a$. Определим теперь отображение $g : B \rightarrow A$, взяв для каждого $b \in B$ в качестве $g(b)$ единственный элемент из A , для которого $f(g(b)) = b$. Из самого определения отображения g получаем, что $(f \circ g)(b) = f(g(b)) = b = \text{id}_B(b)$ для всех $b \in B$, т.е. $f \circ g = \text{id}_B$. Далее, для каждого $a \in A$

$$f((g \circ f)(a)) = (f \circ (g \circ f))(a) = ((f \circ g) \circ f)(a) = \text{id}_B(f(a)) = f(a) = f(\text{id}_A(a));$$

поскольку f инъективно, отсюда следует, что $(g \circ f)(a) = \text{id}_A(a)$ для всех $a \in A$, а это значит, что $g \circ f = \text{id}_A$. Таким образом, g – обратное к f отображение.

Декартово произведение. Пусть A, B – множества. Рассмотрим множество всех таких функций $f : \{1, 2\} \rightarrow A \cup B$, что $f(1) \in A$, $f(2) \in B$. Это множество и называется декартовым произведением множеств A и B и обозначается $A \times B$. Функция $f \in A \times B$ полностью определяется своими значениями на единственных элементах 1, 2 множества $\{1, 2\}$. Пусть $a \in A$, $b \in B$; через (a, b) будем обозначать функцию $f \in A \times B$, для которой $f(1) = a$, $f(2) = b$. Таким образом, множество $A \times B$ состоит из всех упорядоченных пар (a, b) , где $a \in A$, $b \in B$. Отметим, что

$(a, b) = (a', b')$ тогда и только тогда, когда $a = a', b = b'$. Заметим еще, что даже если множество B совпадает с множеством A , пары (a_1, a_2) и (a_2, a_1) представляют собой, вообще говоря, различные элементы декартова произведения.

Бинарные алгебраические операции. Пусть A – некоторое множество. Бинарной алгебраической операцией на A называется любое отображение $f : A \times A \rightarrow A$. Обычно для результата применения бинарной операции f к элементам $a, b \in A$ вместо $f((a, b))$ пишут afb ; в этом случае для обозначения операции вместо латинской буквы используется какой-то символ $*$. Чаще всего используются знаки $+$ (тогда говорят, что операция записана аддитивно, а сама она называется сложением) и \times (в этом случае операцию называют умножением и говорят, что она записана мультипликативно). Впрочем, знаком для умножения часто бывает точка \cdot , а во многих случаях он вообще опускается.

2. Группы. СИММЕТРИЧЕСКАЯ ГРУППА

Группы: определение и простейшие примеры. Множество G , на котором задана бинарная алгебраическая операция умножения $*$, называется группой, если выполняются следующие условия:

- (1) $g_1 * (g_2 * g_3) = (g_1 * g_2) * g_3$ для всех $g_1, g_2, g_3 \in G$ (это условие называется ассоциативностью умножения);
- (2) существует такой элемент $e \in G$, называемый единицей группы G , что $e * g = g * e = g$ для каждого $g \in G$;
- (3) для всякого элемента $g \in G$ существует элемент $g^{-1} \in G$, называемый обратным к g , такой что $g^{-1} * g = g * g^{-1} = e$.

В дальнейшем мы увидим, что единица группы и обратный элемент определены однозначно. Если операция умножения в группе удовлетворяет еще и условию

$$(4) \quad g_1 * g_2 = g_2 * g_1 \text{ для всех } g_1, g_2 \in G,$$

то группа G называется абелевой группой. Условие (4) называется коммутативностью умножения.

Обычно знак умножения в группе опускается, так что произведение элементов $g, h \in G$ обозначается gh . Однако, если группа абелева, то часто операция в группе обозначается знаком $+$; в этом случае говорят, что группа записана аддитивно, операция в ней называется сложением, единичный элемент в ней обозначается знаком 0 , а обратный к элементу $g \in G$ обозначается $-g$ и называется противоположным к g элементом. Таким образом, аксиомы аддитивно записанной абелевой группы A приобретают следующий вид:

- (1) $a + (b + c) = (a + b) + c$ для всех $a, b, c \in A$ (ассоциативность сложения);
- (2) существует такой элемент $0 \in A$, называемый нулем группы A , что $0 + a = a$ для каждого $a \in A$;
- (3) для всякого элемента $a \in A$ существует элемент $-a \in A$, называемый противоположным к a , такой что $(-a) + a = 0$;
- (4) $a + b = b + a$ для всех $a, b \in A$ (коммутативность сложения).

