

В этих записках мы рассматриваем линейный оператор  $f : V \rightarrow V$ , где  $V$  —  $n$ -мерное линейное пространство над некоторым полем  $\mathbb{K}$ .

## 1 Ядро и образ.

**Theorem 1.1.**  $\dim \text{Ker } f + \dim \text{Im } f = \dim V$ .

Для доказательства выберем базис  $e_1, \dots, e_k$  подпространства  $\text{Ker } f$  и дополним его векторами  $e_{k+1}, \dots, e_n$  до базиса  $e_1, \dots, e_n$  всего пространства  $V$ . Заметим, что поскольку  $f(e_1) = \dots = f(e_k) = 0$ , векторы  $f(e_{k+1}), \dots, f(e_n)$  порождают образ  $\text{Im } f$ . Тем самым нам достаточно доказать, что они составляют базис в пространстве  $\text{Im } f$ , а для этого достаточно доказать, что они линейно независимы. Докажем это от противного: пусть имеется соотношение

$$\lambda_{k+1}f(e_{k+1}) + \dots + \lambda_nf(e_n) = 0,$$

в котором не все коэффициенты равны нулю. Следовательно,

$$f(\lambda_{k+1}e_{k+1} + \dots + \lambda_ne_n) = 0,$$

так что

$$\lambda_{k+1}e_{k+1} + \dots + \lambda_ne_n \in \text{Ker } f.$$

Но всякий вектор из  $\text{Ker } f$  разлагается по его базису  $e_1, \dots, e_k$ , так что

$$\lambda_{k+1}e_{k+1} + \dots + \lambda_ne_n = \mu_1e_1 + \dots + \mu_ke_k,$$

что дает нам линейное между векторами базиса пространства  $V$ , в котором, как мы предполагали, не все  $\lambda_i$  равны нулю. Противоречие.

Отметим, что только что доказанное соотношение интересно, в частности, по следующей причине. Если наше пространство  $V$  как-то разложено в прямую сумму двух подпространств  $V = U \oplus W$ , то размерности прямых слагаемых  $U$  и  $W$  удовлетворяют точно такому же соотношению:  $\dim U + \dim W = \dim V$ . Это наблюдение может дать основание надеяться, что пространство  $V$  разлагается в прямую сумму ядра и образа любого линейного оператора. Но это, конечно, не так: в случае прямой суммы подпространства  $U$  и  $V$  пересекаются только по нулю, в то время как ядро и образ оператора вполне могут иметь ненулевое пересечение.

**Задача 1.1.** Докажите, что у линейного оператора в  $n$ -мерном пространстве, заданного матрицей  $a_{i,j} = \delta_{i+1,j}$  имеется ненулевое ядро (найдите его размерность!), которое целиком содержится в образе (найдите его размерность!).

**Задача 1.2.** Пусть в пространстве  $V$  имеются два произвольные подпространства  $U$  и  $V$ , размерности которых удовлетворяют соотношению  $\dim U + \dim W = \dim V$ . Докажите, что существует такой линейный оператор  $f : V \rightarrow V$ , что  $U = \text{Ker } f$  и  $W = \text{Im } f$ .

## 2 Понятие инвариантного подпространства.

Важное средство для изучения линейных операторов — понятие инвариантного подпространства.

**Definition 2.1.** Пусть  $f : V \rightarrow V$  линейный оператор. Линейное подпространство  $U \subset V$  называется **инвариантным подпространством** (для оператора  $f$ ), если  $f(U) \subset U$ .

Отметим, что совсем не требуется, чтобы образ  $f(U)$  пространства  $U$  в точности совпадал с  $U$ , требуется лишь, чтобы он был подмножеством  $U$ .

**Задача 2.1.** Докажите, что  $\text{Ker } f$  и  $\text{Im } f$  являются инвариантными подпространствами для оператора  $f$ .

**Задача 2.2.** Предположим, что операторы  $f$  и  $g$  перестановочны, т.е.  $fg = gf$ . (Это, конечно, означает, что  $\forall v \in V f(g(v)) = g(f(v))$ .) Докажите, что  $\text{Ker } g$  и  $\text{Im } g$  являются инвариантными подпространствами для оператора  $f$ .

**Задача 2.3.** Докажите, что  $\text{Ker } f^m$  и  $\text{Im } f^m$  являются инвариантными подпространствами для оператора  $f$  для любого натурального  $m$ .

**Задача 2.4.** а) Перечислите все инвариантные подпространства, получаемые по рецепту предыдущей задачи для оператора из задачи 1.1.  
б) Докажите, у этого оператора нет других нетривиальных инвариантных подпространств.

Ответ, получившийся в предыдущей задаче, является типичным: у линейных операторов часто бывает совсем немного инвариантных подпространств. Однако, это, все-таки, далеко не всегда бывает именно так: например, у оператора гомотетии с коэффициентом  $\lambda \in \mathbb{K}$ ,  $f(v) = \lambda v$ , любое подпространство является инвариантным.

