

наблюдаемой. Легко показать, что если каждый общий собственный вектор наблюдаемых A и B есть собственный вектор линейного оператора F , то последний есть некоторая операторная функция A и B .

Все это без труда обобщается на случай любого числа коммутирующих между собой наблюдаемых.

Наконец, говорят, что последовательность A, B, C, \dots наблюдаемых составляет *полный набор коммутирующих наблюдаемых*, если эти наблюдаемые все коммутируют между собой и если их общая базисная система определяется единственным образом. Каждому множеству собственных значений a, b, c, \dots соответствует один и только один общий собственный вектор (определенный с точностью до постоянного множителя). Этот вектор может рассматриваться как функция собственных значений a, b, c, \dots . Его обычно обозначают символом $|abc \dots\rangle$.

Раздел III. ТЕОРИЯ ПРЕДСТАВЛЕНИЙ

§ 16. Общее понятие о конечных матрицах

По определению матрица A типа $M \times N$ есть совокупность MN элементов A_{mn} ($m = 1, 2, \dots, M$; $n = 1, 2, \dots, N$), которые обычно располагают в виде прямоугольной таблицы с M строками и N столбцами

$$(A) \equiv \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} & \dots & A_{1N} \\ A_{21} & \dots & & \\ \vdots & & & \\ \vdots & & & \\ A_{M1} & \dots & & A_{MN} \end{pmatrix};$$

A_{mn} есть элемент матрицы, расположенный на пересечении m -й строки и n -го столбца.

Если $M = N$, то мы имеем *квадратную матрицу*, число ее строк и столбцов дает число измерений, или порядок матрицы. Если одно из двух целых чисел M или N равно 1, то элементы матрицы могут рассматриваться как компоненты вектора. Мы будем называть *правым вектором* матрицу с одним столбцом ($M =$ размерности вектора, $N = 1$) и *левым вектором* — матрицу с одной строкой ($M = 1, N =$ размерности вектора). Тогда *скаляр* есть матрица с $M = N = 1$.

Из матрицы A типа $M \times N$ можно получить новые матрицы с помощью некоторых операций *сопряжения*, именно:

а) *комплексно сопряженную матрицу* A^* — это матрица типа $M \times N$, элементы которой суть величины, комплексно сопряженные элементам матрицы A : $(A^*)_{kl} = A_{lk}^*$;

б) *транспонированную матрицу* \bar{A} — это матрица типа $N \times M$, получаемая перестановкой строк и столбцов: $(\bar{A})_{kl} = A_{lk}$;

в) *эрмитово сопряженную матрицу* A^+ — это матрица типа $N \times M$, получаемая применением обеих указанных выше операций: $(A^+)_{kl} = A_{lk}^*$.

Комплексно сопряженный правый вектор есть правый вектор. Транспонированный правый вектор и эрмитово сопряженный правый вектор суть левые векторы и наоборот. Комплексно сопряженная, транспонированная и эрмитово сопряженная квадратные матрицы порядка N суть квадратные матрицы порядка N .

Определяют следующие *операции матричной алгебры*:

а) *умножение матрицы* A *на постоянную* c ; произведение cA есть матрица того же типа, что и A :

$$(cA)_{mn} = cA_{mn};$$

б) *сумма* $S = A + B$ *двух матриц одного типа*; S есть матрица того же типа, что A и B :

$$S_{mn} = A_{mn} + B_{mn};$$

в) *произведение (справа)* $P = AB$ *матрицы* B *типа* $M_B \times N_B$ *на матрицу* A *типа* $M_A \times N_A$, *причем число столбцов матрицы* A *должно быть равно числу строк матрицы* B : $N_A = M_B = K$. Это матрица типа $M_A \times N_B$, элементы которой даются формулой

$$P_{mn} = \sum_{k=1}^K A_{mk} B_{kn}.$$

Имеют место следующие равенства

$$(A + B)^* = A^* + B^*, \quad \overline{(A + B)} = \bar{A} + \bar{B}, \quad (A + B)^+ = A^+ + B^+.$$

$$(AB)^* = A^* B^*, \quad \overline{(AB)} = \bar{B} \bar{A}, \quad (AB)^+ = B^+ A^+.$$

Отметим изменение порядка сомножителей в правых частях двух последних равенств.

Умножение слева N -мерного левого вектора на N -мерный правый вектор дает скаляр. Умножение слева N -мерного правого вектора на N -мерный левый вектор дает квадратную матрицу порядка N .

Другой важной операцией является *тензорное произведение* двух матриц. С помощью матрицы $A^{(1)}$ типа $M_1 \times N_1$ и матрицы $A^{(2)}$ типа $M_2 \times N_2$ можно образовать матрицу $A^{(12)} \equiv A^{(1)} \otimes A^{(2)}$ типа $M_1 M_2 \times N_1 N_2$. $M_1 M_2$ строк этой матрицы обозначаются двумя индексами m_1 и m_2 ($m_1 = 1, 2, \dots, M_1$, $m_2 = 1, 2, \dots, M_2$), $N_1 N_2$ столбцов матрицы обозначаются двумя индексами n_1 и n_2 ($n = 1, 2, \dots, N_1$, $n_2 = 1, 2, \dots, N_2$). При этом

$$A_{m_1 m_2; n_1 n_2}^{(12)} = A_{m_1 n_1}^{(1)} A_{m_2 n_2}^{(2)}.$$

§ 17. Квадратные матрицы

В этом параграфе мы дадим несколько определений и перечислим ряд свойств квадратных матриц.

