

каждого класса возможен непрерывный переход от одного репера к другому, а от одного класса к другому непрерывный переход невозможен. Полученное разбиение на реперы данной и противоположной ориентаций аналогично рассмотренному в вещественном аффинном пространстве. Разница только в том, что сейчас нас интересуют не любые аффинные, а лишь ортонормированные реперы; это приводит и в комплексном случае к той же картине (в то время как комплексные аффинные реперы на два класса не распадутся).

§ 50. Псевдоортогональные преобразования

Рассмотрим теперь случай, когда (49.1) дает преобразование репера $\mathfrak{H} \rightarrow \mathfrak{H}'$ в псевдоевклидовом пространстве индекса k . Мы будем считать, что k принимает значения $1, 2, \dots, n-1$. Случай $k=n$ исключаем, как приводящий по существу к собственно евклидову пространству (см. начало § 44); в этом случае $A_{i'}^i$ — тоже вещественная ортогональная матрица.

Пусть, как обычно, e_1, \dots, e_k (соответственно $e_{1'}, \dots, e_{k'}$) — мнимоединичные орты; остальные орты — единичные. Пусть индексы $\alpha, \beta, \gamma, \dots$ пробегают у нас значения $1, 2, \dots, k$, а индексы λ, μ, ν, \dots — значения $k+1, \dots, n$.

Тогда разложение

$$e_{i'} = A_{i'}^i e_i$$

можно записать в детализированном виде, отличая единичные и мнимоединичные орты:

$$\left. \begin{aligned} e_{\alpha'} &= A_{\alpha'}^{\alpha} e_{\alpha} + A_{\alpha'}^{\lambda} e_{\lambda}, \\ e_{\lambda'} &= A_{\lambda'}^{\alpha} e_{\alpha} + A_{\lambda'}^{\lambda} e_{\lambda}. \end{aligned} \right\} \quad (50.1)$$

В правых частях по α и λ происходит, конечно, суммирование. Вся матрица преобразования состоит, таким образом, из четырех матриц:

$$\|A_{i'}^i\| = \left\| \begin{array}{cc|cc} k & n-k & & \\ \hline \overbrace{A_{\alpha'}^{\alpha}} & \overbrace{A_{\alpha'}^{\lambda}} & & \\ \hline \overbrace{A_{\lambda'}^{\alpha}} & \overbrace{A_{\lambda'}^{\lambda}} & & \\ \hline & & n-k & \end{array} \right\} \quad (50.2)$$

При помощи этой же матрицы преобразуются, как мы знаем, ковариантные координаты x_i произвольного вектора x :

$$\left. \begin{aligned} x_{\alpha'} &= A_{\alpha'}^{\alpha} x_{\alpha} + A_{\alpha'}^{\lambda} x_{\lambda}, \\ x_{\lambda'} &= A_{\lambda'}^{\alpha} x_{\alpha} + A_{\lambda'}^{\lambda} x_{\lambda}. \end{aligned} \right\} \quad (50.3)$$

Но его контравариантные координаты x^i преобразуются при помощи транспонированной обратной матрицы, а именно:

$$x^i = A_i^j x^j,$$

или, как мы теперь можем записать:

$$\left. \begin{aligned} x^{\alpha'} &= A_{\alpha'}^{\alpha} x^{\alpha} + A_{\lambda'}^{\alpha} x^{\lambda}, \\ x^{\lambda'} &= A_{\alpha'}^{\lambda} x^{\alpha} + A_{\lambda'}^{\lambda} x^{\lambda}. \end{aligned} \right\} \quad (50.4)$$

Но в любом ортонормированном репере между x^i и x_i существует связь (42.24), которую мы теперь можем записать в виде

$$x_{\alpha} = -x^{\alpha}, \quad x_{\lambda} = x^{\lambda}. \quad (50.5)$$

Заменяя согласно этим формулам ковариантные координаты через контравариантные в преобразовании (50.3), получим:

$$\left. \begin{aligned} x^{\alpha'} &= A_{\alpha'}^{\alpha} x^{\alpha} - A_{\alpha'}^{\lambda} x^{\lambda}, \\ x^{\lambda'} &= -A_{\lambda'}^{\alpha} x^{\alpha} + A_{\lambda'}^{\lambda} x^{\lambda}. \end{aligned} \right\} \quad (50.6)$$