Наличие инвариантного подпространства — это геометрическое свойство линейного оператора. Однако эту информацию можно переработать и в алгебраическую, или, точнее, координатную, — в информацию о матрице этого оператора. Для этого выберем в инвариантном подпространстве  $U$  какой-нибудь базис  $e_1, \dots, e_k$  и дополним его до базиса всего пространства  $V$  векторами  $e_{k+1}, \dots, e_n$ . Матрица оператора  $f$  в этом базисе составляется из столбцов координат образов базисных векторов. Но в силу инвариантности  $U$  образы первых  $k$  базисных векторов лежат в  $U$  и потому разлагаются только по векторам  $e_1, \dots, e_k$ , а все остальные коэффициенты равны нулю. Это значит, что матрица оператора  $f$  в этом базисе будет блочной верхнетреугольной:

$$\hat{f} = \begin{pmatrix} A & C \\ 0 & B \end{pmatrix}, \quad (2.1)$$

где  $A$  и  $B$  — квадратные матрицы размером, соответственно,  $k \times k$  и  $(n - k) \times (n - k)$ . При этом нетрудно видеть, что матрица  $A$  есть в точности матрица ограничения оператора  $f$  на подпространство  $U$ , записанная в базисе  $e_1, \dots, e_k$ . Очевидно, верно и обратное: если матрица оператора  $f$  в базисе  $e_1, \dots, e_n$  оказалась блочной верхнетреугольной вида (2.1), то подпространство  $U = \langle e_1, \dots, e_k \rangle$  является инвариантным подпространством, а матрица  $A$  есть в точности матрица ограничения оператора  $f$  на подпространство  $U$ , записанная в базисе  $e_1, \dots, e_k$ . Подведем итог.

**Proposition 2.1.** *Инвариантность подпространства  $U$  относительно оператора  $f$  равносильна тому, что матрица оператора  $f$  в базисе, первые  $k$  векторов которого являются базисом  $U$  имеет блочный верхнетреугольный вид (2.1).*

**Задача 2.5.** a) Докажите, что если  $P(t) \in \mathbb{K}[t]$ , то для блочной верхнетреугольной матрицы (2.1)

$$P(\hat{f}) = \begin{pmatrix} P(A) & * \\ 0 & P(B) \end{pmatrix}. \quad (2.2)$$

б) Вычислите явно правый верхний угол  $X$  в  $n$ -ой степени матрицы (2.1):

$$\hat{f}^n = \begin{pmatrix} A^n & X \\ 0 & B^n \end{pmatrix}. \quad (2.3)$$

### 3 Собственные векторы и собственные значения.

Самый важный и часто встречающийся пример инвариантного подпространства — это одномерное инвариантное подпространство. В этом случае подпространство  $U$  порождено одним вектором  $u \in V$ :  $U = \langle u \rangle$ . Тогда условие инвариантности подпространства  $U$  означает, что образ  $f(u)$  вектора  $u$  снова лежит в  $U$ , и, значит, пропорционален вектору  $u$  с каким-нибудь коэффициентом пропорциональности  $\lambda \in \mathbb{K}$ , т.е.  $f(u) = \lambda u$ .

**Definition 3.1.** Вектор  $u \in V$  называется **собственным вектором** оператора  $f$ , если  $f(u) = \lambda u$  для некоторого  $\lambda \in \mathbb{K}$ . Число  $\lambda$  при этом называется **собственным значением** оператора  $f$ .

Пусть  $u \in V$  ненулевой собственный вектор оператора  $f$  с собственным значением  $\lambda$ , т.е.  $f(u) = \lambda u$ . Это равносильно тому, что вектор  $u$  лежит в ядре оператора  $f - \lambda \text{Id}_V$ . Но оператор  $f - \lambda \text{Id}_V$  имеет ненулевое ядро тогда и только тогда, когда

$$\det(f - \lambda \text{Id}_V) = 0. \quad (3.1)$$

Записав оператор матрицей в каком-нибудь базисе, мы видим, что (3.1) представляет собой алгебраическое уравнение степени  $n$  на  $\lambda$ ; оно называется **характеристическим уравнением** для оператора  $f$ . Легко видеть, что, поскольку все переходы в наших предыдущих рассуждениях были равносильными, верно и обратное: если  $\lambda \in \mathbb{K}$  является решением характеристического уравнения, то существует ненулевой вектор  $u \in \text{Ker}(f - \lambda \text{Id}_V)$ , который, тем самым, является собственным вектором оператора  $f$  с собственным значением  $\lambda$ . Тем самым мы доказали очень важную теорему.

**Theorem 3.1.** Ненулевой собственный вектор с собственным значением  $\lambda$  существует тогда и только тогда, когда  $\lambda$  является корнем характеристического уравнения (3.1).

**Corollary 3.1.** У линейного оператора в  $n$ -мерном пространстве может быть не более  $n$  различных собственных значений.

Для каждого корня характеристического уравнения  $\lambda$  можно рассмотреть множество  $V_\lambda$  всех собственных векторов с собственным значением  $\lambda$ .

**Задача 3.1.** Докажите, что  $V_\lambda$  является линейным подпространством в  $V$ .

$V_\lambda$  называется собственным подпространством, отвечающим собственному значению  $\lambda$ .

**Задача 3.2.** Пусть  $V = \mathbb{R}^2$  евклидова плоскость. Докажите, что поворот на ненулевой угол  $\varphi \neq 180^\circ$  не имеет собственных подпространств, зеркальная симметрия относительно прямой  $l$  имеет два одномерных собственных подпространства, отвечающие собственным значениям  $-1$  и  $1$ , ортогональное проектирование на прямую  $l$  имеет два одномерных собственных подпространства, отвечающие собственным значениям  $0$  и  $1$ , а оператор, являющийся композицией ортогонального проектирования на прямую  $l$  и поворота на  $90^\circ$  имеет ровно одно одномерное собственное подпространство, отвечающее собственному значению  $0$ . (Выпишите матрицы этих четырех операторов и напишите и решите их характеристические уравнения!)

Отметим, что нас пока что интересовали только корни характеристического уравнения, хотя на самом деле, как мы увидим чуть позже, само уравнение также содержит очень важную информацию об операторе.

## 4 Характеристический многочлен.

**Definition 4.1.** Многочлен

$$\chi_f(t) = \det(t \operatorname{Id}_V - f) \in \mathbb{K}[t] \quad (4.1)$$

называется **характеристическим многочленом** оператора  $f$ .

