Доп. дисциплины

Магистры весна 2021

Занятие 10

ЛИНЕЙНЫЕ РЕГИСТРЫ СДВИГА 13.05.2020

ОСНОВНЫЕ СВОЙСТВА

Определение. Пусть $s_0, s_1, ..., s_n, ...$ - последовательность элементов поля P, тогда зависимость вида

$$S_{n+k} = a_{k-1}S_{n+k-1} + a_{k-2}S_{n+k-2} + \dots + a_1S_{n+1} + a_0S_n + a, n = 0, 1, 2, \dots$$

называется линейным регистром сдвига с обратной связью порядка k. Если nри этом a=0, то последовательность называется однородной.

При этом первые k значений последовательности могут принимать любые значения.

Определение. Первые k элементов последовательности S называются вектором инициализации $s_0 = (s_0, s_1, ..., s_{k-1})$. Вектор инициализации может быть любым.

Определение. Вектор инициализации называется импульсной функцией, если он имеет вид $\overline{s_0} = (0,0,...,0,1)$.

Определение. *Характеристическим многочленом однородной линейной рекуррентной последовательности называется многочлен k-й степени*

$$x^{k} = a_{k-1}x^{k-1} + a_{k-2}x^{k-2} + \dots + a_{1}x + a_{0}$$

ТРУДНЫЙ ПРИМЕР

Изучить регистр сдвига $S_{n+3} = 2S_{n+1} + 3S_n$ над полем GF(5).

Характеристический многочлен. Данного регистра сдвига будет многочлен 3-й степени $x^3 = 2x + 3 \Rightarrow x^3 - 2x - 3 = 0$.

Прямая проверка показывает, подстановкой элементов $\{0,1,2,3,4\}$, что в поле GF(5) многочлен корней не имеет. Поэтому его корни нужно искать в расширении поля GF(5). Т.к. многочлен $x^3 - 2x - 3$ имеет третью степень и не имеет корней, то он неприводим. Поэтому расширение, в котором он будет иметь корни, может быть построено добавлением корня этого многочлена.

Пусть a - корень многочлена $x^3 - 2x - 3$, тогда $\alpha^3 = 2\alpha + 3$ и мы получаем поле GF(5³). Поскольку многочлен $x^3 - 2x - 3$ неприводим, а в поле GF(5)

элемент 5 = 0 (характеристика поля равна 5), то, по одной из теорем о полях Галуа. Корнями многочлена, будут элементы $\alpha, \alpha^5, \alpha^{25}$. Осталось записать их в виде многочленов степени не выше второй.

Вычисления средствами языка Julia. Подключаем пакет Nemo.

```
using Nemo
R, x = FiniteField(5, 3, "x")

И задаем стандартное для Julia поле GF(5^3):
julia> using Nemo
welcome to Nemo version 0.17.5
Nemo comes with absolutely no warranty whatsoever
julia> R, x = FiniteField(5, 3, "x")
(Finite field of degree 3 over F_5, x)
julia> x^3
2*x+2
```

Следовательно, поле задано, как поле разложения многочлена $x^3-2x-2=0$. Наш многочлен другой, поэтому зададим поле $GF(5^3)$ явным образом

```
T, t = PolynomialRing(ResidueRing(ZZ, 5), "t")

F, a = FiniteField(t^3-2*t - 3, "a")

julia> T, t = PolynomialRing(ResidueRing(ZZ, 5), "t")

(Univariate Polynomial Ring in t over Integers modulo 5, t)

julia> F, a = FiniteField(t^3-2*t - 3, "a")

(Finite field of degree 3 over F_5, a)

julia> a^5

3*a^2+4*a+1

julia> a^25

2*a^2+4
```

Итак, получили три корня (а, 3*a^2+4*a+1, 2*a^2+4).

Матричный вариант. Представим формулу регистра сдвига в матричном виде. В этом случае период последовательности, задаваемой регистром, будет равен той степени матрицы, в которой она будет равна единичной матрице.