В квадратной матрице A порядка N мы различаем N диагональных элементов A_{nn} ($n = 1, 2, \dots, N$) и недиагональные элементы A_{kl} ($k \neq l$). *Шпур* (или *след*) матрицы A есть сумма ее диагональных элементов:

$$\text{Sp } A \equiv \text{Tr } A \equiv \sum_n A_{nn}. \quad (60)$$

Детерминант или *определитель* матрицы A , $\det A$, есть детерминант, образованный таблицей ее элементов.

Единичная матрица I есть матрица, все диагональные элементы которой равны 1, а все недиагональные элементы равны нулю

$$i_{mn} = \delta_{mn}.$$

Произведение единичной матрицы на постоянную есть, по определению, *постоянная матрица*. *Диагональная матрица* есть матрица, все недиагональные элементы которой равны нулю.

Квадратная матрица является вещественной, симметричной или эрмитовой, если она равна своей комплексно сопряженной, своей транспонированной или своей эрмитово сопряженной, соответственно.

Сумма и произведение двух матриц порядка N всегда определены — это также матрицы порядка N . Сумма ассоциативна и коммутативна. Произведение ассоциативно, дистрибутивно по отношению к сумме, но не обязательно коммутативно. Алгебра матриц порядка N есть *некоммутативная алгебра*.

Чтобы матрица порядка N коммутировала со всеми матрицами порядка N необходимо и достаточно, чтобы она была постоянной (пропорциональной единичной) (задача 4). В частности, единичная матрица I такова, что

$$IA = AI = A \quad (61)$$

при любой матрице A .

Две диагональные матрицы всегда коммутируют. Чтобы матрица порядка N коммутировала со всеми диагональными матрицами порядка N необходимо и достаточно, чтобы она была диагональной (задача 4).

Шпур (или *след*) произведения ряда матриц *инвариантен относительно циклической перестановки сомножителей*

$$\text{Sp } ABC \equiv \text{Sp } CAB. \quad (62)$$

Детерминант произведения матриц равен произведению детерминантов этих матриц

$$\det ABC = \det A \cdot \det B \cdot \det C. \quad (63)$$

Матрица B , по определению, является обратной к матрице A , если

$$AB = I \quad \text{и} \quad BA = I. \quad (64)$$

Впрочем, если выполняется одно из этих равенств, то другое выполняется также. Обратную матрицу обычно обозначают символом

$$B = A^{-1}.$$

Чтобы данная матрица A имела обратную необходимо и достаточно, чтобы детерминант матрицы был отличен от нуля: $\det A \neq 0$. Если $\det A = 0$, то матрица называется *сингулярной*.

Нетрудно проверить, что

$$(\tilde{A})^{-1} = (\widetilde{A^{-1}}), \quad (A^*)^{-1} = (A^{-1})^*, \quad (A^\dagger)^{-1} = (A^{-1})^\dagger$$

и что

$$(PQ)^{-1} = Q^{-1}P^{-1}.$$

Матрица O называется *ортогональной*, если транспонированная матрица \tilde{O} равна обратной

$$O\tilde{O} = \tilde{O}O = I.$$

Матрица U называется *унитарной*, если эрмитово сопряженная матрица U^\dagger равна обратной

$$UU^\dagger = U^\dagger U = I.$$

Если мы умножим слева матрицу размерности N на правый N -мерный вектор, то получим правый N -мерный вектор. Если умножить справа матрицу размерности N на левый N -мерный вектор, то получим левый N -мерный вектор.

Особенно просто действие диагональной матрицы. Пусть

$$D_{mn} = d_m \delta_{mn}$$

суть элементы такой матрицы, а u_n — компоненты правого вектора u , тогда

$$(Du)_n = d_n u_n.$$

Аналогично, если v_n — компоненты левого вектора v , то

$$(vD)_n = v_n d_n.$$

Если матрица сингулярна, то существует по крайней мере один правый вектор u такой, что $Au = 0$, и обратно. Из этого факта вытекает важная теорема:

Пусть A и B две матрицы порядка N . Для того, чтобы существовал правый N -мерный вектор u , удовлетворяющий уравнению

$$Au = \lambda Bu,$$

необходимо и достаточно, чтобы постоянная λ являлась решением уравнения

$$\det(A - \lambda B) = 0.$$

В частности, если A есть матрица порядка N , то для того, чтобы существовал правый вектор u , удовлетворяющий уравнению

$$Au = \lambda u,$$

необходимо и достаточно, чтобы постоянная λ являлась решением уравнения

$$\det(A - \lambda I) = 0.$$

Это алгебраическое уравнение порядка, не превосходящего N называется *секулярным уравнением*.

Аналогичные результаты имеют место для левых векторов.

Тензорное произведение двух матриц порядка N_1 и N_2 есть матрица порядка $N_1 N_2$. В частности, тензорное произведение единичных матриц $I^{(1)}$, $I^{(2)}$ также представляет собой единичную матрицу $I^{(12)}$ размерности $N_1 N_2$.

В качестве примера рассмотрим матрицы порядка 4, получающиеся в результате тензорного умножения матриц порядка 2 на матрицы порядка 2. В теории часто используются следующие матрицы второго порядка (матрицы Паули):

$$1^{(\sigma)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad \sigma_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad \sigma_2 = \begin{pmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{pmatrix}, \quad \sigma_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}. \quad (65)$$

Всякая матрица второго порядка может быть представлена как линейная комбинация этих четырех эрмитовых матриц. Рассмотрим теперь матрицы Паули в другом двумерном пространстве:

$$1^{(\rho)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad \rho_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad \rho_2 = \begin{pmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{pmatrix}, \quad \rho_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}. \quad (66)$$