Заметим, что, хотя определитель оператора есть понятие инвариантное, не зависящее от выбора базиса, посчитать такой определитель мы

умеем только после того, как запишем наш оператор матрицей в каком-нибудь базисе. Корни характеристического многочлена определены независимо от базиса — это собственные значения оператора, старший коэффициент многочлена равен, как легко видеть, единице, поэтому, в случае, когда характеристический многочлен разлагается на линейные множители он, согласно теореме Виета, определен однозначно, т.е. не зависит от выбора базиса, в котором мы записываем его матрицу и считаем определитель. Нетрудно, однако, привести и явное вычисление, показывающее, что характеристический многочлен в любом случае не зависит от выбора базиса.

**Proposition 4.1.** *Характеристический многочлен оператора не зависит от выбора базиса.*

Предположим, что в пространстве  $V$  имеются два базиса  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{G}$ , и  $T$  — матрица перехода от  $\mathcal{E}$  к  $\mathcal{G}$ . Тогда, как мы видели, матрицы оператора  $f$  в базисах  $\mathcal{E}$  и  $\mathcal{G}$ , обозначаемые у нас, соответственно,  $\hat{f}_{\mathcal{E}}$  и  $\hat{f}_{\mathcal{G}}$ , связаны соотношением  $\hat{f}_{\mathcal{G}} = T^{-1}\hat{f}_{\mathcal{E}}T$ . Тогда  $\det(tE - \hat{f}_{\mathcal{G}}) = \det(tE - T^{-1}\hat{f}_{\mathcal{E}}T) = \det(T^{-1}tET - T^{-1}\hat{f}_{\mathcal{E}}T) = \det[T^{-1}(tET - \hat{f}_{\mathcal{E}})T] = \det(T^{-1})\det(tE - \hat{f}_{\mathcal{E}})\det T = \det(tE - \hat{f}_{\mathcal{E}})(\det T)^{-1}\det T = \det(tE - \hat{f}_{\mathcal{E}})$ .

**Задача 4.1.** *Докажите, что свободный член характеристического многочлена оператора  $f$  равен  $(-1)^n \det f$ , а коэффициент при  $t^{n-1}$  равен  $-\operatorname{tr} f$ .*

**Задача 4.2. \*** *Докажите, что коэффициент при  $t^{n-k}$  характеристического многочлена равен сумме всех миноров  $k$ -ого порядка, симметричных относительно главной диагонали (сколько всего таких миноров?) домноженной на  $(-1)^k$ .*

## 5 Минимальный многочлен.

Кроме характеристического, существует еще один многочлен, естественно сопоставляемый линейному оператору — это его минимальный многочлен. Пусть  $P(t) = t^m + a_1t^{m-1} + \dots + a_{m-1}t + a_m \in \mathbb{K}[t]$  — некоторый многочлен. Нетрудно объяснить, как подставить оператор  $f$  в многочлен: это будет линейный оператор  $P(f) = a_0f^m + a_1f^{m-1} + \dots + a_{m-1}f + a_m \operatorname{Id}_V$ .

Если  $A$  — матрица оператора  $f$  в некотором базисе, то матрицей оператора  $P(f)$  будет, конечно, матрица  $P(A) = a_0 A^m + a_1 A^{m-1} + \dots + a_{m-1} A + a_m E$ , где  $E = (\delta_{i,j})$  — единичная матрица.

Докажем, что для любого оператора  $f$  существует многочлен, при подстановке в который оператора  $f$  получается 0. Про такой многочлен говорят, что он **аннулирует** оператор  $f$ . Для того, чтобы убедиться в существовании аннулирующего многочлена для данного оператора  $f$ , достаточно заметить, что пространство всех линейных операторов из  $V$  в  $V$  имеет размерность  $n^2$  (при выборе базиса это просто пространство  $n \times n$  матриц), поэтому операторы  $\text{Id}_V, f, f^2, f^3, \dots, f^{n^2}$  линейно зависимы, поэтому между ними существует некоторое линейное соотношение  $b_0 \text{Id}_V + b_1 f + b_2 f^2 + b_3 f^3 + \dots + b_{n^2} f^{n^2} = 0$ , в котором не все  $b_i$  равны нулю. Но это как раз означает, что многочлен  $b_0 + b_1 t + b_2 t^2 + b_3 t^3 + \dots + b_{n^2} t^{n^2} \in \mathbb{K}[t]$  аннулирует оператор  $f$ . На самом деле, как мы скоро увидим, степень этого многочлена ( $n^2$ ) здесь сильно завышена: мы скоро докажем, что всегда можно найти аннулирующий многочлен степени не выше  $n$ .

**Definition 5.1.** *Многочлен наименьшей степени со старшим коэффициентом 1, аннулирующий оператор  $f$ , называется **минимальным многочленом** оператора  $f$  и обозначается  $\mu_f(t)$ .*

**Proposition 5.1.** *Пусть многочлен  $P(t) \in \mathbb{K}[t]$  аннулирует оператор  $f$ , т.е.  $P(f) = 0$ . Тогда многочлен  $P(t)$  нацело делится на минимальный многочлен  $\mu_f(t)$  оператора  $f$ .*

Доказательство почти очевидно: разделим  $P(t)$  с остатком на  $\mu_f(t)$ ; получим

$$P(t) = \mu_f(t)S(t) + Q(t), \quad \text{где } \deg Q < \deg \mu_f.$$

Подставляя в это равенство оператор  $f$ , получаем  $P(f) = \mu_f(f)S(f) + Q(f)$ , откуда в силу  $P(f) = 0$  и  $\mu_f(f) = 0$  следует  $Q(f) = 0$ , что противоречит минимальности многочлена  $\mu_f$ . Следовательно,  $Q$  может быть только нулевым многочленом, что и требовалось доказать.