Как хорошо известно из школьного курса, сложение в множествах целых чисел \mathbb{Z} , рациональных чисел \mathbb{Q} и вещественных чисел \mathbb{R} обладает всеми этими свойствами. Таким образом, относительно операции сложения $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ представляют собой аддитивно записанные абелевы группы. Для того, чтобы подчеркнуть, что мы рассматриваем эти множества только относительно сложения, забывая об умножении, эти группы обозначаются соответственно $\mathbb{Z}^+, \mathbb{Q}^+, \mathbb{R}^+$.

Умножение чисел тоже ассоциативно и коммутативно, и во всех множествах $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ есть единичный элемент 1 . Однако, обратный элемент не всегда существует, так что $\mathbb{Z}, \mathbb{Q}, \mathbb{R}$ не являются группами относительно умножения. Но множества

\mathbb{Q}^* , \mathbb{R}^* , полученные из \mathbb{Q} , \mathbb{R} выбрасыванием 0, уже являются (мультипликативно записанными) абелевыми группами относительно умножения.

Группы преобразований. Пусть X – некоторое множество; преобразованием множества X называется любое биективное отображение X на себя. Обозначим через S_X множество всех преобразований $f : X \rightarrow X$ множества X . Если $f, g : X \rightarrow X$ – два преобразования из S_X , то определена их композиция $f \circ g$, которая тоже отображает X в X , и нетрудно видеть, что отображение $f \circ g$ биективно. Таким образом, для любых $f, g \in S_X$ их композиция $f \circ g$ принадлежит S_X . Выше было показано, что композиция любых отображений (а не только преобразований) ассоциативна. Далее, тождественное отображение id_X биективно и потому оно принадлежит S_X . Поскольку любое преобразование $f \in S_X$ биективно, для него, как показано выше, существует обратное отображение $f^{-1} : X \rightarrow X$, и очевидно, что оно биективно, т.е. $f^{-1} \in S_X$. Таким образом, множество S_X является группой относительно операции композиции преобразований. Эта группа называется группой преобразований множества X .

Преобразования конечного множества называются подстановками этого множества. В случае, когда $X = \{1, 2, \dots, n\}$, группа S_X обозначается через S_n и называется симметрической группой порядка n . Элемент $\sigma \in S_n$ полностью задается таблицей значений функции σ . Такую таблицу, а значит, и саму подстановку σ , удобно записывать в виде двухстрочной таблицы, в верхней строке которой стоят элементы множества $\{1, 2, \dots, n\}$ (не обязательно в возрастающем порядке), а под каждым элементом i из этого множества стоит элемент, в который подстановка σ переводит i . Приведем несколько примеров подстановок из S_5 :

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 5 & 2 & 4 & 1 & 3 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 3 & 4 & 1 & 5 & 2 \\ 4 & 1 & 5 & 3 & 2 \end{pmatrix}, \quad \begin{pmatrix} 5 & 2 & 4 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \end{pmatrix}.$$

Отметим, что первые две таблицы задают на самом деле одну и ту же подстановку, а подстановка, описываемая третьей таблицей, обратна к подстановке, задаваемой первыми двумя таблицами.

Нетрудно сосчитать, сколько элементов содержится в группе S_n ; их столько же, сколько таблиц вида

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \end{pmatrix},$$

в которых i_1, i_2, \dots, i_n – попарно различные числа из множества $\{1, 2, \dots, n\}$. В качестве i_1 мы можем взять любое из n чисел $1, 2, \dots, n$. В каждом из этих n случаев в качестве i_2 можно взять любое из $n-1$ чисел ряда $1, 2, \dots, n$, отличных от i_1 . Таким образом, для пары i_1, i_2 есть $n(n-1)$ возможностей. Точно так же, для элемента i_3 остается $n-2$ возможности, ..., для элемента i_{n-1} – 2 возможности, а последний элемент i_n уже определяется однозначно. Итак, группа S_n состоит из $n(n-1)(n-2) \cdots \cdots 2 \cdot 1$ элементов. Принято обозначать произведение всех целых чисел от 1 до n через $n!$ (словами: n -факториал). Значит, число элементов группы S_n равно $n!$

При записи умножения подстановок знак умножения \circ обычно не пишется. Отметим, что для обращения подстановки, заданной своей таблицей значений, достаточно поменять местами строки таблицы. Напомним еще, что при умножении подстановок сначала сначала действует правый сомножитель, а затем левый. Приведем несколько примеров вычислений в группе подстановок.

