## Доп. дисциплины. Магистры весна 2021.

#### Занятие 1

### Алгоритмы теории многочленов

11.03.2021

#### Евклидовы кольца

Определение. Полем Галуа называется любое конечное поле.

Поле Галуа и поле ненулевой характеристики — это не синонимы. Любое поле Галуа имеет конечную характеристику. Но любое бесконечное поле ненулевой характеристики не является полем Галуа.

## Найдите в кольце $\mathbb{Z}_8$ все решения уравнения 4\*x = 4

Конечные кольца, т.е. конечные алгебраические множества, где можно складывать, вычитать и умножать элементы, но не на все ненулевые элементы можно делить, очень своеобразные объекты в сравнении с привычными натуральными и действительными числами.

Поскольку кольцо  $Z_8$  конечное и содержит всего 8 элементов, то можно решить уравнение, просто перебрав все элементы этого кольца. Перебрав все элементы, мы убедимся, что решениями являются все нечетные элементы  $\{1, 3, 5, 7\}$ . Т.е. уравнение первой степени имеет 4 решения.

Другой способ состоит в том, что, если a — решение, то и любой элемент a+2\*k, тоже решение. Поскольку a=1 — решение, то мы сразу получаем и другие решения 1+2, 1+4, 1+6. Остается только проверить, что других решений нет.

В нашем случае оба решения приемлемы. Но если бы кольцо содержало много элементов, то первый способ мог бы оказаться неприменимым.

# Сколько различных матриц размера 3Х3 существует над кольцом Z6?

Эта задача похожа на задачу про число функций над некоторым конечным множеством. Матрица размера 3X3 имеет 9 элементов. Каждый из элементов может принимать любое значение из кольца **Z**<sub>6</sub>. В кольце **Z**<sub>6</sub> всего 6 элементов. Т.к. каждый из 9 элементов матрицы пробегает все эти значения независимо друг от друга, то всего получается  $6^9 = 10077696$  различных матриц – примерно 10 млн. штук.

Над полем GF(7) найти матрицу, обратную к матрице

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}.$$

Задача на применение метода Гаусса. Алгоритм нахождения обратной матрицы состоит в том, что нашей матрице мы справа приписываем единичную матрицу такого же размера и элементарными преобразованиями строк приводим исходную матрицу к единичной. Как только это будет сделано, приписанная нами единичная матрица превратится в матрицу, обратную к нашей исходной матрице.

I элементарное преобразование строк над полем. Умножение строки на ненулевой элемент.

II элементарное преобразование строк над полем. Умножение строки на любой элемент и прибавление к другой строке. Иногда добавляют третье преобразование — поменять местами две строки. На самом деле — это не элементарное преобразование, оно может быть заменено некоторой последовательностью первых двух преобразований.

Отметим, что в поле GF(5), над которым мы будем производить преобразования, выполняются равенства  $2 \cdot 3 = 1, -1 = 4, 3 \cdot 4 = 2$ .

$$\left\langle \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix} \middle| \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right\rangle \Rightarrow \left\langle \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{array} \middle| \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 4 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right\rangle \Rightarrow \left\langle \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{array} \middle| \begin{array}{cccc} 1 & 4 & 0 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right\rangle \Rightarrow \left\langle \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \middle| \begin{array}{cccc} 1 & 4 & 0 \\ 0 & 3 & 2 \\ 0 & 0 & 2 \end{array} \right\rangle$$

Таким образом, матрицей обратной к исходной будет  $\begin{pmatrix} 1 & 4 & 0 \\ 0 & 3 & 2 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$ , что легко

проверить непосредственным умножением.

# Решить систему линейных уравнений над полем GF(5)

$$\begin{cases} x + y + z = 1 \\ x - z = 0 \\ x - y = 1 \end{cases}$$

Упражнение на алгоритм Гаусса. Необходимо расширенную матрицу системы линейных уравнений привести элементарным преобразованиями строк к диагональному виду.

На первом шаге в первом столбце нужно выбрать неединичный элемент и строку, в которой он расположен, сделать первой строкой матрицы, переставив ее с другими строками матрицы. После этого используя этот неединичный элемент обнулить весь первый столбец матрицы.

На втором шаге, мысленно вычеркнув 1-ю строку и 1-й столбец, применить первый шаг к матрице, получившейся после этого вычеркивания. Не позднее, чем на n-1 шаге, если матрица имеет размер nXn, у нас получится нужная матрица.