Производя тензорное умножение матрицы типа (σ) на матрицу типа (ρ) , мы получим матрицу типа (4×4) . Дадим явное выражение нескольких матриц типа $(\rho\sigma)$:

$$\rho_1 \otimes \sigma_1 = \begin{pmatrix} 0 & \sigma_1 \\ \sigma_1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$$\rho_1 \otimes \sigma_2 = \begin{pmatrix} 0 & \sigma_2 \\ \sigma_2 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & -i \\ 0 & 0 & i & 0 \\ 0 & -i & 0 & 0 \\ i & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix},$$

$$\rho_3 \otimes 1^{(\sigma)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix}.$$

Полученные матрицы можно рассматривать как матрицы, принадлежащие одному из пространств, скажем пространству (ρ) , но тогда каждый элемент матрицы есть матрица из другого пространства: это выражено в средних частях равенств. Правые части равенства представляют матрицы в явном виде; если условиться отмечать строки (и столбцы) двумя индексами $m_\rho m_\sigma$, причем первый относится к составляющим пространства ρ , а второй — к составляющим пространства (σ) , то строки (и столбцы) располагаются в порядке: 11, 12, 21, 22.

Линейно комбинируя тензорные произведения матриц, получают квадратные матрицы с двойными индексами $A_{m_1 m_2; n_1 n_2}$ ($m_1, n_1 = 1, 2, \dots, N_1; m_2, n_2 = 1, 2, \dots, N_2$), размерности $N_1 N_2$. Как показывает рассмотренный пример, можно считать их матрицами типа (1), элементы которых суть матрицы типа (2). Суммируя диагональные элементы такой матрицы, получаем матрицу типа (2) в обычном смысле; по определению это частичный шпур в пространстве (1) исходной матрицы:

$$(\text{Sp}_1 A)_{m_2 n_2} \equiv \sum_{n_1=1}^{N_1} A_{n_1 m_2; n_1 n_2}. \quad (67)$$

Аналогично можно определить частичный шпур в пространстве (2). Очевидно, что

$$\text{Sp } A = \text{Sp}_2 (\text{Sp}_1 A) = \text{Sp}_1 (\text{Sp}_2 A), \quad (68)$$

и если матрица A есть тензорное произведение $A^{(1)} \otimes A^{(2)}$, то

$$\text{Sp} (A^{(1)} \otimes A^{(2)}) = (\text{Sp}_1 A^{(1)}) (\text{Sp}_2 A^{(2)}). \quad (69)$$

§ 18. Бесконечные матрицы

Большую часть результатов, относящихся к конечным матрицам, можно распространить и на бесконечные матрицы. В этом случае также строки и столбцы нумеруются одним или несколькими индексами, но эти индексы могут составлять бесконечное счетное множество или даже континуальное множество значений в некоторой области. Бесконечная матрица является квадратной, если ее строки и столбцы отмечаются одной системой индексов. При наличии только одного столбца мы имеем правый вектор, при наличии только одной строки — левый вектор.

Операции комплексного сопряжения, транспонирования и эрмитового сопряжения без изменений переносятся на случай бесконечных матриц. То же самое можно сказать относительно умножения на постоянную и операции суммирования. Что же касается умножения A на B , то подразумевается, естественно, что строки B и столбцы A отмечаются одной системой индексов. Если, кроме того, некоторые индексы являются непрерывными, суммирование должно быть заменено интегрированием. Предположим, например, что A и B являются квадратными матрицами, элементы которых зависят от некоторого непрерывного индекса q , изменяющегося в интервале (q_1, q_2) . Тогда элемент матрицы $P = AB$ выражается формулой

$$P(q; q') = \int_{q_1}^{q_2} A(q; q'') B(q''; q') dq''.$$

Произведение определено, конечно, только в том случае, если суммы и интегралы, входящие в формулу, сходятся.

Если отвлечься от проблем сходимости, то все результаты § 17, относящиеся к квадратным матрицам, переносятся без изменения на случай бесконечных матриц, за исключением понятия детерминанта. Следует уточнить только определение диагональной матрицы в случае непрерывно изменяющихся индексов и условия существования обратной матрицы.

По определению непрерывная матрица $D(q; q')$ диагональна, если она имеет форму

$$D(q; q') = d(q) \delta(q - q'), \quad (70)$$

где $d(q)$ есть произвольная функция индекса q . При этом оказываются справедливыми два основных характерных свойства диагональных матриц: их свойство коммутировать друг с другом и то свойство, что действие диагональной матрицы на вектор состоит в умножении каждой компоненты вектора на соответствующий диагональный элемент матрицы. Так, при действии

диагональной матрицы (70) на правый вектор g с компонентами $g(q)$ получается вектор $h = Dg$ с компонентами

$$h(q) = \int D(q; q') g(q') dq' = d(q) g(q).$$

Заметим, что непрерывная матрица $\delta'(q - q')$ не является диагональной.

Что же касается существования матрицы, обратной к данной, то, в противоположность случаю конечных матриц, выполнение условия

$$AB = I \quad (71a)$$

не влечет за собой, вообще говоря, выполнения равенства

$$BA = I. \quad (71b)$$

Для утверждения, что матрицы A и B обратны друг другу, требуется одновременное выполнение равенств (71a, б).

Для того чтобы матрица A имела обратную, вовсе не обязательно, чтобы она была квадратной. Например, возможен случай, когда строки матрицы A нумеруются дискретным индексом, а столбцы — непрерывным, и тем не менее она имеет обратную матрицу; в этом случае обратная матрица A^{-1} будет иметь дискретным индекс столбца и непрерывным — индекс строки. В частном случае унитарной матрицы U , которая, по определению, удовлетворяет двум уравнениям

$$UU^+ = I, \quad U^+U = I, \quad (72)$$

индексы строк и столбцов не обязательно имеют одинаковую природу. Однако единичные матрицы, стоящие в правых частях этих равенств, необходимо являются квадратными матрицами. Если матрица U не квадратна, то системы индексов единичных матриц в правых частях (72) различны.