## 6 Бывает все на свете хорошо: если есть базис, составленный из собственных векторов.

Предположим, что мы нашли такой базис  $e_1, \dots, e_n$ , что каждый базисный вектор  $e_i$  является собственным вектором с собственным значением  $\lambda_i$ . Это означает, что матрица оператора  $f$  в базисе  $e_1, \dots, e_n$  является диагональной с диагональными элементами  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ :

$$\hat{f} = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \lambda_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_n \end{pmatrix}. \quad (6.1)$$

Очевидно, верно и обратное: если матрица оператора в некотором базисе имеет диагональный вид (6.1), то базисные векторы  $e_1, \dots, e_n$  являются собственными с собственными значениями  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ .

Ясно, что в этом случае характеристический многочлен имеет корни и разлагается на линейные множители  $\chi_f(t) = (t - \lambda_1)(t - \lambda_2) \dots (t - \lambda_n)$ .

Нетрудно в этом случае вычислить и минимальный многочлен оператора  $f$ . Для этого достаточно заметить, что если  $P(t) \in \mathbb{K}[t]$ , то для диагональной матрицы (6.1)

$$P(\hat{f}) = \begin{pmatrix} P(\lambda_1) & 0 & \dots & 0 \\ 0 & P(\lambda_2) & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & P(\lambda_n) \end{pmatrix}. \quad (6.2)$$

Следовательно,  $P(f) = 0$  тогда и только тогда, когда  $P(\lambda_i) = 0 \forall i$ , т.е. когда все  $\lambda_i$  являются корнями многочлена  $P$ . Таким образом, минимальный многочлен  $\mu_f(t)$  представляет собой произведение линейных множителей  $t - \lambda_i$  по всем *различным* собственным значениям  $\lambda_i$ . Для удобства записи обозначим через  $\lambda_{i_1}, \lambda_{i_2}, \dots, \lambda_{i_s}$  все *различные* собственные значения, а через  $k_1, k_2, \dots, k_s$  — их кратности (т.е. число  $\lambda_{i_m}$  встречается на диагонали матрицы (6.1)  $k_m$  раз ( $m = 1, 2, \dots, s$ )), так что  $k_1 + k_2 + \dots + k_s = n$ . Тогда наши результаты можно переписать так:  $\chi_f(t) = (t - \lambda_{i_1})^{k_1}(t - \lambda_{i_2})^{k_2} \dots (t - \lambda_{i_s})^{k_s}$ , и  $\mu_f(t) = (t - \lambda_{i_1})(t - \lambda_{i_2}) \dots (t - \lambda_{i_s})$ . Соберем вместе всю полученную информацию о характеристическом и минимальном многочленах в рассматриваемом случае.

**Proposition 6.1.** Пусть существует такой базис  $e_1, \dots, e_n$ , что каждый базисный вектор  $e_i$  является собственным вектором с собственным значением  $\lambda_i$ . Тогда матрица оператора  $f$  в базисе  $e_1, \dots, e_n$  является диагональной матрицей (6.1). Пусть  $\lambda_{i_1}, \lambda_{i_2}, \dots, \lambda_{i_s}$  все различные собственные значения, а  $k_1, k_2, \dots, k_s$  — их кратности. Тогда  $\chi_f(t) = (t - \lambda_{i_1})^{k_1} (t - \lambda_{i_2})^{k_2} \dots (t - \lambda_{i_s})^{k_s}$ , и  $\mu_f(t) = (t - \lambda_{i_1})(t - \lambda_{i_2}) \dots (t - \lambda_{i_s})$ .

**Corollary 6.1.** Пусть существует базис, состоящий из собственных векторов оператора  $f$ . Тогда

- (1) Минимальный многочлен  $\mu_f(t)$  является делителем характеристического многочлена  $\chi_f(t)$ .
- (2)  $\mu_f(t)$  и  $\chi_f(t)$  имеют один и тот же набор неприводимых делителей.
- (3) Если все корни  $\chi_f(t)$  различны, то  $\mu_f(t) = \chi_f(t)$ .

Мы так подробно сформулировали это очень простое следствие потому, что все эти результаты оказываются верными для любого линейного оператора, независимо от наличия у него базиса, состоящего из собственных векторов. Отметим, что первое утверждение следствия можно переписать в виде  $\chi_f(f) = 0$ . Это утверждение называется обычно **теоремой Гамильтона-Кэли**. Ее доказательство в общем случае — одна из наших ближайших задач.

**Важное замечание:** у нас получилось, что если у оператора имеется базис, состоящий из собственных векторов, то характеристический многочлен разлагается на линейные множители. Обратное, вообще говоря, неверно, точнее говоря, верно только в том случае, когда все корни различны это мы докажем чуть позже, см. следствие 6.2. А при наличии кратных корней собственного базиса для оператора  $f$  может и не быть.

**Задача 6.1.** Докажите, что для линейного оператора в  $n$ -мерном пространстве, заданного матрицей  $a_{i,j} = \delta_{i+1,j}$  не существует базиса, составленного из собственных векторов. (Найдите все собственные векторы!)

Отметим еще, что обсуждаемый в этом разделе случай (существование базиса, составленного из собственных векторов) на первый взгляд представляется не самым удобным для проверки: чтобы выяснить, имеет

ли место данный случай, нам надо найти все собственные векторы и после этого выяснить, можно ли из них выбрать базис. Однако, как мы сейчас увидим, в большинстве случаев дело обстоит проще: мы можем гарантировать наличие такого базиса, зная только, что характеристический многочлен имеет ровно  $n$  различных корней.