Напомним связь между регистром сдвига над полем Р

$$S_{n+k} = a_{k-1} * S_{n+k-1} + a_{k-2} * S_{n+k-2} + \dots + a_1 * S_{n+1} + a_0 * S_n$$

и его матрицей A размера $k \times k$ над тем же полем P:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & a_0 \\ 1 & 0 & \dots & 0 & 0 & a_1 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & a_2 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & a_3 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & a_{k-3} \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 & a_{k-2} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & a_{k-1} \end{pmatrix}$$

В нашем случае, когда k = 3, а регистр сдвига задан формулой

$$S_{n+3} = 2S_{n+1} + 3S_n$$

над полем Галуа GF(5) мы получаем матрицу A размера 3 на 3

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & a_0 \\ 1 & 0 & a_1 \\ 0 & 1 & a_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 3 \\ 1 & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Вычисляем степени матрицы A, используя язык Julia using LinearAlgebra

```
S = MatrixSpace(GF(5),3,3)
A= [0 0 3; 1 0 2; 0 1 0]
B=S(A)
```

Максимально возможный порядок матрицы 125-1 = 124. Проверяем

```
julia> using LinearAlgebra
julia> S = MatrixSpace(GF(5),3,3)
```

Matrix Space of 3 rows and 3 columns over Galois field with characteristic 5

julia> A= [0 0 3; 1 0 2; 0 1 0]
3?3 Array{Int64,2}:

0 0 3

1 0 2

0 1 0

julia> B=S(A)

[0 0 3]

Γ1 0 2]

[0 1 0]

julia> B^62

[4 0 0]

[0 4 0]

[0 0 4]

Поскольку 62-я степень матрицы не равна единичной матрице, значит ее порядок равен 124. Следовательно, и период последовательности равен 124. Вручную непосредственно его найти затруднительно.

Явная формула. Напомним теорию.

В случае, когда корни $\alpha_1, \alpha_2, ..., \alpha_k$ характеристического многочлена попарно различны для n-го члена рекуррентной последовательности можно указать явный вид.

$$s_n = \beta_1 \alpha_1^n + \beta_2 \alpha_2^n + ... + \beta_k \alpha_k^n, n = 0, 1, 2, ...,$$

где коэффициенты $\beta_1,\beta_2,...,\beta_k \in P$ можно определить, зная значения вектора инициализации решив систему из k линейных уравнений от k неизвестных $\beta_1,\beta_2,...,\beta_k$.

$$\begin{cases} \beta_{1}\alpha_{1}^{0} + \beta_{2}\alpha_{2}^{0} + \dots + \beta_{k}\alpha_{k}^{0} = s_{0} \\ \beta_{1}\alpha_{1}^{1} + \beta_{2}\alpha_{2}^{1} + \dots + \beta_{k}\alpha_{k}^{1} = s_{1} \\ \dots \\ \beta_{1}\alpha_{1}^{k-1} + \beta_{2}\alpha_{2}^{k-1} + \dots + \beta_{k}\alpha_{k}^{k-1} = s_{k-1} \end{cases}$$

В нашем случае, с импульсной функцией, и ранее вычисленными корнями характеристического многочлена, $\alpha_1 = a; \alpha_2 = 3a^2 + 4a + 1; \alpha_3 = 2a^2 + 4$, получаем

$$\begin{cases} \beta_1 + \beta_2 + \beta_3 = 0 \\ \beta_1 a + \beta_2 (3a^2 + 4a + 1) + \beta_3 (2a^2 + 4) = 0 \\ \beta_1 a^2 + \beta_2 (3a^2 + 4a + 1)^2 + \beta_3 (2a^2 + 4)^2 = 1 \end{cases}$$

Вычисления произведем в Julia

К сожалению, простое взятие обратной матрицы $A^{(-1)}$ над не простым полем Галуа к успеху не приводит, Julia выдает ошибку. Приходится проявлять "чудеса" изобретательности. А именно, грубо задать цикл по вычислению все возрастающих степеней матрицы А. Через несколько сек. получаем $A^{7}812 = E$, значит $A^{7}811 = A^{(-1)}$.

Итак

```
julia> B*b
3-element Array{Any,1}:
    3*a^2+2*a+1
    a^2+2*a+2
    a^2+a+2
```

Получаем явную формулу для п-го члена

$$s_n = (3a^2 + 2a + 1)a^n + (a^2 + 2a + 2)(3a^2 + 4a + 1)^n + (a^2 + a + 2)(2a^2 + 4)^n$$
.

Проверим правильная это формула или нет и, заодно, явно вычислим первые 130 членов нашей последовательности:

```
julia> for n in 0:129
print((3*a^2+2*a+1)*a^n+(a^2+2*a+2)*(3*a^2+4*a+1)^n+(a^2+a+2)*(2*a^2+4)^n,",")
end
```

Видно, что длина периода последовательности равна 124.

Глядя на явную формулу хочется воскликнуть как Тарас Бульба: "Что, сынку, помогли тебе твои ляхи?"

И искать ее трудно и вычислять по исходной рекуррентной формуле намного проще, потому, что в ней все происходит в поле GF(5), а не в громоздком поле GF(125).