§ 19. Представление векторов и операторов матрицами

Рассмотрим векторное пространство \mathcal{E} и выберем в этом пространстве полную ортонормированную систему векторов; эта система может, вообще говоря, состоять из собственных векторов полного набора коммутирующих наблюдаемых. Для краткости будем использовать в рассуждениях базисную систему с дискретным индексом n . Предположим, например, что мы имеем дело с собственными векторами некоторой наблюдаемой Q

$$Q|n\rangle = q_n|n\rangle.$$

Будем говорить, что это базисные векторы в представлении $\{Q\}$.

Эти векторы образуют полную ортонормированную систему:

$$\langle m | n \rangle = \delta_{mn}, \quad (73)$$

$$P_Q \equiv \sum_n | n \rangle \langle n | = 1. \quad (74)$$

Уравнения (73) и (74) являются основными уравнениями представления $\{Q\}$.

Для всякого кет-вектора $|u\rangle$ имеем

$$|u\rangle = P_Q |u\rangle = \sum_n |n\rangle \langle n | u \rangle.$$

Величины $u_n = \langle n | u \rangle$ можно рассматривать как элементы матрицы с одним столбцом, причем n есть индекс, нумерующий строки. Задание этого правого вектора полностью определяет кет-вектор $|u\rangle$: это матрица, представляющая $|u\rangle$ в представлении $\{Q\}$.

Для всякого бра-вектора $\langle v |$ имеем

$$\langle v | = \langle v | P_Q = \sum_n \langle v | n \rangle \langle n |.$$

Величины $\langle v | n \rangle$ являются комплексно сопряженными по отношению к компонентам v_n правого вектора, представляющего кет-вектор $|v\rangle$ в представлении $\{Q\}$. Они могут рассматриваться также как компоненты левого вектора; задание этого левого вектора полностью определяет бра-вектор $\langle v |$: это вектор, представляющий $\langle v |$ в представлении $\{Q\}$. Таким образом, бра-вектор, сопряженный данному кет-вектору, представляется вектором, эрмитово сопряженным вектору, представляющему кет-вектор.

Всякий линейный оператор A может быть единственным образом представлен в виде двойного ряда по базисным операторам $|m\rangle\langle n|$:

$$A = P_Q A P_Q = \sum_{m, n} |m\rangle \langle m | A | n \rangle \langle n |.$$

Коэффициенты разложения $A_{mn} = \langle m | A | n \rangle$ полностью определяют A и могут рассматриваться как элементы квадратной матрицы, причем m есть индекс строки, а n — индекс столбца: это матрица, представляющая оператор A в представлении $\{Q\}$.

Установив таким образом взаимоднозначное соответствие между векторами и операторами, с одной стороны, и матрицами — с другой стороны, выясним теперь, каким образом каждая операция с операторами и векторами в пространстве \mathcal{E} переводится на язык представляющих их матриц.

Соотношения сопряжения между векторами и операторами соответствуют соотношения эрмитового сопряжения между мат-

рицами. Мы это уже отмечали на примере сопряжения между бра- и кет-векторами. Подобно этому матрицы, представляющие два эрмитово сопряженных оператора A и A^\dagger , сами эрмитово сопряжены: их элементы удовлетворяют соотношениям

$$A_{mn}^\dagger \equiv \langle m | A^\dagger | n \rangle = \langle n | A | m \rangle^* = A_{nm}^*.$$

Что же касается различных алгебраических операций с векторами и операторами, то им соответствуют различные операции матричной алгебры. Чтобы убедиться в этом, следует рассмотреть каждую из элементарных операций, упомянутых в двух предшествующих параграфах.

Наиболее просто дело обстоит в случае умножения на постоянную и операции суммирования; так, всякой линейной комбинации $\lambda_1 A_1 + \lambda_2 A_2$ двух операторов соответствует та же линейная комбинация двух представляющих матриц:

$$\langle m | (\lambda_1 A_1 + \lambda_2 A_2) | n \rangle = \lambda_1 \langle m | A_1 | n \rangle + \lambda_2 \langle m | A_2 | n \rangle.$$

Различные произведения векторов и операторов представляются произведениями соответствующих матриц. Именно:

а) скалярное произведение $|u\rangle$ на $|v\rangle$:

$$\langle v | u \rangle = \langle v | P_Q | u \rangle = \sum_n \langle v | n \rangle \langle n | u \rangle = \sum_n v_n^* u_n;$$

таким образом, $\langle v | u \rangle$ равно произведению (справа) матрицы (правого вектора), представляющей $|u\rangle$, на матрицу, эрмитово сопряженную матрице, представляющей $|v\rangle$;

б) действие оператора A на кет-вектор $|u\rangle$ или бра-вектор $\langle v|$:

$$\langle n | A | u \rangle = \langle n | A P_Q | u \rangle = \sum_k \langle n | A | k \rangle \langle k | u \rangle,$$

$$\langle v | A | n \rangle = \langle v | P_Q A | n \rangle = \sum_l \langle v | l \rangle \langle l | A | n \rangle,$$

Матрица (правый вектор), представляющая $A | u \rangle$, есть произведение (справа) матрицы, представляющей $|u\rangle$, на матрицу, представляющую A . Матрица (левый вектор), представляющая $\langle v | A$, есть произведение (слева) матрицы, представляющей $\langle v |$, на матрицу, представляющую A ;

в) произведение AB :

$$\langle m | AB | n \rangle = \langle m | A P_Q B | n \rangle = \sum_k \langle m | A | k \rangle \langle k | B | n \rangle;$$

матрица, представляющая AB , выражается в виде произведения (справа) матрицы, представляющей B , на матрицу, представляющую A ;

г) оператор $|u\rangle\langle v|$: (m, n) — элемент матрицы, представляющей этот оператор, есть $\langle m|u\rangle\langle v|n\rangle$; искомая матрица, следовательно, получается при умножении (справа) матрицы (левый вектор), представляющей $\langle v|$, на матрицу (правый вектор), представляющую $|u\rangle$ (это дает квадратную матрицу).