**Lemma 6.1.** *Пусть  $u_1, \dots, u_m$  — собственные векторы оператора  $f$ , причем соответствующие им собственные значения  $\lambda_1, \dots, \lambda_m$  все различны. Тогда векторы  $u_1, \dots, u_m$  линейно независимы.*

Будем доказывать лемму от противного: предположим, что эти векторы линейно зависимы. В этом случае они должны удовлетворять некоторому линейному соотношению, или даже, возможно, нескольким линейным соотношениям. Выберем из таких соотношений самое короткое, и для удобства перенумеруем наши векторы таким образом, чтобы в самом коротком линейном соотношении участвовали в точности первые  $k$  векторов  $u_1, \dots, u_k$ . Пусть это соотношение имеет вид

$$\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_k u_k = 0. \quad (6.3)$$

Поскольку мы предположили, что это самое короткое соотношение, все  $\alpha_i \neq 0$ . Применим к обеим частям 6.3 оператор  $f$ :

$$f(\alpha_1 u_1 + \dots + \alpha_k u_k) = f(0) = 0, \quad (6.4)$$

и, пользуясь линейностью оператора и тем, что  $u_i$  — собственные векторы, получаем

$$\alpha_1 \lambda_1 u_1 + \dots + \alpha_k \lambda_k u_k = 0. \quad (6.5)$$

Домножая теперь (6.3) на  $\lambda_k$  и вычитая из (6.5), получаем более короткое соотношение

$$\alpha_1 (\lambda_1 - \lambda_k) u_1 + \dots + \alpha_{k-1} (\lambda_{k-1} - \lambda_k) u_{k-1} = 0, \quad (6.6)$$

в котором все коэффициенты отличны от нуля. Противоречие. Следовательно, векторы  $u_1, \dots, u_m$  линейно независимы.

**Corollary 6.2.** *Если характеристический многочлен разлагается на линейные множители и не имеет кратных корней (т.е. имеется ровно  $n$  различных собственных значений), то существует базис, составленный из собственных векторов.*

Заметим, что этот, наиболее часто встречающийся случай открывает очень большие возможности для вычислений с матрицами. Продемонстрируем это на одном простом примере. Пусть нам надо вычислить  $n$ -ую степень матрицы

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 3 & 2 \end{pmatrix}. \quad (6.7)$$

Для этого вычислим  $\chi_A(t) = t^2 - 2t - 3 = (t - 3)(t + 1)$ . Следовательно, у характеристического многочлена два различных собственных значения  $\lambda_1 = 3$  и  $\lambda_2 = -1$ , поэтому два соответствующих собственных вектора будут образовывать базис. Найдем эти векторы. Согласно определению, собственные векторы, соответствующие собственному значению  $\lambda$  — это ядро оператора  $f - \lambda \text{Id}$ , который записывается матрицей  $A - \lambda E$ . Поэтому для  $\lambda_1 = 3$  нам надо найти ядро для

$$A - 3E = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} - 3 \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -3 & 1 \\ 3 & -1 \end{pmatrix}, \quad (6.8)$$

а для  $\lambda_2 = -1$  надо найти ядро для

$$A - (-1)E = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} - (-1) \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 3 & 3 \end{pmatrix}. \quad (6.9)$$

Нахождение ядра — это решение системы однородных линейных уравнений. Для  $\lambda_1 = 3$  это система

$$\begin{cases} -3x + y = 0 \\ 3x - y = 0 \end{cases}, \quad (6.10)$$

а для  $\lambda_2 = -1$  это система

$$\begin{cases} x + y = 0 \\ 3x + 3y = 0 \end{cases}. \quad (6.11)$$

В обеих системах одно уравнение есть следствие второго. Это, конечно, не случайно: мы как раз и искали такие значения  $\lambda$ , при которых определитель этой системы будет нулевым, что означает, что уравнения должны оказаться линейно зависимыми. Решение каждой из систем и будет соответствующим собственным вектором:

$$u_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 3 \end{pmatrix} \text{ для } \lambda_1 = 3 \quad \text{и} \quad u_2 = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} \text{ для } \lambda_2 = -1. \quad (6.12)$$

Следовательно, в базисе  $u_1, u_2$  матрица соответствующего оператора диагональна и имеет вид

$$\Lambda = \begin{pmatrix} 3 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}. \quad (6.13)$$

Две матрицы одного и того же оператора в двух разных базисах связаны соотношением

$$\Lambda = T^{-1}AT, \quad (6.14)$$

где  $T$  — матрица перехода от начального базиса к базису  $u_1, u_2$ . Напишем эту матрицу перехода

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 3 & -1 \end{pmatrix}, \quad (6.15)$$

и вычислим обратную матрицу

$$T^{-1} = \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 3 & -1 \end{pmatrix}. \quad (6.16)$$

(Случайно получилось, что  $T^{-1}$  оказалась пропорциональна  $T$ .)

Осталось выразить  $A$  из (6.14) и возвести в степень  $n$ :

$$\begin{aligned} A^n &= (T\Lambda T^{-1})^n = T\Lambda^n T^{-1} = \\ &= \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 3 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3^n & 0 \\ 0 & (-1)^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 3 & -1 \end{pmatrix} = \\ &= \frac{1}{4} \begin{pmatrix} 3^n + 3 \cdot (-1)^n & 3^n - (-1)^n \\ 3^{n+1} - 3 \cdot (-1)^n & 3^{n+1} + (-1)^n \end{pmatrix}. \end{aligned} \quad (6.17)$$

## 7 Как строить инвариантные подпространства. Матрица Фробениуса.

Как мы видели в прошлом разделе, проще всего устроены операторы, у которых имеется базис, состоящий из собственных векторов. В частности, к этому классу относятся операторы, у которых характеристический многочлен имеет  $n$  различных корней. В случае же, когда собственных векторов мало или нет совсем, для исследования оператора оказываются полезны и инвариантные подпространства большей размерности. (Напомним, что собственные векторы это в точности одномерные

инвариантные подпространства.) Сейчас мы опишем более или менее универсальный способ построения инвариантных подпространств.

