

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение  
высшего образования «Санкт-Петербургский национальный  
исследовательский университет информационных технологий, механики и  
оптики»

Факультет программной инженерии и компьютерных технологий

Отчет по лабораторной работе № 1  
“Атака на алгоритм шифрования RSA посредством метода Ферма”  
по дисциплине Информационная безопасность  
Вариант 10

Студент группы № Р34151

Шипулин Павел Андреевич

Преподаватель

Маркина Татьяна Анатольевна

Санкт-Петербург

2024

## Цель работы

Изучить атаку на алгоритм шифрования RSA посредством метода Ферма.

## Вариант задания

№ варианта	Модуль, $N$	Экспонента, $e$	Блок зашифрованного текста, $C$
10	77027476849549	2936957	18937689886043 6667195679130 53238895771820 6189192838687 48623327840257 47264919314001 42510070950746 16878504505970 22744978157662 23644842894223 71614018816334 24651499733229

## Ход работы

1. Ознакомиться с теорией, изложенной в [3]. («Взлом алгоритма RSA при неудачном выборе параметров криптосистемы»).
2. Получить вариант у преподавателя
3. Используя разложение модуля на простые числа методом Ферма и полученные исходные данные, определить следующие показатели:
  - а. Множители модуля ( $p$  и  $q$ ).
  - б. Значение функции Эйлера для данного модуля  $\varphi(N)$ .
  - в. Обратное значение экспоненты по модулю  $\varphi(N)$ .

4. Дешифровать зашифрованный текст, исходный текст должен быть фразой на русском языке.
5. Результаты и промежуточные вычисления оформить в виде отчета.

## Листинг программ

Ссылка на репозиторий:

[https://github.com/PashcalE2/IS/tree/main/cryptography/second\\_part](https://github.com/PashcalE2/IS/tree/main/cryptography/second_part)

### Файл lab1.py

```
import math

def lab1(N: int, e: int, C: str):
    print("Расчет параметров")
    n = int(math.sqrt(N) + 1)
    print(f"n = int(sqrt({N})) + 1 = {n}")

    t = n
    while True:
        # Перебор t >= n
        t += 1
        sub = t ** 2 - N

        sqrt_sub = int(math.sqrt(sub))
        if sqrt_sub ** 2 == sub:
            break

    p = t + sqrt_sub
    print(f"p = {t} + {sqrt_sub} = {p}")

    q = t - sqrt_sub
    print(f"q = {t} - {sqrt_sub} = {q}")

    phi = round((p - 1) * (q - 1))
    print(f"φ(N) = {p - 1} * {q - 1} = {phi}")

    d = pow(e, -1, phi)
    print(f"d = {e}^(-1) mod {phi} = {d}")

    print("Дешифровка")
    result = ""
    for i, c in enumerate(C.split()):
        num_block = pow(int(c), d, N)
        print(f"num_block_{i} = {c}^{d} mod {N} = {num_block}")

        text_block = num_block.to_bytes(4, byteorder="big").decode("cp1251")
        print(f"text_block = {text_block}")

        result += text_block

    print(f"Результат = {result}")
```

```

if __name__ == "__main__":
    """
    Вариант 10
    """

    _N = 77027476849549
    _e = 2936957
    _C = ""
    18937689886043
    6667195679130
    53238895771820
    6189192838687
    48623327840257
    47264919314001
    42510070950746
    16878504505970
    22744978157662
    23644842894223
    71614018816334
    24651499733229
    """

    lab1(_N, _e, _C)

```

## Выполнение

### Результат выполнения программы

Расчет параметров

$$n = \text{int}(\sqrt{77027476849549}) + 1 = 8776530$$

$$p = 8776535 + 9474 = 8786009$$

$$q = 8776535 - 9474 = 8767061$$

$$\phi(N) = 8786008 * 8767060 = 77027459296480$$

$$d = 2936957^{(-1)} \bmod 77027459296480 = 8540915045653$$

Дешифровка

$$\text{num\_block\_0} = 18937689886043^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 4075692279$$

text\_block = то ч

$$\text{num\_block\_1} = 6667195679130^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 3908168686$$

text\_block = число

num\_block\_2 =  $53238895771820^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 552592880$

text\_block = пер

num\_block\_3 =  $6189192838687^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 3856982242$

text\_block = едав

num\_block\_4 =  $48623327840257^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 3773164795$

text\_block = аемы

num\_block\_5 =  $47264919314001^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 4112578792$

text\_block = х ши

num\_block\_6 =  $42510070950746^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 4042189550$

text\_block = роко

num\_block\_7 =  $16878504505970^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 3806722528$

text\_block = вещь

num\_block\_8 =  $22744978157662^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 4075154428$

text\_block = тель

num\_block\_9 =  $23644842894223^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 3992712480$

text\_block = ных

num\_block\_10 =  $71614018816334^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 4024494821$

text\_block = паке

num\_block\_11 =  $24651499733229^{8540915045653} \bmod 77027476849549 = 4075741791$

text\_block = тов\_

Результат = то число передаваемых широковещательных пакетов\_

## Вывод

Узнал и проверил, что при неудачном значении  $N$  в методе шифрования RSA, можно легко найти секретный ключ  $d$  с помощью простого перебора чисел  $t \geq n = \lceil \sqrt{N} + 1 \rceil$  и дальнейшей проверки на полный квадрат выражения  $t^2 - N$ .