В правых частях по α и λ по-прежнему подразумевается суммирование. Матрица, посредством которой производится преобразование (50.6), отличается от матрицы (50.2) лишь изменением знака у элементов с разнородными индексами. Но преобразование (50.6) — это лишь другая запись преобразования (50.4), и матрицы у них должны совпадать:

$$\left. \begin{aligned} A_{\alpha'}^{\alpha'} &= A_{\alpha'}^{\alpha}, & A_{\lambda'}^{\alpha'} &= -A_{\alpha'}^{\lambda}, \\ A_{\alpha'}^{\lambda'} &= -A_{\lambda'}^{\alpha}, & A_{\lambda'}^{\lambda'} &= A_{\lambda'}^{\lambda}. \end{aligned} \right\} \quad (50.7)$$

Таким образом, матрица (50.2) после изменения знаков элементов в правой верхней и левой нижней клетках совпадает со своей транспонированной обратной матрицей.

Такие матрицы мы будем называть псевдоортогональными матрицами индекса k . Если матрица A_i^j псевдоортогональная, то, конечно, обратная матрица A_j^i тоже псевдоортогональная того же индекса k . Это видно хотя бы из полной симметрии формул (50.7) относительно обеих матриц.

Таким образом, переход от ортов старого к ортам нового репера осуществляется при помощи псевдоортогональной матрицы. Обратно, всякая псевдоортогональная матрица (индекса k) переводит любой данный ортонормированный репер (в пространстве индекса k) снова в ортонормированный репер. Это следует из того, что при наличии условий (50.7) закон преобразования контравариантных координат (50.4) можно переписать в виде (50.6); далее, сравнивая закон преобразования (50.6) с (50.3) и пользуясь соот-

ношениями (50.5), которые имеют место в *данном ортонормированном репере*, убеждаемся, что и в *преобразованном репере* эти соотношения также справедливы:

$$x_{\alpha'} = -x^{\alpha'}, \quad x_{\lambda'} = x^{\lambda'}. \quad (50.8)$$

Сравнивая полученные формулы с общей формулой опускания индекса

$$x_{i'} = g_{i'j'} x^{j'},$$

убеждаемся, что в полученном репере

$$g_{\alpha'\alpha'} = -1, \quad g_{\lambda'\lambda'} = 1, \quad g_{i'j'} = 0 \quad (i' \neq j'),$$

т. е. что репер *ортонормированный*.

Псевдоортогональные матрицы (подобно ортогональным) можно было бы характеризовать условиями, наложенными на попарные произведения их строк, однако теперь произведение двух строк нужно понимать как сумму произведений соответствующих элементов перемножаемых строк, *причем первые k произведений берутся с обратными знаками*. Тогда произведение разных строк всегда давало бы нам нуль, а произведение одинаковых или -1 (для первых k строк) или $+1$ (для остальных).

Разумеется, все сказанное справедливо и для столбцов.

Нетрудно обнаружить, что, как и для ортогональных матриц,

$$\text{Det} |A_{i'}^i| = \pm 1. \quad (50.9)$$

В самом деле, изменение знаков в правой верхней и левой нижней клетках матрицы (50.2) не меняет ее определителя, так как сводится к умножению на -1 первых k ее строк и первых k ее столбцов (а определитель умножается при этом на $(-1)^{2k} = 1$). В то же время это изменение знаков означает согласно (50.7) переход к транспонированной обратной матрице, а значит, и определитель меняет свое значение на обратное. Таким образом, $\text{Det} |A_{i'}^i|$ равен своей обратной величине, а это влечет равенство (50.9).

Однако в случае псевдоортогональных матриц их классификация по значению определителя ± 1 оказывается слишком грубой. Фактически псевдоортогональные матрицы данного порядка n и данного индекса k распадаются не на два, а на четыре класса (аналогично простейшему случаю псевдоевклидовой плоскости, когда $n = 2$, $k = 1$).