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix},$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix},$$

$$\begin{aligned} & \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 4 & 1 & 5 & 2 & 3 \end{array} \right) \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 5 & 2 & 4 & 1 & 3 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 1 & 2 & 4 & 5 \end{array} \right), \\ & \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 5 & 2 & 4 & 1 & 3 \end{array} \right)^{-1} \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 4 & 1 & 5 & 2 & 3 \end{array} \right) = \\ & = \left(\begin{array}{ccccc} 5 & 2 & 4 & 1 & 3 \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \end{array} \right) \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 4 & 1 & 5 & 2 & 3 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 4 & 1 & 2 & 5 \end{array} \right). \end{aligned}$$

Сравнивая первые два из этих примеров, замечаем, что уже при $n = 3$ перестановка сомножителей из группы S_n , вообще говоря, меняет произведение. Таким образом, группа S_n неабелева (за исключением случаев $n = 1$ и $n = 2$).

О ГРУППЕ ПОДСТАНОВОК

Пусть X – конечное множество, и пусть x_1, x_2, \dots, x_r – попарно различные элементы множества X . Подстановка, переводящая x_1 в x_2, x_2 в x_3, \dots, x_{r-1} в x_r, x_r в x_1 , и оставляющая на месте все остальные элементы множества X , называется циклом и обозначается (x_1, x_2, \dots, x_r) . Число r называется длиной цикла. Цикл (x) длины 1 оставляет все элементы множества X на месте.

Теорема 1. *Всякая подстановка конечного множества X может быть представлена в виде произведения нескольких циклов, никакие два из которых не содержат одинаковых элементов, причем каждый элемент множества X принадлежит некоторому циклу. Это представление единственно с точностью до порядка сомножителей.*

Доказательство. Прежде, чем начать доказательство, проиллюстрируем теорему примером, который делает ясным, как ее доказывать. Пусть

$$\sigma = \left(\begin{array}{cccccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 \\ 3 & 2 & 7 & 1 & 8 & 5 & 4 & 6 \end{array} \right).$$

Подстановка σ переводит 1 в 3, 3 в 7, 7 в 4, а 4 – опять в 1; таким образом, из подстановки выделяется цикл $(1, 3, 7, 4)$. Элемент 2 множества $\{1, 2, \dots, 8\}$ не принадлежит этому циклу, и он переводится подстановкой σ в себя, так что мы выделили еще один цикл (2) . Элемент 5 не содержится ни в одном из уже выделенных циклов, и $\sigma(5) = 8, \sigma(8) = 6, \sigma(6) = 5$. Итак, выделился еще один цикл $(5, 8, 6)$, и каждый элемент множества $\{1, 2, \dots, 8\}$ принадлежит одному из циклов, так что $\sigma = (1, 3, 7, 4)(2)(5, 8, 6)$.

Обобщим это рассуждение на случай произвольной подстановки. Пусть $X = \{x_1, \dots, x_n\}$ – конечное множество, и $\sigma \in S_X$; доказательство существования разложения в произведение циклов будем вести индукцией по количеству $a(\sigma)$ таких элементов $x \in X$, что $\sigma(x) \neq x$. Если $a(\sigma) = 0$, то σ не двигает ни один из элементов множества X , и $\sigma = (x_1)(x_2) \dots (x_n)$. Пусть теорема уже доказана для всех подстановок σ' , для которых $a(\sigma') < a(\sigma)$. Выберем произвольный элемент $y \in X$ и положим

$$y_1 = y, y_2 = \sigma(y_1), y_3 = \sigma(y_2), \dots, y_{i+1} = \sigma(y_i), \dots$$

Поскольку множество X конечно, среди элементов y_i будут повторяющиеся. Пусть y_{r+1} – первый из элементов y_i , совпадающий с одним из предшествующих элементов ($r \geq 1$); покажем, что $y_{r+1} = y_1$. Действительно, если $y_{r+1} = y_l, l \geq 2$, то $\sigma(y_{l-1}) = y_l = y_{r+1} = \sigma(y_r)$, и, поскольку σ – инъективное отображение, y_r совпадает с предшествующим ему элементом y_{l-1} , а это противоречит тому, что y_{r+1} был первым из элементов y_i , совпадающих с каким-то из предшествующих элементов. Таким образом, мы выделили в подстановке σ цикл $\alpha_1 = (y_1, \dots, y_r)$.