Таким образом, определено представление векторов и операторов из пространства \mathcal{E} матрицами, причем установлены простые правила соответствия между различными действиями с векторами и операторами и действиями с матрицами. Любую геометрическую задачу в пространстве \mathcal{E} можно решать либо чисто геометрическими методами, рассматривая векторы и операторы, о которых идет речь, либо методами алгебры и анализа, оперируя с матрицами в подходящем представлении.

В последнем случае соответствующий выбор представления может привести к упрощению задачи, подобно тому как подходящий выбор системы координат позволяет упростить решение задачи в аналитической геометрии. На практике следует выбирать представление, в котором данные векторы и операторы представляются матрицами наиболее простой формы.

Заметим в этой связи, что в представлении $\{Q\}$ наиболее простой вид имеет наблюдаемая Q : она представляется диагональной матрицей. Вообще всякая функция $f(Q)$ в этом представлении выражается диагональной матрицей

$$\langle m|f(Q)|n\rangle = f(q_n)\delta_{mn}.$$

Операторы, коммутирующие с Q , также представляются простыми матрицами. Действительно, если $[X, Q] = 0$, то

$$(q_n - q_m)\langle m|X|n\rangle = 0$$

и поэтому $\langle m|X|n\rangle = 0$ для всякой пары индексов (m, n) таких, что $q_m \neq q_n$. Иными словами, все элементы матрицы, индекс строки и индекс столбца которых относятся к различным собственным значениям Q , равны нулю (ср. § 15).

Все результаты без труда распространяются на всякое пространство $\mathcal{E}_1 \otimes \mathcal{E}_2$, получающееся путем тензорного умножения пространств \mathcal{E}_1 и \mathcal{E}_2 . Векторы и операторы, образованные тензорным умножением, могут быть представлены матрицами, которые являются тензорными произведениями матриц, представляющих векторы и операторы пространств \mathcal{E}_1 и \mathcal{E}_2 .

§ 20. Преобразования матриц

Рассмотрим вновь матрицы конечного порядка. Будем обозначать прописной буквой квадратные матрицы порядка N , а строчной буквой — N -мерные векторы (правые и левые). Пусть T — несингулярная матрица (T^{-1} существует). Эта матрица

позволяет определить преобразование подобия матрицы A по формуле

$$A' = TAT^{-1}. \quad (75)$$

Соответствие между A и A' взаимнооднозначно; матрица A получается из A' в результате обратного преобразования

$$A = T^{-1}A'T. \quad (76)$$

Такое преобразование сохраняет след (шпур) и детерминант матрицы

$$\text{Sp } A = \text{Sp } A', \quad \det A = \det A' \quad (77)$$

(это следует непосредственно из указанных выше свойств шпура и детерминанта произведения матриц). Равным образом очевидно, что такое преобразование сохраняет всякое алгебраическое соотношение между матрицами. Если, например, мы имеем

$$A = \lambda BC + \mu DEF,$$

то умножая почленно слева на T и справа на T^{-1} и вставляя там, где это нужно, произведение $T^{-1}T$, получим

$$TAT^{-1} = \lambda TBT^{-1}TCT^{-1} + \mu TDT^{-1}TET^{-1}TFT^{-1},$$

т. е.

$$A' = \lambda B'C' + \mu D'E'F'.$$

Аналогично можно определить преобразование правого вектора u

$$u' = Tu, \quad u = T^{-1}u' \quad (78)$$

и левого вектора v

$$v' = vT^{-1}, \quad v = v'T. \quad (79)$$

Нетрудно проверить, что указанное преобразование в самом общем случае *сохраняет все алгебраические уравнения*, в которые входят квадратные матрицы и векторы обоих типов. Заметим также, что если c — произвольная постоянная, то квадратная матрица преобразуется с помощью T и cT одинаково; правый вектор при этом умножается на c , а левый — на $1/c$.

В то же время это преобразование в общем случае не сохраняет соотношений сопряженности между матрицами (задача 5). Посмотрим, например, какому условию должна удовлетворять матрица T , чтобы преобразование сохраняло эрмитовую сопряженность. Чтобы из $A' = TAT^{-1}$ следовало

$$A'^{\dagger} = TA^{\dagger}T^{-1},$$

какой бы ни была матрица A , необходимо, чтобы

$$TAT^{-1} = (TA^{\dagger}T^{-1})^{\dagger} = (T^{-1})^{\dagger}A^{\dagger},$$

или, если умножить равенство слева на T^\dagger и справа на T ,

$$T^\dagger T A = A T^\dagger T.$$

Необходимо, следовательно, чтобы матрица $T^\dagger T$ коммутировала со всеми матрицами A , т. е. чтобы она была единичной с точностью до постоянного множителя

$$T^\dagger T = cI.$$

Далее, для того чтобы из $u' = Tu$ следовало $u'^\dagger = u^\dagger T^{-1}$ при любом u необходимо, чтобы $u = T^\dagger T u$ при любом u , т. е. $c = 1$. Это значит, что матрица T должна быть унитарной. Очевидно, что это условие, необходимое для сохранения условия эрмитовой сопряженности, является также и достаточным.