В самом деле, заметим, прежде всего, что в матрице (50.2) левая верхняя и правая нижняя клетки содержат неособенные матрицы (порядков k и $n - k$ соответственно):

$$\text{Det} |A_{\alpha'}^{\alpha}| \neq 0, \quad \text{Det} |A_{\lambda'}^{\lambda}| \neq 0. \quad (50.10)$$

Чтобы показать это, допустим противное, например,

$$\text{Det} |A_{\alpha'}^{\alpha}| = 0.$$

Тогда между строками матрицы $A_{\alpha'}^{\alpha}$ (α' — номер строки) существует линейная зависимость, которую можно написать в виде

$$a^{\alpha'} A_{\alpha'}^{\alpha} = 0 \quad (\alpha = 1, 2, \dots, k); \quad (50.11)$$

по α' происходит суммирование. Умножая верхнее равенство (50.1) на $a^{\alpha'}$ и суммируя по $\alpha' = 1', \dots, k'$, получаем (учитывая (50.11)):

$$\sum_{\alpha'} a^{\alpha'} e_{\alpha'} = \sum_{\alpha'} a^{\alpha'} A_{\alpha'}^{\lambda} e_{\lambda}.$$

Так как коэффициенты линейной зависимости $a^{\alpha'}$ не обращаются в нуль одновременно, то скалярный квадрат левой части равенства будет отрицательным (так как $e_{\alpha'}^2 = -1$, $e_{\alpha} e_{\beta'} = 0$), а скалярный квадрат правой части будет положительным, в крайнем случае нулем (так как $e_{\lambda}^2 = 1$, $e_{\lambda} e_{\mu} = 0$). Полученное противоречие показывает справедливость нашего утверждения (50.10). В результате для определителей (50.10) возможны следующие четыре комбинации знаков, соответственно чему распадаются на четыре класса и *движения* ортонормированного репера \mathfrak{R} (как мы будем кратко называть переход от одного ортонормированного репера \mathfrak{R} к другому \mathfrak{R}').

	$\text{Det} A_{\alpha'}^{\alpha} $	$ \text{Det} A_{\lambda'}^{\lambda} $	Тип движения
1°	+	+	Собственное движение
2°	+	—	Несобственное движение 1-го рода
3°	—	+	Несобственное движение 2-го рода
4°	—	—	Несобственное движение 3-го рода

(50.12)

Простейшими примерами движений каждого из четырех типов служат:

1°. Тожественное преобразование.

$$\left. \begin{array}{l} 2^{\circ}. \quad e_n \quad \text{переходит в} \quad -e_n \\ 3^{\circ}. \quad e_1 \quad \text{»} \quad \text{»} \quad -e_1 \\ 4^{\circ}. \quad e_1, e_n \quad \text{»} \quad \text{»} \quad -e_1, -e_n \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{остальные орты} \\ \text{и начало } O \text{ неменяются.} \end{array}$$

Так как рассматриваемые определители не могут принимать нулевых значений, то при неизменном \mathfrak{R} и непрерывном изменении \mathfrak{R}' движение всегда остается в пределах одного из указанных четырех типов. Можно было бы показать также (этого мы делать не будем), что в пределах одного типа всегда возможен непрерывный переход

от одного движения $\mathfrak{R} \rightarrow \mathfrak{R}'$ к любому другому $\mathfrak{R} \rightarrow \mathfrak{R}''$ в смысле *непрерывного* перехода репера \mathfrak{R}' в \mathfrak{R}'' .

В результате движения каждого типа можно характеризовать тем, что они могут быть получены непрерывным переходом от простейшего движения этого же типа. В частности, собственные движения $\mathfrak{R} \rightarrow \mathfrak{R}'$ характеризуются тем, что их можно получить непрерывным переходом от тождественного преобразования, т. е. \mathfrak{R}' *получается непрерывным изменением* \mathfrak{R} .

Отсюда вытекает также, что последовательное выполнение двух собственных движений $\mathfrak{R} \rightarrow \mathfrak{R}'$, $\mathfrak{R}' \rightarrow \mathfrak{R}''$ дает снова собственное движение $\mathfrak{R} \rightarrow \mathfrak{R}''$. В самом деле, поскольку переход от \mathfrak{R} к \mathfrak{R}' и от \mathfrak{R}' к \mathfrak{R}'' происходит в результате непрерывного изменения репера, то тем же свойством обладает и переход от \mathfrak{R} к \mathfrak{R}'' .

Нетрудно было бы составить таблицу, которая указывала бы, какой тип движения мы получим в результате наложения движений двух данных типов. За образец можно принять простейшие движения каждого из четырех типов; наложение их дает всегда одно из этих же простейших движений. Если перейти теперь от простейших движений к произвольным движениям *этих же типов*, то ввиду непрерывности такого перехода тип результирующего движения не изменится; таблица, составленная для простейших движений, будет пригодна во всех случаях.