Возьмем произвольный ненулевой вектор  $v \in V$ . Если  $v$  является собственным вектором, то инвариантное подпространство уже построено. Если же  $v$  не является собственным вектором, то векторы  $v$  и  $f(v)$  линейно независимы. Тогда рассмотрим вектор  $f^2(v) = f(f(v))$ .

Предположим сначала, что  $f^2(v)$  выражается линейно через  $v$  и  $f(v)$ , т.е.  $f^2(v) = b_0v + b_1f(v)$ , то линейная оболочка векторов  $u_1 = v$  и  $u_2 = f(v)$  является двумерным инвариантным подпространством. Действительно, базисом этой линейной оболочки являются векторы  $u_0 = v$  и  $u_1 = f(v)$ , и каждый из них переводится оператором  $f$  в ту же плоскость:  $f(u_0) = u_1$  и  $f(u_1) = b_0u_0 + b_1u_1$ . Тем самым мы построили двумерное инвариантное подпространство  $U = \langle u_0, u_1 \rangle$ , причем матрица ограничения оператора  $f$  на это инвариантное подпространство имеет следующий вид:

$$\widehat{f|_U} = \begin{pmatrix} 0 & b_0 \\ 1 & b_1 \end{pmatrix}. \quad (7.1)$$

Однако вполне могло случиться, что вектор  $f^2(v)$  не выражается линейно через  $v$  и  $f(v)$ , что, собственно, означает, что три вектора  $v$ ,  $f(v)$  и  $f^2(v)$  линейно зависимы. Тогда надо повторить ту же процедуру и выяснить, принадлежит ли вектор  $f^3(v)$  линейной оболочке  $\langle v, f(v), f^2(v) \rangle$ , и повторять так до тех пор, пока не окажется, что векторы  $v, f(v), f^2(v) \dots f^{k-1}(v)$  линейно независимы, а вектор  $f^k(v)$  через них линейно выражается:  $f^k(v) = b_0v + b_1f(v) + b_2f^2(v) + \dots + b_{k-1}f^{k-1}(v)$ . (В  $n$ -мерном пространстве  $V$  это случится не позже чем через  $n$  шагов, поскольку любые  $n+1$  векторов в  $V$  уже линейно зависимы.) Тогда линейная оболочка  $U$  векторов  $u_0 = v, u_1 = f(v), u_2 = f^2(v), \dots, u_{k-1} = f^{k-1}(v)$  будет, очевидно, инвариантным подпространством, причем в базисе  $u_0, u_1, u_2 \dots u_{k-1}$  матрица ограничения оператора  $f$  на это инвариантное подпространство  $U$  имеет следующий вид:

$$\widehat{f|_U} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & b_0 \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & b_1 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & b_2 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 & 0 & b_3 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & 0 & b_{k-2} \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & b_{k-1} \end{pmatrix} \quad (7.2)$$

Матрица такого вида называется матрицей Фробениуса. Для нее не трудно явно посчитать минимальный и характеристический многочлены (это задача из 6 листочка!) и убедиться, что оба эти многочлена совпадают, причем коэффициенты этого многочлена зашифрованы в его последнем столбце. Подведем итоги.

**Proposition 7.1.** *Пусть векторы  $v, f(v), f^2(v) \dots f^{k-1}(v)$  линейно независимы, а вектор  $f^k(v)$  через них линейно выражается:  $f^k(v) = b_0v + b_1f(v) + b_2f^2(v) + \dots + b_{k-1}f^{k-1}(v)$ . Тогда линейная оболочка  $U = \langle v, f(v), f^2(v), \dots, f^{k-1}(v) \rangle$  является инвариантным подпространством, причем в этом базисе матрица ограничения оператора  $f$  на  $U$  является матрицей Фробениуса вида (7.2). Минимальный и характеристический многочлены этой матрицы совпадают и равны  $\chi_F(t) = \mu_F(t) = t^k - b_{k-1}t^{k-1} - \dots - b_1t - b_0$ .*

Мы видим, что имеется взаимно-однозначное соответствие между многочленами данной степени и матрицами Фробениуса данного размера. Удобно для данного многочлена  $P(t) = t^k + a_{k-1}t^{k-1} + \dots + a_1t + a_0$  обозначить через  $F_P$  матрицу Фробениуса, имеющую  $P$  своим минимальным и характеристическим многочленом; тогда, очевидно,

$$F_P = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & -a_0 \\ 1 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & -a_1 \\ 0 & 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & -a_2 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & -a_3 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & -a_{k-2} \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & -a_{k-1} \end{pmatrix}. \quad (7.3)$$

## 8 Теорема Гамильтона-Кэли

Теперь мы готовы в общем случае доказать теорему Гамильтона-Кэли, утверждающую, что минимальный многочлен всегда является делителем характеристического, или, что в силу Предложения 5.1 равносильно, что характеристический многочлен оператора аннулирует этот оператор.

**Theorem 8.1.**  $\chi_f(f) = 0$ .

Будем доказывать эту теорему индукцией по размерности пространства  $V$ . В одномерном случае всякий линейный оператор  $f$  есть просто умножение на константу  $\lambda$ , поэтому характеристический многочлен этого оператора есть просто  $\chi_f(t) = t - \lambda$ . Подставляя, получаем  $\chi_f(f) = \lambda - \lambda = 0$ .

Предположим, что теорема Гамильтона-Кэли доказана для всех размерностей, меньших  $\dim V$ . Для оператора  $f$  на  $V$  возможен один из двух случаев: либо у  $f$  имеется ненулевое инвариантное подпространство  $U \subset V$ ,  $U \neq V$ , либо такого инвариантного подпространства нет.