Пусть $\sigma' = \alpha_1^{-1}\sigma$; подстановка σ' оставляет неподвижными элементы y_1, \dots, y_r , а другие элементы из X подстановка σ' двигает тогда и только тогда, когда их двигает подстановка σ . Поэтому $a(\sigma') = a(\sigma) - r < a(\sigma)$, и мы можем применить предположение индукции. Учитывая, что $\sigma'(y_1) = y_1, \dots, \sigma'(y_r) = y_r$, получаем разложение σ' в произведение попарно не пересекающихся циклов $\sigma' = (y_1) \dots (y_r) \alpha_2 \dots \alpha_k$, причем любой элемент из X принадлежит одному из этих циклов. Но тогда $\sigma = \alpha_1 \sigma' = \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_k$.

Единственность разложения очевидна. Действительно, пусть $\sigma = \alpha_1 \dots \alpha_k = \beta_1 \dots \beta_l$ – разложения σ в произведения циклов, удовлетворяющие требованиям теоремы, и элемент $x \in X$ содержится в циклах $\alpha_i = (x, y_2, \dots, y_r)$, $\beta_j = (x, z_2, \dots, z_p)$, причем $r \leq p$ (ясно, что запись цикла можно начинать с любого входящего в него элемента). Тогда $y_2 = \sigma(x) = z_2$, $y_3 = \sigma(y_2) = \sigma(z_2) = z_3, \dots, y_r = \sigma(y_{r-1}) = \sigma(z_{r-1}) = z_r$, $x = \sigma(y_r) = \sigma(z_r)$. Таким образом, z_r – последний элемент цикла β_j , и $\alpha_i = (x, y_2, \dots, y_r) = (x, z_2, \dots, z_r) = \beta_j$.

Теорема 1 полностью доказана.

Транспозицией называется подстановка, переставляющая два различных элемента x, y множества X и оставляющая на месте все остальные элементы множества X . Таким образом, транспозиция – это цикл (x, y) длины 2.

Теорема 2. *Всякая подстановка раскладывается в произведение конечного числа транспозиций.*

Замечание. *Удобно считать, что произведением пустого множества сомножителей является единичный элемент, и поэтому тождественная подстановка может рассматриваться как произведение 0 транспозиций.*

Доказательство. По теореме 1, достаточно доказать, что любой цикл раскладывается в произведение транспозиций. Как мы только что отметили, цикл (x) – произведение пустого множества транспозиций, а при $k \geq 2$ мы имеем следующее разложение цикла длины k в произведение транспозиций:

$$(x_1, x_2, \dots, x_{k-1}, x_k) = (x_1, x_2)(x_2, x_3) \dots (x_{k-2}, x_{k-1})(x_{k-1}, x_k).$$

Отметим, что в отличие от разложения подстановки в произведение непересекающихся циклов, разложение подстановки в произведение транспозиций неоднозначно; например, $(1, 2)(1, 3) = (2, 3)(1, 2) = (2, 4)(3, 4)(1, 2)(1, 4)$. Как мы видим, даже число сомножителей может быть различным.

Пусть опять X – конечное множество, и пусть n – число его элементов. По теореме 1, всякая подстановка $\sigma \in S_X$ представляется в виде произведения попарно непересекающихся циклов, причем каждый элемент из X принадлежит одному из циклов; обозначим через $k(\sigma)$ количество этих циклов. Знаком подстановки σ называется число $\text{sgn}(\sigma) = (-1)^{n+k(\sigma)}$.

Теорема 3. *Пусть X – конечное множество. Для любых подстановок $\sigma, \tau \in S_X$ справедливо соотношение $\text{sgn}(\sigma\tau) = \text{sgn}(\sigma)\text{sgn}(\tau)$.*

Лемма 1. *Если τ – транспозиция, то $\text{sgn}(\tau) = -1$.*

Доказательство. Пусть $\tau = (x, y)$, и пусть z_2, \dots, z_{n-2} – все элементы из X , отличные от x, y . Тогда $\tau = (x, y)(z_1) \dots (z_{n-2})$. Таким образом, $k(\tau) = n - 1$ и $\text{sgn}(\tau) = (-1)^{n+(n-1)} = -1$.

