

Дискретное логарифмирование в конечном поле

Кейела Патачона

25 декабря, 2021, Москва, Россия

Российский Университет Дружбы Народов

Цель и задание работы

Цель

Научиться дискретному логарифмированию в конечном поле

Задания к лабораторной работе

1. Реализовать алгоритм программно.
2. Получить у преподавателя задание, содержащее числа p , a , b и вычислить логарифм.

Выполнение лабораторной работы

Алгоритм, реализующий p —Метод Полларда для задач дискретного логарифмирования.

Вход. Простое число p , число a порядка r по модулю p , целое число b , $1 < b < p$; отображение f , обладающее сжимающими свойствами и сохраняющее вычислимость логарифма.

Выход. Показатель x , для которого $a^x \equiv b \pmod{p}$, если такой показатель существует. 1. Выбрать произвольные целые числа u, v положить $c \leftarrow a^u b^v \pmod{p}$, $d \leftarrow c$ 2. Выполнять $c \leftarrow f(c) \pmod{p}$, $d \leftarrow f(f(c)) \pmod{p}$, вычисляя при этом логарифмы для c и d как линейные функции от x по модулю r , до получения равенства $c \equiv d \pmod{p}$. 3. Приравняв логарифмы для c и d , вычислить логарифм x решением сравнения по модулю r . Результат: x или “Решений нет”.

Пример реализа

Пример. Решим задачу дискретного логарифмирования $10^x \equiv 64(mod 107)$, используя p —Метод Полларда. Порядок числа 10 по модулю 107 равен 53.

Выберем отображение $f(c) \equiv 10c(mod 107)$ при $c < 53$, $f(c) \equiv 64c(mod 107)$ при $c \geq 53$. Пусть $u = 2, v = 2$.

Результаты вычислений запишем в таблицу:

Номер шага	c	$\log_a c$	d	$\log_a d$
0	4	$2 \cdot 2 \cdot x$	4	$2 \cdot 2 \cdot x$
1	40	$3 \cdot 2 \cdot x$	76	$4 \cdot 2 \cdot x$
2	79	$4 \cdot 2 \cdot x$	24	$5 \cdot 2 \cdot x$
3	27	$4 \cdot 3 \cdot x$	29	$5 \cdot 3 \cdot x$
4	56	$3 \cdot 3 \cdot x$	3	$3 \cdot 3 \cdot x$
5	33	$3 \cdot 4 \cdot x$	88	$7 \cdot 3 \cdot x$
6	35	$3 \cdot 5 \cdot x$	42	$8 \cdot 3 \cdot x$
7	82	$5 \cdot 6 \cdot x$	23	$9 \cdot 6 \cdot x$
8	3	$5 \cdot 7 \cdot x$	53	$11 \cdot 9 \cdot x$
9	30	$4 \cdot 7 \cdot x$	85	$11 \cdot 11 \cdot x$
10	80	$3 \cdot 7 \cdot x$	38	$12 \cdot 12 \cdot x$
11	47	$3 \cdot 8 \cdot x$	45	$13 \cdot 13 \cdot x$

Figure 1: Пример дискретного логарифмирования

Приравниваем логарифмы, полученные на 11—м шаге: $7 + 8x \equiv 13 + 13x(mod 107)$. Решая сравнение первой степени, получаем: $x \equiv 20(mod 53)$

Алгоритм p —Полларда

```
1  a = 10
2  b = 64
3  p = 107
4  u_0 = 2
5  v_0 = 2
6
7
8  def f(c, a, b, p):
9      if c < (p // 2):
10         return a * c
11     else:
12         return b * c
13
14
15  c = (a ** u_0 * b ** v_0) % p
16  d = c
17  i = 1
18  while True:
19      print(f"Iteration {i} : c = {c} d = {d}")
20      c = f(c, a, b, p) % p
21      d = f(f(d, a, b, p) % p, a, b, p) % p
22
23      if c == d % p:
24         break
25      i += 1
26  print(f"Iteration {i} : c = {c} d = {d}")
27
```

Результат реализации алгоритма

```
Iteration 1 : c = 4 d = 4  
Iteration 2 : c = 40 d = 79  
Iteration 3 : c = 79 d = 56  
Iteration 4 : c = 27 d = 75  
Iteration 5 : c = 56 d = 3  
Iteration 6 : c = 53 d = 86  
Iteration 7 : c = 75 d = 42  
Iteration 8 : c = 92 d = 23  
Iteration 9 : c = 3 d = 53  
Iteration 10 : c = 30 d = 92  
Iteration 11 : c = 86 d = 30  
Iteration 11 : c = 47 d = 47
```

Figure 3: Результат алгоритма p —Полларда

Выводы

Мной была узчена тема дискретного логарифмирования в конечном поле.