Разберем сначала случай, когда инвариантное подпространство есть. Тогда, согласно предложению 2.1, матрицу оператора  $f$  в подходящем базисе имеет блочный верхнетреугольный вид:

$$\hat{f} = \begin{pmatrix} A & C \\ 0 & B \end{pmatrix}. \quad (8.1)$$

Очевидно, что

$$\chi_f(t) = \chi_A(t)\chi_B(t). \quad (8.2)$$

Поскольку матрицы  $A$  и  $B$  имеют размер, меньший, чем  $\dim V$ , по предположению индукции  $\chi_A(A) = 0$  и  $\chi_B(B) = 0$ . Вычислим теперь  $\chi_f(f)$ :

$$\begin{aligned} \chi_f(\hat{f}) &= \chi_A(\hat{f}) \cdot \chi_B(\hat{f}) = \chi_A \left( \begin{pmatrix} A & C \\ 0 & B \end{pmatrix} \right) \cdot \chi_B \left( \begin{pmatrix} A & C \\ 0 & B \end{pmatrix} \right) = \\ &= \left( \begin{array}{cc} \chi_A(A) & * \\ 0 & \chi_A(B) \end{array} \right) \left( \begin{array}{cc} \chi_B(A) & * \\ 0 & \chi_B(B) \end{array} \right) = \left( \begin{array}{cc} 0 & * \\ 0 & * \end{array} \right) \left( \begin{array}{cc} * & * \\ 0 & 0 \end{array} \right) = \left( \begin{array}{cc} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{array} \right). \end{aligned} \quad (8.3)$$

(В этом вычислении, как обычно, звездочками обозначены матрицы, конкретный вид которых нам не известен и не важен.) Тем самым в случае наличия инвариантного подпространства шаг индукции сделан.

Предположим теперь, что ненулевого инвариантного подпространства, отличного от всего  $V$ , нет. Но ведь мы можем взять любой ненулевой вектор и применить к нему алгоритм, описанный в разделе 7. В результате гарантированно получится ненулевое инвариантное подпространство, которое, следовательно, должно совпасть с  $V$ . Следовательно, полученная в этом разделе матрица Фробениуса (7.2) является матрицей оператора  $f$ . Но мы уже доказали в предложении 7.1, что у матрицы Фробениуса минимальный и характеристический многочлены

совпадают, так что и в этом случае шаг индукции сделан. Теорема Гамильтона-Кэли доказана.

На самом деле теорема Гамильтона-Кэли дает не всю информацию о взаимоотношениях минимального и характеристического многочленов: она утверждает лишь, что второй делится на первый. Оказывается, их связь теснее: их разложение в произведение неприводимых сомножителей содержит одни и тот же набор неприводимых многочленов, а отличаться могут лишь степени, в которых они входят в разложение.

Доказательство этого факта и выяснение его геометрической природы — наша следующая задача.

## 9 Неприводимые делители минимального многочлена.

Предположим, что мы разложили минимальный многочлен на сомножители, и  $P(t) \in \mathbb{K}[t]$  — один из неприводимых сомножителей. Тогда, конечно, по теореме Гамильтона-Кэли  $P(t)$  является также и делителем характеристического многочлена. Можно попробовать угадать, какие геометрические обстоятельства могли бы к этому привести. Один вариант такой ситуации мы уже рассматривали: так могло бы получиться, если бы нашлось такое инвариантное подпространство  $U$ , ограничение на которое оператора  $f$  имело бы характеристический (а, следовательно, и минимальный!) многочлен в точности совпадающий с  $P(t)$ . Чуть позже мы докажем, что именно так всегда и бывает.

Сначала рассмотрим уже хорошо известный нам пример: предположим, что многочлен  $P(t)$  оказался самым простым неприводимым многочленом, а именно линейным, т.е.  $P(t) = t - \lambda$ . Это в точности означает, что  $\lambda$  является корнем характеристического уравнения, т.е. собственным значением, которому, как мы видели, обязательно соответствует хоть один ненулевой собственный вектор  $v \in V$ . тогда одномерное подпространство, порожденное этим собственным вектором  $v$  как раз и будет требуемым инвариантным подпространством  $U$ . Действительно, поскольку  $f(v) = \lambda v$ , ограничение нашего оператора  $f$  на  $U$  есть в точности умножение на  $\lambda$ , а характеристический многочлен оператора умножения на  $\lambda$  в одномерном пространстве есть в точности  $t - \lambda$ , т.е.  $P(t)$ . Следовательно, в этом, самом простом случае, существование

такого инвариантного подпространства нам уже известно. Однако нам будет полезно воспроизвести и схему доказательства существования собственного вектора из теоремы 3.1. Вектор  $v$  там получался как элемент ядра оператора

$$f - \lambda \text{Id}_v, \quad (9.1)$$

а число  $\lambda$  специально находили так, чтобы этот оператор  $f - \lambda \text{Id}_v$  имел ненулевое ядро. (Для этого, конечно, требовалось, чтобы определитель оператора (9.1) был равен нулю, что и давало характеристическое уравнение для нахождения собственных значений.) Для перенесения этих соображений на общий случай нам осталось только догадаться, почему здесь оказался задействован именно оператор (9.1): это же в точности  $P(f)$  для линейного многочлена  $P(t) = t - \lambda$ .