Лемма 2. *Если τ – транспозиция, то для любой подстановки $\sigma \in S_X$ справедливо соотношение $\text{sgn}(\sigma\tau) = -\text{sgn}(\sigma)$.*

Доказательство. Очевидно, достаточно доказать, что $k(\sigma\tau) = k(\sigma) \pm 1$. Пусть $\tau = (x, y)$, $\sigma = \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_k$, где $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ – попарно не пересекающиеся циклы, объединение которых совпадает со всем множеством X (так что $k = k(\sigma)$). Возможны два случая.

Случай 1. Элементы x, y принадлежат одному циклу. Меняя, если нужно, нумерацию циклов, мы можем считать, что x и y принадлежат циклу α_k , т.е. что $\alpha_k = (x, z_1, \dots, z_r, y, u_1, \dots, u_l)$. Тогда

$$\begin{aligned}\sigma\tau &= \alpha_1 \dots \alpha_{k-1}(x, z_1, \dots, z_r, y, u_1, \dots, u_l)(x, y) = \\ &= \alpha_1 \dots \alpha_{k-1}(x, u_1, \dots, u_l)(y, z_1, \dots, z_r).\end{aligned}$$

В последнем произведении все циклы попарно не пересекаются, и каждый элемент из X принадлежит какому-то из циклов; поэтому $k(\sigma\tau) = k + 1 = k(\sigma) + 1$.

Случай 2. Элементы x, y принадлежат разным циклам. Меняя, если необходимо, нумерацию циклов, мы можем считать, что элемент x принадлежит циклу $\alpha_{k-1} = (x, u_1, \dots, u_l)$, а элемент y – циклу $\alpha_k = (y, z_1, \dots, z_r)$. Тогда

$$\begin{aligned}\sigma\tau &= \alpha_1 \dots \alpha_{k-2}(x, u_1, \dots, u_l)(y, z_1, \dots, z_r)(x, y) = \\ &= \alpha_1 \dots \alpha_{k-2}(x, z_1, \dots, z_r, y, u_1, \dots, u_l).\end{aligned}$$

В последнем произведении все циклы попарно не пересекаются, и каждый элемент из X принадлежит какому-то из циклов; поэтому $k(\sigma\tau) = k - 1 = k(\sigma) - 1$.

Лемма 3. *Если $\sigma \in S_X$ – произведение r транспозиций (не обязательно попарно не пересекающихся), то $\text{sgn}(\sigma) = (-1)^r$.*

Доказательство. Индукция по r ; при $r = 1$ наше утверждение совпадает с леммой 1. Пусть $\sigma = \tau_1 \dots \tau_r$, где $r > 1$ и τ_1, \dots, τ_r – транспозиции, и пусть уже доказано, что $\text{sgn}(\tau_1 \dots \tau_{r-1}) = (-1)^{r-1}$. По лемме 2

$$\text{sgn}(\sigma) = \text{sgn}(\tau_1 \dots \tau_{r-1}\tau_r) = -\text{sgn}(\tau_1 \dots \tau_{r-1}) = -(-1)^{r-1} = (-1)^r.$$

Доказательство теоремы 3. По теореме 2, подстановки σ и τ раскладываются в произведении транспозиций. Пусть σ – произведение l транспозиций, а τ – произведение r транспозиций; тогда $\sigma\tau$ – произведение $l + r$ транспозиций. По лемме 3,

$$\text{sgn}(\sigma\tau) = (-1)^{l+r} = (-1)^l(-1)^r = \text{sgn}(\sigma)\text{sgn}(\tau).$$

Следствие. *Если одна и та же подстановка σ представлена в виде произведения r транспозиций и l транспозиций, то числа r и l имеют одинаковую четность.*

Доказательство. По лемме 3, $(-1)^r = \text{sgn}(\sigma) = (-1)^l$.

