

# Лабораторная работа №7

Решение задачи дискретного логарифмирования

**Студент:** Ван Яо

**Группа:** НФИМд-01-25

**РУДН, 2025**

## Цель работы

1. Изучение теоретических основ задачи дискретного логарифмирования в конечных полях.
2. Реализация алгоритма  $\rho$  Полларда для решения этой задачи.
3. Проведение тестирования алгоритма на различных примерах и анализ его эффективности.

## Основные понятия

- **Конечное поле  $F_p$** : множество вычетов по простому модулю  $p$
- **Дискретный логарифм**: для  $a^x \equiv b \pmod{p}$ , найти  $x = \log_a b$
- **Порядок элемента  $a$** : наименьшее  $r > 0$ , такое что  $a^r \equiv 1 \pmod{p}$
- **$p$ -метод Полларда**: вероятностный алгоритм поиска коллизий в псевдослучайной последовательности

## $\rho$ -метод Полларда для DLP

**Основа:** поиск цикла в последовательности  $c_{i+1} = f(c_i)$ , где

$$c_i = a^{\alpha_i} b^{\beta_i} \mod p$$

**Особенности:** 1. Использует “черепаху и зайца” для поиска цикла

2. При коллизии  $c_t = c_h$  получаем уравнение:

$$(\beta_t - \beta_h)x \equiv (\alpha_h - \alpha_t) \pmod{r}$$

3. Сложность:  $O(\sqrt{r})$  где  $r$  - порядок элемента  $a$

## Алгоритм: пошагово

- Разбить  $F_p^*$  на 3 подмножества (по  $\text{сmod} 3$ )
- Определить функцию перехода:
  - $S_1 : c \leftarrow c \cdot a, \alpha \leftarrow \alpha + 1$
  - $S_2 : c \leftarrow c \cdot b, \beta \leftarrow \beta + 1$
  - $S_3 : c \leftarrow c^2, \alpha \leftarrow 2 \cdot \alpha, \beta \leftarrow 2 \cdot \beta$
- Инициализировать два указателя:  $(c, \alpha, \beta) = (1, 0, 0)$
- Обновлять указатели до тех пор, пока  $c_{\text{turtle}} = c_{\text{hare}}$
- Решить линейное сравнение и проверить решение

## Тестирование и результаты

Уравнение	Порядок r	x	Проверка
$10^x \equiv 64(mod 107)$	53	20	$10^{20} \equiv 64(mod 107)$
$5^x \equiv 20(mod 23)$	22	5	$5^5 \equiv 20(mod 23)$

## Анализ и сравнение

Метод	Преимущества	Недостатки
$\rho$ -метод Полларда (DLP)	- Временная сложность $O(\sqrt{r})$ - Эффективен для групп среднего размера - Требуется мало памяти	- Вероятностный алгоритм (может потребоваться перезапуск) - Требуется знания порядка $r$ элемента $a$

## Заключение

- Мы успешно реализовали алгоритм  $\rho$  Полларда для решения задачи дискретного логарифмирования и протестировали его на нескольких примерах.
- Программа показала свою корректность и эффективность.
- Мы также изучили важность задачи дискретного логарифмирования в криптографии и возможности использования данного алгоритма для анализа криптографических систем.



Спасибо за внимание!