Попробуем рассуждать таким же образом и в общем случае: пусть  $P(t)$  — какой-нибудь неприводимый делитель минимального многочлена  $\mu_f(t)$ , так что

$$\mu_f(t) = P(t)Q(t). \quad (9.2)$$

Рассмотрим, как и раньше оператор  $g = P(f)$  и докажем, что у него имеется ненулевое ядро. Предположим противное, что ядро нулевое, тогда оператор  $g = P(f)$  обратим. Подставим в (9.2) оператор  $f$  вместо  $t$ , получим  $\mu_f(f) = P(f) \cdot Q(f)$ , то есть  $0 = g \cdot Q(f)$ . Но если оператор  $g$  обратим, то мы можем умножить последнее равенство слева на  $g^{-1}$ , что даст  $Q(f) = 0$ . Но это противоречит минимальности многочлена  $\mu_f$ , поскольку  $Q$  является его делителем, и, следовательно, имеет меньшую степень. Полученное противоречие доказывает, что оператор

$$g = P(f) \quad (9.3)$$

имеет ненулевое ядро. Следовательно,  $\text{Ker } g$  является ненулевым подпространством, инвариантным относительно  $f$ . (Инвариантность следует из задачи 2.2, поскольку операторы  $f$  и  $g = P(f)$  очевидно, перестановочны.) Каким может быть минимальный многочлен ограничения оператора  $f$  на  $\text{Ker } g$ ? По определению  $g = P(f)$  является нулевым оператором на  $\text{Ker } g$ , поэтому многочлен  $P$  аннулирует ограничение оператора  $f$  на  $\text{Ker } g$ . Следовательно, согласно предложению 5.1, многочлен  $P(t)$  делится на его минимальный многочлен. Следовательно, в силу неприводимости  $P(t)$ , минимальный многочлен с ним просто совпадает.

Однако эти рассуждения пока не позволяют нам что-то сказать о характеристическом многочлене. Чтобы это сделать, возьмем ненулевое

вой вектор  $v \in \text{Ker } g$ . Применяя, согласно алгоритму из раздела 7(см. предложение 7.1), последовательные степени оператора  $f$  к вектору  $v$  до тех пор, пока эти векторы остаются линейно независимыми, получим инвариантное подпространство  $U$  в  $\text{Ker } g$ , матрица ограничения на которое нашего оператора  $f$  есть матрица Фробениуса, у которой, как мы знаем (см. предложение 7.1) характеристический многочлен совпадает с минимальным. Что же это может быть за многочлен? Понятно, что минимальный многочлен ограничения оператора на меньшее подпространство является делителем минимального многочлена того же оператора на большем подпространстве  $\text{Ker } g$ , то есть делителем неприводимого многочлена  $P(t)$ , и, значит, должен совпадать с  $P(t)$ . Итак, мы доказали следующее.

**Theorem 9.1.** *Пусть неприводимый многочлен  $P(t) \in \mathbb{K}[t]$ ,  $\deg P = k$ , является делителем минимального многочлена  $\mu_f$  оператора  $f$ . Тогда существует такое  $k$ -мерное инвариантное подпространство  $U$ , что  $P(t)$  является минимальным и характеристическим многочленом ограничения оператора  $f$  на  $U$ , а матрица ограничения оператора  $f$  на  $U$  в подходящем базисе есть матрица Фробениуса  $F_P$  многочлена  $P(t)$  (см. (7.3)).*

То же самое можно переформулировать на матричном языке.

**Corollary 9.1.** *Пусть неприводимый многочлен  $P(t) \in \mathbb{K}[t]$ ,  $\deg P = k$ , является делителем минимального многочлена  $\mu_f$  оператора  $f$ . Тогда в некотором базисе матрица оператора  $f$  имеет блочный верхнетреугольный вид*

$$\hat{f} = \begin{pmatrix} F_P & C \\ 0 & B \end{pmatrix}, \quad (9.4)$$

где  $F_P$  есть матрица Фробениуса многочлена  $P(t)$  (см. (7.3)).

Теперь мы можем применить нашу теорему в оператору, заданному матрицей  $B$  из (9.4) и выделить в ней еще один блок и действовать так до тех пор, пока матрица нашего оператора не приобретет такой блочный верхнетреугольный вид:

$$\hat{f} = \begin{pmatrix} F_{P_1} & * & \cdots & * \\ 0 & F_{P_2} & \cdots & * \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \cdots & F_{P_s} \end{pmatrix} \quad (9.5)$$

Здесь, как обычно, звездочками обозначены матрицы, конкретный вид которых нам не известен и не важен, а  $F_{P_i}$  есть матрица Фробениуса неприводимого многочлена  $P_i(t)$ . Отметим, отнюдь не предполагается, что неприводимые многочлены  $P_i(t)$  все различны. Теперь мы можем легко найти характеристический многочлен нашего оператора: поскольку  $\chi_{F_P}(t) = \mu_{F_P}(t) = P(t)$ ,

$$\chi_f = P_1 P_2 \dots P_s. \quad (9.6)$$

О минимальном многочлене мы можем сказать только то, что  $\mu_f$  должен, по крайней мере, аннулировать каждый диагональный блок, и, следовательно, должен делиться на каждый многочлен  $P_i$ . Следовательно, каждый неприводимый делитель характеристического многочлена является также и делителем минимального. При этом, конечно, возможно, что один и тот же неприводимый многочлен входит в разложение  $\mu_f$  с меньшей кратностью, чем в разложение  $\chi_f$ . (Так например, обстоит дело с тождественным оператором, у которого  $\chi_{\text{Id}_V}(t) = (t - 1)^n$ , но  $\mu_{\text{Id}_V}(t) = t - 1$ .) В результате получилась важная теорема, дополняющая теорему Гамильтона-Кэли.

**Theorem 9.2.** *Пусть  $\chi_f(t) = P_1(t)P_2(t)\dots P_s(t)$  — разложение характеристического многочлена на неприводимые сомножители. Тогда в подходящем базисе матрица оператора  $f$  имеет блочный верхнетреугольный вид (9.5), где  $F_{P_i}$  есть матрица Фробениуса неприводимого многочлена  $P_i(t)$ . При этом минимальный многочлен  $\mu_f(t)$  делится на все неприводимые многочлены  $P_i(t)$ .*

## 10 Корневое разложение.