

Оглавление

0.1	Существование жордановой формы	1
0.2	Комплексификация	4

0.1. Существование жордановой формы

Доказательство (теоремы о существовании жордановой формы).

- Докажем для случая, когда минимальный многочлен \mathcal{A} имеет вид $P(t) = (t - \lambda)^r$
Сведём к случаю нильпотентного оператора:
Положим $B = \mathcal{A} - \lambda \mathcal{E}$
 $B^r = 0$, B – нильпотентный
Значит, существует жорданов базис \mathcal{B} , причём на диагонали жордановой формы стоят нули

- Общий случай

$$\chi_{\mathcal{A}} = (-1)^n (t - \lambda_1)^{s_1} \cdot \dots \cdot (t - \lambda_m)^{s_m}$$

По следствию к теореме Гамильтона-Кэли минимальный многочлен – делитель $\chi \implies$ минимальный многочлен имеет вид

$$P(t) = (t - \lambda_1)^{r_1} \cdot \dots \cdot (t - \lambda_m)^{r_m}$$

Применим теорему о разложении в сумму примарных подпространств:

Пусть $Q_i := (t - \lambda_i)^{r_i}$

По теореме

$$V = U_1 \oplus \dots \oplus U_k$$

U_i инвариантны

$Q_i(t)$ – минимальный многочлен \mathcal{A} на U_i

К U_i применяем нильпотентный случай:

Существует жорданов базис U_i

Матрица $\mathcal{A}|_{U_i}$ имеет вид

$$J_i = \begin{pmatrix} J_{r_1}(\lambda_i) & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & J_{r_k}(\lambda_1) \end{pmatrix}$$

Значит, в базисе, полученном объединением базисов U_i матрица \mathcal{A} имеет вид

$$J = \begin{pmatrix} J_1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & J_m \end{pmatrix}$$

□

Свойства (возведения в степень жордановой клетки).

$$1. \quad (a) \quad \left(J_r(0)\right)^s = \begin{pmatrix} 0 & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & 0 & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 1 & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \text{при } s < r$$

То есть,

$$a_{ij} = \begin{cases} 1, & i - j = s \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

$$(b) \quad \left(J_r(0)\right)^s = 0 \quad \text{при } s \geq r$$

Пример. $r = 4$

$$\left(J_4(0)\right)^1 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad \left(J_4(0)\right)^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\left(J_4(0)\right)^3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad \left(J_4(0)\right)^4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Доказательство. Формально – **индукция** по s . На самом деле, повторяем действия из примера

• **База.** $s = 1$

$$J_1(0) = (0)$$

• **Переход.** $s \rightarrow s + 1$

$$J_r^s(0) = a_{ij}, \quad J_r(0) = b_{ij}, \quad J_r^{s+1}(0) = c_{ij}$$

$$c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{in}b_{ni} \quad (1)$$

Среди a_{ij} не более одной единицы, остальные нули

Среди b_{xj} не более одной единицы, остальные нули

Значит, $c_{ij} = 0$ или $c_{ij} = 1$

$$c_{ij} = 1 \iff \exists x : \begin{cases} a_{ix} = 1 \\ b_{xi} = 1 \end{cases} \xLeftrightarrow{(1)} \exists x : \begin{cases} i - x = s \\ x - j = 1 \end{cases} \iff i - j = s + 1$$

□

$$2. \quad \text{Пусть } \lambda \neq 0, \quad A = \left(J_r(\lambda)\right)^s$$

Тогда A нижнетреугольная

$$a_{ij} = \begin{cases} \lambda^{i-j} C_s^{i-j}, & i > j, i - j \leq s \\ 0, & i > j, i - j > s \end{cases}$$

Пример.

