Дискретное логарифмирование в конечном поле

Милёхин Александр НПМмд-02-21

Цель лабораторной работы

Изучение задачи дискретного логарифмирования.

Задача дискретного логарифмирования

Решение задачи дискретного логарифмирования состоит в нахождении некоторого целого неотрицательного числа x, удовлетворяющего уравнению. Если оно разрешимо, у него должно быть хотя бы одно натуральное решение, не превышающее порядок группы.

р-алгоритм Полларда

- 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 $a^x = b (mod p)$, если такой показатель существует.
- 1. Выбрать произвольные целые числа u,v и положить $c=a^ub^v(modp), d=c$
- 2. Выполнять $c=f(c)\pmod{p}$, $d=f(f(d))\pmod{p}$, вычисляя при этом логарифмы для c и d как линейные функции от d0 получения равенства d1 получения равенства d3 получения равенства d4 получения равенства d6 получения равенства d6 получения равенства d7 получения равенства d8 получения равенства d9 получения d9 получения равенства d9 получения d9 получения
- 3. Приняв логарифмы для c и d, вычислить логарифм x решением сравнения по модулю r. Результат x или "Решения нет".

Оценка сложности

Алгоритм полного перебора нашёл бы решение за число шагов не выше порядка данной группы.

Пример работы алгоритма

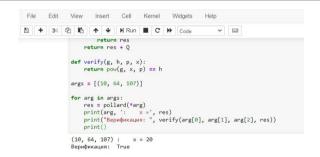


Figure 1: Пример работы алгоритма Получаем x = 20 для значений в данном примере.

Результаты выполнения лабораторной

Я изучил задачу дискретного логарифмирования, повторить ралгоритм Полларда, а также реализовал алгоритм программно на языке Python.

Спасибо за внимание