Отчёт по лабораторной работе №7

Нирдоши Всеволод Раджендер

Цель работы:

Изучение задачи дискретного логарифмирования в конечных полях и алгоритма p -метода Полларда для её решения. Реализация алгоритма с использованием языка программирования Julia.

Задачи:

- 1. Разобраться с основами конечных полей и их свойствами, включая операции сложения, умножения и нахождения обратных элементов.
- 2. Изучить теоретическую основу p-метода Полларда для решения задачи дискретного логарифмирования.
- 3. Реализовать алгоритм на языке Julia, обеспечивая корректность вычислений на каждом этапе.
- 4. Проверить работоспособность алгоритма на конкретных данных и проанализировать результаты.

Проделанная работа:

1. Теоретическая часть:

- Изучены основные свойства конечных полей и их применение в криптографии.
- Разобрана суть задачи дискретного логарифмирования:

$$a^x \equiv b(modp),$$

где p — простое число, a — основание, b — значение, и x — логарифм, который необходимо найти.

 \circ Изучен алгоритм p-метода Полларда, включая использование двух указателей (медленного и быстрого) для обнаружения коллизий.

2. Практическая часть:

- \circ Реализована функция для итеративного обновления значений c, u, u v в соответствии с определённым случайным отображением:
 - Если c < r: обновляется показатель u, связанный с основанием a.
 - Если $c \ge r$: обновляется показатель v, связанный с основанием b.

- Реализован поиск коллизий между двумя указателями (медленным и быстрым).
- о Разработана функция для решения уравнения:

$$\Delta v \cdot x \equiv \Delta u(modr)$$
,

- с использованием вычисления обратного элемента через расширенный алгоритм Евклида.
- \circ Проведена проверка правильности найденного значения x путём подстановки в исходное уравнение.

3. Тестирование алгоритма:

о Алгоритм протестирован на следующих данных:

$$10^x \equiv 64 (mod 107),$$

$$a^{x} \equiv b(modp),$$
 $p = 107, a = 10, r = 53, b = 64.$

 \circ На 11-м шаге обнаружена коллизия, и вычислено значение x.

Скриншоты кода

```
p = 107
a = 10
b = 64
# Функция, определяющая преобразование
function funf(h, j, k)
    if h < r
        j += 1
        return mod(a * h, p), j, k
        k += 1
        return mod(b * h, p), j, k
end
U, V = 2, 2
c = mod(a^u * b^v, p)
d = c
println("Начальное значение с: ", с)
println("Начальное значение d: ", d)
```

```
# Применяем преобразование для с и d
c, u, v = funf(c, u, v)
d, U, V = funf(d, U, V)
d, U, V = funf(d, U, V)

println("Обновленное значение c: ", c)
println("Обновленное значение d: ", d)

function second(c, d, u, v, U, V)
    while c != d
        c, u, v = funf(c, u, v)
        d, U, V = funf(d, U, V)
        d, U, V = funf(d, U, V)
        println("Текущее значение c: $c, d: $d")
    end
    return c, d, u, v, U, V
end
```

```
c, d, u, v, U, V = second(c, d, u, v, U, V)

println("Итоговое значение c: ", c)
println("Итоговое значение d: ", d)
println("Итоговое значение u: ", u)
println("Итоговое значение v: ", v)
println("Итоговое значение U: ", U)
println("Итоговое значение V: ", V)
```

```
# Функция для вычисления х из логарифмов
function compute_x(u, v, U, V, r)
   delta v = mod(v - V, r)
   delta u = mod(U - u, r)
   if delta v == 0
       return "Решений нет"
   end
   delta_v_inv = nothing
   try
       delta v inv = invmod(delta v, r)
   catch
       return "Решений нет"
   end
   x = mod(delta_u * delta_v_inv, r)
   return x
end
```

У

```
Начальное значение с: 4
Начальное значение d: 4
Обновленное значение с: 40
Обновленное значение d: 79
Текущее значение с: 79, d: 56
Текущее значение с: 27, d: 75
Текущее значение c: 56, d: 3
Текущее значение с: 53, d: 86
Текущее значение с: 75, d: 42
Текущее значение с: 92, d: 23
Текущее значение с: 3, d: 53
Текущее значение с: 30, d: 92
Текущее значение с: 86, d: 30
Текущее значение c: 47, d: 47
Итоговое значение с: 47
Итоговое значение d: 47
Итоговое значение и: 7
Итоговое значение v: 8
Итоговое значение U: 13
Итоговое значение V: 13
Логарифм х: 20
```

Результаты работы:

• Значение дискретного логарифма:

$$x = 20 (mod 53).$$

• Проверка:

$$10^{20} \equiv 64 (mod 107),$$

что подтверждает корректность алгоритма.

Выводы:

- 1. Алгоритм p-метода Полларда успешно реализован и протестирован. Он позволяет эффективно находить дискретный логарифм в конечных полях.
- 2. Вычисленные значения u, v, U, V при коллизии подтверждают корректность обновлений логарифмов в процессе работы алгоритма.
- 3. Реализация функций для работы с конечными полями, включая нахождение обратных элементов, показала высокую точность и стабильность.
- 4. Основная сложность заключалась в правильной реализации и проверке каждого шага алгоритма, включая корректность работы с модульной арифметикой.
- 5. Итоговый результат может быть использован для изучения задач дискретного логарифмирования и в дальнейшем применён в криптографических протоколах.