Преобразование, матрица которого является унитарной, называется *унитарным преобразованием*. Поскольку в этом случае $U^{-1} = U^\dagger$ преобразования матрицы A , правого вектора u и левого вектора v выражаются формулами:

$$\begin{aligned} A' &= U A U^\dagger, & A &= U^\dagger A' U, \\ u' &= U u, & u &= U^\dagger u', \\ v' &= v U^\dagger, & v &= v' U. \end{aligned} \quad (80)$$

Как и всякое преобразование подобия, *унитарное преобразование сохраняет след и детерминант матриц и все алгебраические уравнения между матрицами и векторами. Но, кроме этого, оно сохраняет и эрмитово сопряжение.*

Далее, имеют место две следующие фундаментальные теоремы, которые мы приведем без доказательства.

А) *Всякая эрмитова матрица H может быть приведена к диагональному виду с помощью унитарного преобразования*

$$H' = U H U^\dagger, \quad H' \text{ — диагональная.}$$

Диагональные элементы H' суть «собственные значения» H . Все они вещественны (H' — эрмитова матрица) и являются решениями секулярного уравнения

$$\det(H - \lambda I) = 0.$$

Б) *Чтобы две эрмитовы матрицы H, K могли быть одновременно приведены к диагональному виду с помощью одного унитарного преобразования необходимо и достаточно, чтобы они коммутировали.*

Все эти определения и свойства, относящиеся к матрицам конечного порядка, без труда распространяются на случай бесконечных матриц. Всякая бесконечная матрица T , обладающая обратной матрицей T^{-1} , определяет преобразование подобия

квадратных матриц и векторов (правых и левых) при выполнении условий сходимости соответствующих сумм и интегралов. В противоположность случаю конечных матриц нет необходимости, чтобы T была обязательно квадратной матрицей. Конечно, строки и столбцы матрицы (квадратной), подвергающейся преобразованию, должны нумероваться той же системой индексов, что и столбцы T , а также компоненты правых и левых векторов. Но строки и столбцы преобразованной матрицы и компоненты преобразованных векторов нумеруются той системой индексов, которой нумеруются строки T .

Свойства сохранения следа (при условии его сходимости), алгебраических уравнений и эрмитового сопряжения (для унитарных матриц преобразования) справедливы и для бесконечных матриц. Что же касается фундаментальных теорем о диагонализации эрмитовых матриц унитарным преобразованием, то они не справедливы для всех эрмитовых матриц, но мы будем предполагать, что они выполняются в рассматриваемых нами случаях.

§ 21. Смена представления

Вернемся к проблеме матричного представления операторов и векторов векторного пространства \mathcal{E} . Каждой базисной системе векторов в этом пространстве соответствует некоторое представление. Следует научиться переходить от одного такого представления к другому. Имеются в виду, конечно, различные представления одного и того же вектора или оператора. Мы увидим, что переход от одного представления к другому совершается с помощью унитарного преобразования.

Возьмем для определенности две базисные системы: одну, образованную собственными векторами $|n\rangle$ ($n = 1, 2, \dots, \infty$) наблюдаемой Q из § 19, и вторую, образованную собственными векторами $|\xi\rangle$ другой наблюдаемой E , спектр которой будем предполагать непрерывным. Две эти системы определяют представления $\{Q\}$ и $\{E\}$. Основные уравнения представления $\{Q\}$ уже были выписаны ранее (уравнения (73) и (74)). Аналогичные уравнения для представления $\{E\}$ записываются в форме

$$\langle \xi | \xi' \rangle = \delta(\xi - \xi'), \quad (81)$$

$$P_E \equiv \int |\xi\rangle d\xi \langle \xi| = 1. \quad (82)$$

Базисные векторы одного представления могут быть разложены по базисным векторам другого представления в виде

$$|n\rangle = \int |\xi\rangle d\xi \langle \xi | n \rangle, \quad |\xi\rangle = \sum_n |n\rangle \langle n | \xi \rangle. \quad (83)$$

Скалярное произведение $\langle \xi | n \rangle$, фигурирующее в качестве коэффициента разложения $|n\rangle$, может рассматриваться как элемент $S(\xi; n)$ матрицы S , причем ξ есть индекс строки, а n — индекс столбца; скалярное произведение $\langle n | \xi \rangle$ во втором разложении может рассматриваться как элемент $T(n; \xi)$ матрицы T , причем n есть индекс строки, а ξ — индекс столбца. Впрочем, поскольку $\langle \xi | n \rangle = \langle n | \xi \rangle^*$, имеем

$$T = S^\dagger.$$

Кроме того,

$$\sum_n \langle \xi | n \rangle \langle n | \xi' \rangle = \langle \xi | \xi' \rangle = \delta(\xi - \xi'),$$

$$\int \langle n | \xi \rangle d\xi \langle \xi | n' \rangle = \langle n | n' \rangle = \delta_{nn'}.$$

Иначе говоря,

$$SS^\dagger = I, \quad (84a)$$

$$TT^\dagger = S^\dagger S = I, \quad (84b)$$

матрица S унитарна.

Удобно обозначить символом $(u)_Q$ правый вектор с компонентами $\langle 1|u\rangle, \langle 2|u\rangle, \dots$, представляющий кет-вектор $|u\rangle$ в представлении $\{Q\}$, и символом $(u)_E$ правый вектор с компонентами $\langle \xi|u\rangle$, представляющий тот же вектор $|u\rangle$ в представлении $\{E\}$. Применяя соотношение (74), имеем

$$\langle \xi | u \rangle = \sum_k \langle \xi | k \rangle \langle k | u \rangle;$$

другими словами,

$$(u)_E = S(u)_Q. \quad (85)$$

Обозначим также с помощью $(A)_Q$ и $(A)_E$ матрицы, соответствующие заданному оператору A в представлениях $\{Q\}$ и $\{E\}$; тогда

$$\langle \xi | A | \xi' \rangle = \sum_{k, l} \langle \xi | k \rangle \langle k | A | l \rangle \langle l | \xi' \rangle$$

или

$$(A)_E = S(A)_Q S^\dagger. \quad (86)$$

Аналогично для левых векторов $(v)_Q$ и $(v)_E$, представляющих один и тот же бра-вектор $\langle v|$, имеем

$$(v)_E = (v)_Q S^\dagger. \quad (87)$$

Уравнения (85), (86), (87) являются искомыми уравнениями, характеризующими унитарное преобразование S (ср. формулы (80)).