До сих пор множество X , на котором действуют подстановки из S_X , было произвольным. Теперь мы будем считать, что $X = \{1, 2, \dots, n\}$; напомним, что в этом случае мы обозначаем группу подстановок через S_n . На множестве $\{1, 2, \dots, n\}$ есть естественный порядок, и это позволяет дать другой способ вычисления знака подстановки, не требующий предварительного разложения подстановки в произведение циклов или транспозиций. Упорядоченная последовательность целых чисел i_1, \dots, i_n называется перестановкой множества $\{1, 2, \dots, n\}$, если все эти числа различны и заключены между 1 и n . Таким образом, среди чисел i_1, \dots, i_n встречаются все числа $1, \dots, n$, причем каждое ровно по одному разу. Мы говорим, что элементы i_s, i_t образуют инверсию в перестановке i_1, i_2, \dots, i_n , если числа $s - t, i_s - i_t$ разных знаков, т.е. большее число предшествует меньшему. Общее количество инверсий в перестановке i_1, \dots, i_n обозначается через $I(i_1, \dots, i_n)$. Например, $I(3, 5, 1, 4, 2) = 6$: 3 образует инверсии с 1 и 2, 5 образует инверсии с 1, 2 и 4, 4 образует инверсию с 2.

Теорема 4. *Пусть $\sigma \in S_n$; тогда $\text{sgn}(\sigma) = (-1)^{I(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n))}$.*

Доказательство. Докажем сначала две леммы.

Лемма 4. *Всякая подстановка $\sigma \in S_n$ может быть представлена в виде произведения транспозиций соседних элементов множества $\{1, 2, \dots, n\}$ (т.е. транспозиций вида $(i, i+1)$, $1 \leq i < n$).*

Доказательство. По теореме 2 достаточно доказать, что любая транспозиция представляется в виде произведения транспозиций соседних элементов. Но это так: если $i < j$, то

$$(j, i) = (i, j) = (i, i+1)(i+1, i+2) \dots (j-2, j-1)(j-1, j)(j-2, j-1) \dots (i+1, i+2)(i, i+1).$$

Лемма 5. *Если $\sigma \in S_n$, а τ – транспозиция соседних элементов, то*

$$I(\sigma\tau(1), \sigma\tau(2), \dots, \sigma\tau(n)) = I(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n)) \pm 1.$$

Доказательство. Пусть $\tau = (s, s+1)$; для любого t обозначим число $\sigma(t)$ через i_t ; тогда $\sigma\tau(t) = i_t$, если $t \neq s, s+1$, $\sigma\tau(s+1) = i_s$, $\sigma\tau(s) = i_{s+1}$. Таким образом, нам надо сравнить перестановки

$$i_1, i_2, \dots, i_s, i_{s+1}, \dots, i_n \quad \text{и} \quad i_1, i_2, \dots, i_{s+1}, i_s, \dots, i_n.$$

Если хотя бы один из индексов t, u не равен s или $s+1$, то элементы i_t, i_u одновременно образуют или не образуют инверсию в обеих подстановках, а если элементы i_s, i_{s+1} образуют инверсию в одной из перестановок, то они не образуют инверсию в другой, и наоборот. Итак, количества инверсий в наших перестановках отличаются на 1, т.е.

$$\begin{aligned} I(\sigma\tau(1), \sigma\tau(2), \dots, \sigma\tau(n)) - I(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n)) &= \\ &= I(i_1, i_2, \dots, i_s, i_{s+1}, \dots, i_n) - I(i_1, i_2, \dots, i_{s+1}, i_s, \dots, i_n) = \pm 1. \end{aligned}$$

Теперь легко завершить доказательство теоремы. По лемме 4 подстановка σ раскладывается в произведение $\tau_1\tau_2 \dots \tau_r$, каждый сомножитель τ_i которого – транспозиция соседних элементов. Положим $\sigma_p = \tau_1\tau_2 \dots \tau_p$ ($0 \leq p \leq r$), так что $\sigma = \sigma_r$. При этом, конечно, мы считаем, что σ_0 – тождественная подстановка. Ясно, что $I(\sigma_0(1), \sigma_0(2), \dots, \sigma_0(n)) = I(1, 2, \dots, n) = 0$, а из леммы 5 следует, что для любого $p \geq 1$ разность

$$\varepsilon_p = I(\sigma_p(1), \sigma_p(2), \dots, \sigma_p(n)) - I(\sigma_{p-1}(1), \sigma_{p-1}(2), \dots, \sigma_{p-1}(n))$$

равна 1 или -1. Поэтому $I(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n)) = \varepsilon_1 + \varepsilon_2 + \dots + \varepsilon_r = r - 2l$, где l – количество тех ε_p , которые равны -1. Воспользовавшись леммой 3, получаем желаемый результат:

$$\text{sgn}(\sigma) = (-1)^r = (-1)^{r-2l} = (-1)^{I(\sigma(1), \sigma(2), \dots, \sigma(n))}.$$