Такова судьба многих явных формул - они больше для теории. Важен сам факт их существования.

ПРИМЕР ДОСТУПНЫЙ РУЧНОМУ ВЫЧИСЛЕНИЮ

Изучить регистр сдвига $S_{n+2} = S_{n+1} + S_n$ над полем GF(7) с импульсной функцией (0, 1). Это ряд Фибоначчи над полем из 7 элементов.

Его характеристический многочлен имеет вид $x^2 = x+1 \Rightarrow x^2 - x - 1$.

Легко проверить, что в GF(7) многочлен корней не имеет и, значит, неприводим.

Прямое вычисление. Вычисляем первые 48 членов ряда Фибоначчи, поскольку период не больше 48:

Очевидно, что период равен 16 и 48 членов вычислять ни к чему.

Вычисления по явной формуле. Воспользуемся средствами языка Julia, поскольку поле разложения многочлена $x^2 - x - 1$ содержит 49 элементов. Это немного, но хлопотно.

Как следует из теории многочлен имеет 2 корня - а и а^7.

```
julia> T, t = PolynomialRing(ResidueRing(ZZ, 7), "t")
(Univariate Polynomial Ring in t over Integers modulo 7, t)
julia> F, a = FiniteField(t^2-t-1, "a")
(Finite field of degree 2 over F_7, a)
julia> a^7
6*a+1
```

Итак, корни это {a, 6*a+1}.

Явная формула в нашем случае имеет вид $s_n = \beta_1 a^n + \beta_2 (1-a)^n$, а система по поиску коэффициентов такова

$$\begin{cases} \beta_1 + \beta_2 = 0 \\ \beta_1 a + \beta_2 (1 - a) = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta_2 = -\beta_1 \\ \beta_1 (2a - 1) = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta_2 = a + 3 \\ \beta_1 = 6a + 4 \end{cases}$$

поскольку

julia> (2*a-1)^(-1) 6*a+4.

Итог. Явная формула n-го члена последовательности имеет вид

$$s_n = (6a+4)a^n + (a+3)(1-a)^n$$
.

Опять от этой формулы на практике мало толку, но мы вычислим, используя эту формулу, с помощью Julia

```
julia> for n in 0:18 
 print((4-a)*a^n+(a+3)*(1-a)^n,",") end
```

0,1,1,2,3,5,1,6,0,6,6,5,4,2,6,1,0,1,1

Получилась та же последовательности, что и при прямом вычислении.

Матричный метод. Матрица последовательности имеет вид

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Так как ее характеристический многочлен совпадает с характеристическим многочленом последовательности, то ее жорданова форма имеет вид

$$J(A) = \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & a^7 \end{pmatrix}$$

Ее порядок, т.е. минимальная степень, в которой она равна единичной матрице, совпадает с порядком корня "a". Кроме того, порядки "a" и "a 7 " равны, т.к. нод(7.48) = 1. Итак, осталось найти порядок корня "a". Имеем

```
julia> a^8
6
julia> a^16
```

Значит порядок корня "а" равен 16, поэтому порядок жордановой формы равен 16. А т.к. $A = T^{-1}J(A)$ Т для некоторой матрицы Т (матрицы перехода к жордановому базису), то и порядок матрицы А равен 16. Следовательно, и период последовательности равен 16.

Опять тот же ответ, что и выше.

Есть способ просто возводить матрицу A во все возрастающие степени, пока не получится единичная.

```
julia> S = MatrixSpace(GF(7),2,2)
    Matrix Space of 2 rows and 2 columns over Galois field with
characteristic 7
    julia> A=[0 1; 1 1]
    2?2 Array{Int64,2}:
     0 1
     1
        1
    julia> B=S(A)
    [0 1]
    [1 1]
    iulia> B^8
    [6 0]
    [0 6]
    julia> B^16
    [1 \quad 0]
    [0 1]
```

Опять период равен 16.

Самым простым оказался первый способ — прямое вычисление. Но это только потому, что число p=7 маленькое. Если бы p было 150-значное, как это принято в криптографии, первый способ, даже на самом мощном в мире суперкомпьютере был бы не осуществим.

Нужны были бы триллионы триллионов гигатонн бумаги, чтобы распечатать эту последовательность. Даже шрифтом 1 микрон и на бумаге тоньше человеческого волоса в миллион раз.

ЛИТЕРАТУРА

- 1. Рябко Б.Я., Фионов А.Н. Криптографические методы защиты информации, 2-е изд. [Электронный ресурс]. М.: Горячая линия-Телеком, 2017. URL: https://e.lanbook.com/reader/book/111097/
- 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/