$$\begin{aligned} \left(J_4(2)\right)^5 &= \begin{pmatrix} 2^5 & 0 & 0 & 0 \\ C_5^1 \cdot 2^4 & 2^5 & 0 & 0 \\ C_5^2 \cdot 2^3 & C_5^1 \cdot 2^4 & 2^5 & 0 \\ C_5^3 \cdot 2^3 & C_5^2 \cdot 2^5 & C_5^1 \cdot 2 & 2^5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2^5 & 0 & 0 & 0 \\ 5 \cdot 2^4 & 2^5 & 0 & 0 \\ 10 \cdot 2^3 & 5 \cdot 2^4 & 2^5 & 0 \\ 10 \cdot 2^3 & 10 \cdot 2^3 & 5 \cdot 2^4 & 2^5 \end{pmatrix} = \\ &= \begin{pmatrix} 32 & 0 & 0 & 0 \\ 80 & 32 & 0 & 0 \\ 80 & 80 & 32 & 0 \\ 40 & 80 & 80 & 32 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Доказательство. $J_r(\lambda) = \lambda \cdot E + J_r(0)$

Возведём в степень и распишем как бином Ньютона (учитывая, что λE коммутирует с чем угодно, а значит, можно приводить подобные):

$$\begin{aligned} \left(J_r(\lambda)\right)^s &= (\lambda E)^s + C_s^1 (\lambda E)^{s-1} J_r(0) + \dots + C_s^{r-1} (\lambda E)^{s-r+1} J_r(0)^{r-1} + \underbrace{J_r(0)(\dots)}_{=0} \stackrel{\text{св-во 1a}}{=} \\ &= \lambda^s E + C_s^1 \lambda^{s-1} J_r(0) + \dots + C_s^{r-1} \lambda^{s-r+1} J_r^{r-1}(0) = \\ &= \begin{pmatrix} \lambda^s & \cdot & 0 \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & \cdot & \lambda^s \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 & \cdot & \cdot & 0 \\ \lambda^{s-1} C_s^1 & \cdot & \cdot & 0 \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & \cdot & \lambda^{s-1} C_s^1 & 0 \end{pmatrix} + \dots + \begin{pmatrix} 0 & \cdot & 0 \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \lambda^{s-r+1} C_s^{r-1} & \cdot & 0 \end{pmatrix} \end{aligned}$$

□

$$3. \operatorname{rk} \left((J_r(0))^s \right) = \begin{cases} r-s, & s < r \\ 0, & s \geq r \end{cases}$$

Теорема 1 (количество клеток и ранг). J – жорданова матрица

Тогда количество клеток вида $J_r(\lambda)$ равно

$$\operatorname{rk} \left(J - \lambda E \right)^{r-1} - 2 \operatorname{rk} \left(J - \lambda E \right)^r + \operatorname{rk} \left(J - \lambda E \right)^{r+1}$$

Доказательство. Положим $f(s) := \operatorname{rk}(J - \lambda E)^s$

$$\begin{aligned} J &= \begin{pmatrix} J_{r_1}(\lambda_1) & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & J_{r_k}(\lambda_k) \end{pmatrix}, \quad J - \lambda E = \begin{pmatrix} J_{r_1}(\lambda_1 - \lambda) & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & J_{r_k}(\lambda_k - \lambda) \end{pmatrix} \\ (J - \lambda E)^s &= \begin{pmatrix} \left(J_{r_1}(\lambda_1 - \lambda) \right)^s & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \left(J_{r_k}(\lambda_k - \lambda) \right)^s \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Какое-то из λ_i совпало с λ

$$f(s) = \sum_{i=1}^k \operatorname{rk} \left((J_{r_i}(\lambda_i - \lambda))^s \right)$$

- Если $\lambda \neq \lambda_i$, то $\operatorname{rk} \left((J_{r_i}(\lambda - \lambda_i))^s \right) = r_i \quad \forall s$

$$f(s) - f(s+1) = \sum \left(\operatorname{rk} \left(J_{r_i}^s(\lambda_i - \lambda) \right) - \operatorname{rk} \left(J_{r_i}^{s+1}(\lambda - \lambda_i) \right) \right)$$

То есть, если $\lambda_i \neq \lambda_j$, то i -е слагаемое равно $r_i - r_j = 0$

- Если $\lambda_i = \lambda$, $r_i \leq s$, то i -е слагаемое равно $0 - 0 = 0$

- Если $\lambda_i = \lambda$, $r_i < s$, то i -е слагаемое равно $(r_i - s) - \binom{r_i - (s+1)}{1} = 1$