Применим этот алгоритм к расширенной матрице нашей системы линейных уравнений. На первом шаге в качестве основной возьмем 2-ю строку, в ней больше всего нулей, и переместив ее на первое место обнулим первый столбец. Так же заметим, что в поле GF(5) имеет место равенства  $2 \cdot 3 = 1, -1 = 4, 3 \cdot 4 = 2$ 

$$\begin{pmatrix}
1 & 1 & 1 & 1 \\
1 & 0 & -1 & 0 \\
1 & -1 & 0 & 1
\end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix}
1 & 0 & 4 & 0 \\
1 & 1 & 1 & 1 \\
1 & 4 & 0 & 1
\end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix}
1 & 0 & 4 & 0 \\
0 & 1 & 2 & 1 \\
0 & 4 & 1 & 1
\end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{pmatrix}
1 & 0 & 4 & 0 \\
0 & 1 & 2 & 1 \\
0 & 0 & 3 & 2
\end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix}
1 & 0 & 4 & 0 \\
0 & 1 & 2 & 1 \\
0 & 0 & 1 & 4
\end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix}
1 & 0 & 0 & 4 \\
0 & 1 & 0 & 3 \\
0 & 0 & 1 & 4
\end{pmatrix}$$

Итак, получилось решение  $\begin{cases} x = 4 \\ y = 3 \\ z = 4 \end{cases}$ 

Следствие из алгоритма Евклида. Если в евклидовом кольце d=gcd(a,b), то найдутся такие элементы u, v, что d=ua+vb, т.е. HOД является линейной комбинацией исходных элементов a и b.

## По методу Евклида найти элемент обратный к 127 по модулю 256

Задача на использование алгоритма Евклида для нахождения наибольшего общего делителя двух целых чисел. Пусть а и b - натуральные числа. Разделим число «а» с остатком на число «b». Потом число «b» делим на получившийся остаток r и т.д.

Последний остаток  $r_n$  и есть наибольший общий делитель чисел а и b. В случае, когда числа а и b взаимно простые последний остаток будет равен 1.

Используя полученные равенства можно выразить элемент  $r_n$  через исходные элементы а и b.

Сделаем это для случая, когда n = 3.

$$\begin{cases} a = bq + r \\ b = rq_1 + r_1 \\ r = r_1q_2 + r_2 \Rightarrow \begin{cases} r = a - bq \\ r_1 = b - rq_1 \\ r_2 = r - r_1q_2 \Rightarrow \end{cases} \begin{cases} r = a - bq = a + (-q)b \\ r_1 = b - (a - bq)q_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b \\ r_2 = (a - bq) - r_1q_2 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = r_2q_3 + r_3 \\ r_2 = r_3q_4 \end{cases} \begin{cases} r_2 = r_3q_4 \end{cases} \begin{cases} r_2 = r_3q_4 \end{cases} \begin{cases} r_3 = r_1 - r_2q_3 \\ r_2 = r_3q_4 \end{cases} \begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b \\ r_2 = (a - bq) - ((-q_1)a + (1 + qq_1)b)q_2 = (1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b \Rightarrow \end{cases} \\ r_3 = ((-q_1)a + (1 + qq_1)b) - ((1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b)q_3 \end{cases} \end{cases} \\ r_2 = r_3q_4 \end{cases}$$
$$\begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b \\ r_2 = (1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b \Rightarrow \end{cases} \Rightarrow \\ r_3 = ((-q_1)a + (1 + qq_1)b) - ((1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b)q_3 \end{cases} \end{cases} \Rightarrow \end{cases} \end{cases} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b - ((1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b)q_3 \end{cases} \Rightarrow \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b - ((1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b)q_3 \end{cases} \Rightarrow \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b - ((1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)b)q_3 \end{cases} \Rightarrow \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} r = a + (-q)b \\ r_1 = (-q_1)a + (1 + qq_1)b - ((1 + q_1q_2)a + (-q - (1 + qq_1)q_2)a + (-q - (1 + qq$$

Применим этот алгоритм к нашим числам 127 и 256:

$$\begin{cases}
\overline{256} = \overline{127} \cdot 2 + \overline{2} \\
\overline{127} = \overline{2} \cdot 63 + \overline{1}
\end{cases} \Rightarrow
\begin{cases}
\overline{256} - \overline{127} \cdot 2 = \overline{2} \\
\overline{127} - \overline{2} \cdot 63 = \overline{1}
\end{cases} \Rightarrow
\begin{cases}
\overline{256} - \overline{127} \cdot 2 = \overline{2} \\
\overline{127} - (\overline{256} - \overline{127} \cdot 2) \cdot 63 = \overline{1}
\end{cases} \Rightarrow$$

$$(1 + 2 \cdot 63) \cdot \overline{127} + (-63) \cdot \overline{256} = \overline{1}$$

Таким образом, получаем  $127 \cdot 127 - 63 \cdot 256 = 1 \Rightarrow 127 \cdot 127 = 1 + 63 \cdot 256$ , т.е.  $127 \cdot 127 = 1 \pmod{256}$ 

Значит, элементом обратным по умножению к 127 в кольце вычетов  $Z_{256}$  будет сам же элемент 127.

## Литература

- 1. Шевелев Ю.П. Дискретная математика, 4-е изд. [Электронный ресурс]. СПб.: Лань, 2019. URL: https://e.lanbook.com/reader/book/118616
- 2. Глухов М.М., Елизаров В.П., Нечаев А.А. Алгебра, 3-е изд. [Электронный ресурс]. СПб.: Лань, 2020. URL: https://e.lanbook.com/reader/book/126718/