Далее, так как при непрерывном изменении движения $\text{Det} |A_i^j|$ (равный ± 1) не меняется, то для любого движения он будет таким же, как и для простейшего движения этого же класса, т. е.

$$\begin{aligned} \text{Det} |A_i^j| &= 1 && \text{для движений классов } 1^\circ, 4^\circ; \\ \text{Det} |A_i^j| &= -1 && \text{» } \text{» } \text{» } 2^\circ, 3^\circ. \end{aligned}$$

Таким образом, наша классификация (50.12) является действительно подразделением более грубой классификации (50.9).

Нетрудно уяснить себе наглядный смысл нашей классификации движений: собственное движение не меняет ориентации не только всего репера в целом, но и отдельно его частей: e_α (совокупность мнимоединичных ортов) и e_λ (совокупность единичных ортов); несобственное движение 1-го рода не меняет ориентации e_α , но меняет ее для e_λ ; несобственное движение 2-го рода ведет себя обратным образом; наконец, несобственное движение 3-го рода меняет ориентацию и для e_α , и для e_λ , но не меняет ее для репера в целом.

При этом мы говорим, что векторы $e_{\alpha'}$ и e_α имеют одинаковую ориентацию тогда и только тогда, когда

$$\text{Det} |A_{\alpha'}^\alpha| > 0, \quad (50.13)$$

и аналогично для $e_{\lambda'}$ и e_λ .

Чтобы это понятие об одинаковой ориентации векторов e_α и $e_{\alpha'}$ (и аналогично e_λ , $e_{\lambda'}$) имело смысл, нужно, конечно, чтобы оно обладало транзитивностью. Другими словами, нужно, чтобы сохранение ориентации e_α при переходе от первого репера ко второму и от второго к третьему влекло бы за собой сохранение ориентации e_α и при переходе от первого репера к третьему. Но это можно показать так: ввиду сохранения ориентации e_α оба перехода будут принадлежать к типам 1° , 2° таблицы (50.12). Наложение двух таких движений дает движение снова типа 1° или 2° , что легко усмотреть, беря для образца простейшие движения типов 1° , 2° . Таким образом, для результирующего движения условие (50.13) снова соблюдается и e_α для первого и третьего реперов имеют снова одинаковую ориентацию.

Для e_λ проводится совершенно аналогичное рассуждение, но для типов 1° , 3° .

Обращает на себя внимание то, что, оказывается, имеет смысл говорить об одинаковой (или различной) ориентации векторов, например, e_α и $e_{\alpha'}$, несмотря на то, что они определяют различные k -мерные плоскости. Но дело в том, что эти плоскости в нашем пространстве — максимально-мерные плоскости со знакоотрицательной метрикой ($x^2 < 0$), а такие плоскости, как можно было бы показать, нельзя вращать слишком свободно (иначе в них появятся $x^2 > 0$), в частности, нельзя «перевертывать» и накладывать на себя с обратной ориентацией. Поэтому ориентацию, выбранную на одной из них, можно однозначно перенести, непрерывно вращая эту плоскость, и на все другие такие плоскости, — подобно тому, как это можно сделать (применяя грубое сравнение) для всех плоскостей обычного пространства, наклоненных к данной плоскости под углом не более чем, например, 20° .

Выберем какой-нибудь репер \mathfrak{R}_0 и разобьем все реперы пространства на четыре класса в зависимости от того, получают ли они из \mathfrak{R}_0 движениями собственными или несобственными 1-го, 2-го и 3-го рода. Тогда согласно выше сказанному в пределах каждого класса возможен непрерывный переход от одного репера к другому, но непрерывный переход от одного класса к другому невозможен. Очевидно, такое разбиение всех реперов \mathfrak{R} на четыре класса от выбора начального репера \mathfrak{R}_0 не зависит (если нумерацией этих классов не интересоваться).

§ 51*. Квазиаффинная и аффинная группы преобразований

В этом и следующем параграфах мы хотим отчетливо выявить некоторые ведущие идеи, лежащие в основе аффинной, евклидовой и вообще всех «однородных» геометрий. В самом деле, однородный в каком-то смысле характер рассмотренных нами до сих пор пространств, их одинаковое строение в разных местах и в разных