Таким образом, переход от представления $\{Q\}$ к представлению $\{E\}$ осуществляется при помощи унитарного преобразования S .

Элементы полученной матрицы S обладают следующими замечательными свойствами:

— рассматриваемые как функции индекса столбца n элементы $\langle \xi | n \rangle$ ξ -й строки являются компонентами левого вектора $(\xi)_Q$, представляющего собственный бра-вектор $\langle \xi |$ оператора E в представлении $\{Q\}$;

— рассматриваемые как функции индекса строки ξ элементы $\langle \xi | n \rangle$ n -го столбца являются компонентами правого вектора $(n)_E$, представляющего собственный кет-вектор $|n\rangle$ оператора Q в представлении $\{E\}$.

В частности, решение в представлении $\{Q\}$ проблемы собственных значений оператора E есть задача, математически эквивалентная нахождению преобразования S , диагонализующего матрицу $(E)_Q$. Аналогично решение в представлении $\{E\}$ проблемы собственных значений оператора Q эквивалентно нахождению преобразования S^+ , диагонализующего матрицу $(Q)_E$.

Важно выделить те величины и те соотношения, которые могут быть определены независимо от вида представления. Этим качеством обладают величины и соотношения, определяемые непосредственно с помощью векторов и операторов. Так, *скалярное произведение* двух векторов есть величина, инвариантная относительно изменения представления. *Соотношения эрмитового сопряжения* и все *алгебраические уравнения* между векторами и между операторами также обладают этим свойством инвариантности.

Отметим еще *сохранение следа*: след (если он сходится) матрицы, представляющей оператор, сохраняет свое значение независимо от выбранного представления; эта величина характеризует сам оператор. Нетрудно показать, что (задача 6)

$$\text{Sp} |u\rangle \langle u| = \langle u | u \rangle, \quad (88)$$

$$\text{Sp} |u\rangle \langle v| = \langle v | u \rangle. \quad (89)$$

§ 22. Унитарные преобразования операторов и векторов

Матрица S , введенная в предшествующем параграфе, не представляет никакого оператора. Матрица, представляющая некоторый оператор, определена в заданном представлении, в то время как матрица преобразования зависит как бы сразу от двух представлений. Это хорошо видно на примере, разобранном выше, ибо матрица S не является квадратной.

Тем не менее в некоторых случаях может оказаться, что существует взаимоднозначное соответствие между базисными

векторами двух разных представлений. В этом случае векторы обеих базисных систем нумеруются одной системой индексов. Рассмотрим, например, представление $\{Q\}$ с базисной системой $|n\rangle$, нумеруемой дискретным индексом n , и представление $\{\bar{Q}\}$ с базисной системой $|\bar{n}\rangle$, нумеруемой тем же самым индексом. Два кет-вектора $|n\rangle$ и $|\bar{n}\rangle$, нумеруемые одним индексом, как-то соответствуют один другому. Пусть это соответствие выражается оператором U :

$$|n\rangle = U|\bar{n}\rangle.$$

Тогда

$$U = U \left(\sum_n |\bar{n}\rangle \langle \bar{n}| \right) = \sum_n |n\rangle \langle \bar{n}| \quad (90)$$

и

$$U^\dagger = \sum_n |\bar{n}\rangle \langle n|;$$

поэтому, учитывая условия ортонормированности $|n\rangle$ и $|\bar{n}\rangle$, получаем

$$UU^\dagger = U^\dagger U = 1. \quad (91)$$

Следовательно, U есть *унитарный оператор*. Вообще же унитарная матрица $\langle \bar{m}|n\rangle$, определяющая переход от представления $\{Q\}$ к представлению $\{\bar{Q}\}$, есть матрица, представляющая U в представлении $\{\bar{Q}\}$.

В том случае когда можно построить унитарный оператор U , можно определить операцию, которая является в некотором смысле дополнительной к операции изменения представления. Вместо того чтобы преобразовывать базисную систему $\{Q\}$ в новую базисную систему $\{\bar{Q}\}$, векторы которой даются уравнением

$$|\bar{n}\rangle = U^\dagger |n\rangle, \quad (92)$$

можно осуществить преобразование самих векторов и операторов пространства \mathcal{E} , поставив в соответствие каждому вектору $|u\rangle$ вектор $|\hat{a}\rangle = U|u\rangle$, а каждому оператору A — оператор $\hat{A} = UAU^\dagger$.

Ввиду того что оператор U унитарен, очевидно, что преобразование U сохраняет соотношения сопряжения и уравнения между векторами и операторами. В частности:

- а) сохраняется скалярное произведение: $\langle \hat{a}|\hat{A}|\hat{v}\rangle = \langle u|A|v\rangle$;
- б) сохраняется эрмитовость.