$f(s+1) - f(s)$ – количество клеток, для которых $\lambda_i = \lambda$, $r_i > s$

$\binom{f(s+1) - f(s)}{1} - \binom{f(s) - f(s-1)}{1}$ – количество клеток размера s

Применяя три случая, получаем, что это равно $f(s+1) - 2f(s) + f(s-1)$ □

Следствие (единственность жордановой формы). Пусть J, J' – жордановы J, J' – матрицы \mathcal{A} в некоторых базисах
Тогда J, J' совпадают с точностью до перестановки жордановых клеток

Доказательство. J, J' – матрицы \mathcal{A}
 $J - \lambda E, J' - \lambda E$ – матрицы $\mathcal{A} - \lambda \mathcal{E}$
 $(J - \lambda E)^s, (J' - \lambda E)^s$ – матрицы $(\mathcal{A} - \lambda \mathcal{E})^s$
rk не зависит от выбора базиса □

Теорема 2 (минимальный многочлен). J – жорданова матрица, $\lambda_1, \dots, \lambda_k$ – с. ч. J
 r_i – максимальный размер жордановой клетки, соотв. λ_i
Тогда минимальный многочлен равен $(t - \lambda_1)^{r_1} \dots (t - \lambda_k)^{r_k}$

Доказательство. Пусть e_1, \dots, e_n – жорданов базис
 P_i – минимальный аннулятор e_i
Тогда минимальный многочлен равен НОК (P_1, \dots, P_n)
Пусть e_i соответствует j -му столбцу клетки $J_r(\lambda)$

$$(\mathcal{A} - \lambda \mathcal{E})^{r-i}(e_i) = 0, \quad (\mathcal{A} - \lambda \mathcal{E})^{r-i-1}(e_i) \neq 0$$

$$\implies P_i(t) = (t - \lambda)^{r-i}$$

Минимальный многочлен – это НОК многочленов вида $(t - \lambda_i)^s$, $s \leq r_i$

Среди них есть $(t - \lambda_1)^{r_1}, \dots, (t - \lambda_k)^{r_k}$

Значит, среди них есть P_i , а остальные – не делители

$$\implies \text{НОК} = (t - \lambda_1)^{r_1} \dots (t - \lambda_k)^{r_k}$$

□

0.2. Комплексификация

В предыдущем параграфе мы доказали, что жорданова форма существует, если многочлен раскладывается на простейшие множители. Это всегда верно над \mathbb{C} . В этом параграфе рассмотрим жордановы формы над \mathbb{R}

Идея построения V – вект. пространство над \mathbb{R}
Построим \widehat{V} над \mathbb{C} , состоящее из $u + vi$, $u, v \in \mathbb{R}$
Для этого определим сложение и умножение, как в комплексных числах:

- $(u_1 + v_1 i) + (u_2 + v_2 i) = (u_1 + u_2) + (v_1 + v_2) i$
- $(a + bi)(u + vi) = au + bui + avi + bvi^2$

Определение 1. V – векторное пространство над \mathbb{R}

Комплексификация V – это множество \widehat{V} , состоящее из пар (u, v) с операцией $\mathbb{C} \times \widehat{V} \rightarrow \widehat{V}$, заданной равенством

$$(a + bi) \cdot (u, v) = (au - bv, av + bu)$$

и операцией $\widehat{V} \times \widehat{V}$, заданной равенством

$$(u_1, v_1) + (u_2, v_2) = (u_1 + u_2, v_1 + v_2)$$

Определение 2. $w = (u, v)$
 $(u, -v)$ называется сопряжённым к w

Обозначение. \bar{w}

Теорема 3. \hat{V} – векторное пространство над \mathbb{C}

Доказательство.

1. \hat{V} – абелева группа по сложению
2. $1 \cdot w = w$
3. Ассоциативность умножения
4. Две дистрибутивности умножения

Всё проверяется подстановкой

□

Обозначение. Пару (u, v) будем обозначать $u + vi$

Обозначение. Множество пар $(u, 0)$ отождествим с V