

② Алгоритм нахождения жордановой формы над полем комплексных чисел и над полем рациональных чисел рассмотрено в случае поля Телуса

Идея: для любой матрицы над полем  $P$  существует некоторый (жорданов) блок, в котором эта матрица имеет наиболее простой вид, а именно:

$$J = P^{-1} A P, \text{ где } A - \text{матрица,}$$

$P$  - матрица перехода к новому базису,  
 $J$  - жорданова форма,

$J$  имеет вид  $\begin{bmatrix} J_1 & & 0 \\ & J_2 & \\ 0 & & J_n \end{bmatrix}$ , где  $J_i$  - жордановы блоки

$$J_i = \begin{bmatrix} \lambda_i & p_i & 0 \\ 0 & \lambda_i & p_i \\ & & \ddots \\ 0 & & \lambda_i \end{bmatrix}, \text{ где } p_i - \text{натуральное число.}$$

Алгоритм поиска жордановой формы:

- 1) Найти все собственные числа  $\lambda_i$  с их кратностями  $\alpha_i$
- 2) Для каждого собственного числа  $\lambda_i$  найти  $r_i$  количество собственных векторов для него
- 3) Для каждого собственного числа  $\lambda_i$  заполнить жордановы блоки  $J_i$ : на главной диагонали стоят значения  $\lambda_i$ , на второй диагонали стоят  $(\alpha_i - r_i)$  единиц, все остальные элементы нулевые
- 4) Объединить жордановы блоки  $J_i$



$$\textcircled{3} \begin{cases} x \equiv 3 \pmod{5} \\ x \equiv 5 \pmod{7} \\ x \equiv 7 \pmod{8} \end{cases} \quad \begin{array}{l} \text{Согласно китайской теореме об остатках,} \\ \text{решение удовлетворяется в виде} \\ x = \left( \sum_i M_i b_i \right) \pmod{M}, \text{ где} \end{array}$$

$$M = 5 \cdot 7 \cdot 8 = 280, \quad M_1 = \frac{M}{5} = 56, \quad M_2 = 40, \quad M_3 = 35,$$

а  $b_i$  - решения уравнений

$$56 b_1 \equiv 3 \pmod{5}$$

$$40 b_2 \equiv 5 \pmod{7}$$

$$35 b_3 \equiv 7 \pmod{8}$$

Т.к.  $\text{НОД}(56, 5) = \text{НОД}(40, 7) = \text{НОД}(35, 8) = 1$ , то каждое из уравнений имеет только одно решение. Найдём эти решения через обратные элементы:

$$\frac{56}{5} = [12; \frac{5}{3}] = [12; 1, \frac{2}{3}] = [12; 1, 1, 2]$$

$q_i$	12	1	1	2
$Q_i$	0	1	-1	$\boxed{2}$

$n=3$

$$b_1 = 3 \cdot 2 \cdot (-1)^{3-1} = +6$$

$$\frac{40}{7} = [6; \frac{4}{3}] = [6; 2, 3]$$

$q_i$	0	6	2	3
$Q_i$	0	1	$\boxed{-2}$	-4

$n=2$

$$b_2 = 5 \cdot 2 \cdot (-1)^{2-1} = -10$$

$$\frac{35}{8} = [3; \frac{3}{8}] = [3; 1, 8]$$

$q_i$	3	1	8
$Q_i$	0	1	$\boxed{-1}$

$n=2$

$$b_3 = 7 \cdot 1 \cdot (-1)^{2-1} = -7$$

$$\begin{aligned} x &\equiv (6 \cdot 56 - 10 \cdot 40 - 7 \cdot 35) \pmod{280} = -317 \pmod{280} = \\ &= 63 \pmod{280} \end{aligned}$$



① Китайская теорема об остатках  
Рассмотрим следующую систему сравнений:

$$x \equiv a_i \pmod{m_i}, \quad i = \overline{1, n} \quad (1)$$

Лемма. Пусть  $x_0 \in \mathbb{Z}$  — решение системы (1). Тогда множество целых чисел, удовлетворяющих (1), совпадает с классом вычетов

$$x \equiv x_0 \pmod{M},$$
$$M = \text{НОК} [m_1, \dots, m_n]$$

Доказ-во. Достаточность:

Пусть  $x \equiv x_0 \pmod{M}$ , тогда  $x = x_0 + kM$ , где  $M$  кратно модулю  $m_i$ , поэтому

$$x \equiv x_0 \equiv a_i \pmod{m_i},$$

то есть является решением системы (1)

Необходимость:

Пусть  $x$  — решение (1), тогда

$$x \equiv a_i \equiv x_0 \pmod{m_i},$$

поэтому  $(x - x_0)$  кратно модулю  $m_i$ , т.е.  $(x - x_0)$  — общее кратное  $m_1, \dots, m_n$ , поэтому  $(x - x_0)$  делится на  $M$ ,  
поэтому  $x \equiv x_0 \pmod{M}$ .



Китайская теорема об остатках. Пусть  $m_i$  попарно  
взаимно простые. Тогда система (1) имеет решение и  
это определяется следующим образом. Пусть

$$M = \prod_i m_i, \quad M_i = \frac{M}{m_i}, \quad i = \overline{1, n}.$$

Найдём  $b_i$ , удовлетворяющие соотношениям

$$M_i b_i \equiv a_i \pmod{m_i}, \quad i = \overline{1, n} \quad (2)$$

Тогда множество целых чисел, удовлетворяющих (1), складывается  
из одного вычета

$$x \equiv (M_1 b_1 + \dots + M_n b_n) \pmod{M}$$

Док-во. Т.к. модули  $m_i$  попарно взаимно простые, то  
 $M = \text{НОС} \{m_1, \dots, m_n\}$ . Поэтому достаточно показать, что  
 $x_0 = M_1 b_1 + \dots + M_n b_n$  удовлетворяет (1).

Т.к. модули  $m_i$  попарно взаимно простые, то  $\text{НОЗ}(M_i, m_i) = 1$ .  
 $\Rightarrow$  существуют  $b_i$ , удовлетворяющие (2). Для любого  $i$   
 $m_i \mid M_j \ (j \neq i)$ , поэтому

$$x_0 \equiv M_i b_i = a_i \pmod{m_i},$$

Т.е.  $x = x_0$  — решение (1)