Если A — наблюдаемая, то \hat{A} есть наблюдаемая с тем же спектром собственных значений, ибо уравнение на собственные значения

$$A|a\rangle = a|a\rangle$$

переходит в уравнение

$$\hat{A}|\hat{a}\rangle = a|\hat{a}\rangle. \quad (93)$$

Собственные кет-векторы \hat{A} , принадлежащие заданному собственному значению a , являются преобразованными собственными кет-векторами A , принадлежащими тому же собственному значению. Заметим, что матрица, представляющая \hat{A} в $\{Q\}$, совпадает с той, которая представляет A в $\{Q\}$. Аналогично вектор $|\hat{a}\rangle$ имеет в $\{Q\}$ те же компоненты, что и вектор $|a\rangle$ в $\{Q\}$.

Произвести последовательно два преобразования с операторами U и V значит то же самое, что произвести одно преобразование с оператором $W = VU$. Поскольку оператор W унитарен, результирующее преобразование будет унитарным. Иными словами, *произведение двух унитарных преобразований есть унитарное преобразование.*

Если оператор U , определяющий унитарное преобразование, «бесконечно близок» единице, то преобразование называется *инфинитезимальным*. Оператор U принимает вид

$$U \equiv 1 + i\varepsilon F, \tag{94}$$

где ε есть бесконечно малое вещественное число. Условие унитарности (91) принимает вид

$$(1 - i\varepsilon F^\dagger)(1 + i\varepsilon F) = (1 + i\varepsilon F)(1 - i\varepsilon F^\dagger) = 1$$

или, сохраняя только члены первого порядка по ε , $F = F^\dagger$.

Следовательно, оператор F эрмитов.

При инфинитезимальном преобразовании векторы и операторы преобразуются по формулам

$$|\hat{u}\rangle \equiv |u\rangle + \delta |u\rangle = (1 + i\varepsilon F) |u\rangle,$$

$$\hat{A} \equiv A + \delta A = (1 + i\varepsilon F) A (1 - i\varepsilon F) = A + i\varepsilon [F, A]$$

или

$$\delta |u\rangle = i\varepsilon F |u\rangle, \tag{95}$$

$$\delta A = i\varepsilon [F, A]. \tag{96}$$

ЗАДАЧИ И УПРАЖНЕНИЯ

1. Пусть заданы два проектора P_i, P_j . По определению P_i не превосходит P_j , если $P_i P_j = P_i$; при этом пишут $P_i \leq P_j$. Показать, что если $P_i \leq P_j$, то $\langle u | P_i | u \rangle \leq \langle u | P_j | u \rangle$ при любом $|u\rangle$, и обратно. Показать либо непосредственно, либо используя это последнее свойство, что установленное неравенство действительно удовлетворяет аксиомам неравенств, а именно: а) если $P_i \leq P_j$ и $P_j \leq P_k$, то $P_i \leq P_k$ и б) если $P_i \leq P_j$ и $P_j \leq P_k$, то $P_i \leq P_k$.

2. Пусть P_1, P_2, \dots, P_K — проекторы. Показать, что их сумма также является проектором в том и только том случае, если

$$\sum_{i=1}^K \langle u | P_i | u \rangle \leq \langle u | u \rangle$$

для каждого вектора $|u\rangle$ в пространстве Гильберта.

3. а) Наблюдаемая A обладает конечным числом N собственных значений. Обозначим эти собственные значения буквами a_1, a_2, \dots, a_N и положим

$$f(A) \equiv (A - a_1)(A - a_2) \dots (A - a_N) \equiv (A - a_n) g_n(A)$$

Показать, что $f(A) = 0$ и что оператор проектирования P_n на подпространство n -го собственного значения дается выражением

$$P_n \equiv g_n(A)/g_n(a_n)$$

б) Доказать обратное свойство, а именно: если A есть эрмитов оператор, удовлетворяющий алгебраическому уравнению порядка N

$$f(A) \equiv (A - a_1)(A - a_2) \dots (A - a_N) = 0,$$

и если он не удовлетворяет никакому другому алгебраическому уравнению более низкого порядка, то это наблюдаемая, обладающая N собственными значениями, которые суть корни (обязательно вещественные и различные) уравнения $f(x) = 0$.

4. Показать, что матрица порядка N :

а) есть матрица, кратная единичной, если она коммутирует со всеми матрицами порядка N ;

б) есть диагональная матрица, если она коммутирует со всеми диагональными матрицами порядка N .

5. Показать, что:

а) для того чтобы преобразование сохраняло комплексную сопряженность матриц необходимо и достаточно, чтобы матрица преобразования была вещественной;

б) для того чтобы преобразование сохраняло транспонированность матриц необходимо и достаточно, чтобы матрица преобразования была ортогональной.

6. Пусть $|u\rangle$ и $|v\rangle$ — два вектора с конечной нормой. Показать, что

$$\text{Sp } |u\rangle\langle u| = \langle u | u \rangle, \quad \text{Sp } |u\rangle\langle v| = \langle v | u \rangle.$$

7. Пусть H есть положительно определенный эрмитов оператор. Показать, что при любых $|u\rangle$ и $|v\rangle$

$$|\langle u | H | v \rangle|^2 \leq \langle u | H | u \rangle \langle v | H | v \rangle,$$

и что равенство $\langle u | H | u \rangle = 0$ необходимо влечет за собой $H|u\rangle = 0$. Показать, кроме того, что $\text{Sp } H \geq 0$, причем знак равенства реализуется только, если $H = 0$.

8. Показать, что если H и K являются двумя положительно определенными наблюдаемыми, то $\text{Sp } HK \geq 0$, а равенство влечет за собой $HK = 0$.

9. Пусть A — некоторый линейный оператор. Показать, что $A^\dagger A$ есть положительно определенный эрмитов оператор и его след равен сумме квадратов модулей элементов матрицы, представляющей A в некотором произвольно выбранном представлении. Вывести отсюда, что $\text{Sp } A^\dagger A \geq 0$, а равенство выполняется только, если $A = 0$.