# Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України "Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського" Фізико-технічний інститут

### Методи реалізації криптографічних механізмів Лабораторна робота №4

Виконали:

студенти ФІ-31мн

Карабан А.

Шевченко Ю.

Перевірила:

Селюх П. В.

## Лабораторна робота №4. Дослідження особливостей реалізації існуючих програмних систем, які використовують криптографічні механізми захисту інформації.

#### Мета:

Отримання практичних навичок побудови гібридних криптосистем.

#### Завдання:

Для другого типу лабораторних робіт — розробити реалізацію асиметричної криптосистеми у відповідності до стандартних вимог Crypto API або стандартів PKCS та дослідити стійкість стандартних криптопровайдерів до атак, що використовують недосконалість механізмів захисту операційної системи.

Бібліотека OpenSSL під Windows платформу. Кр\с Ель Гамаля.

Оформлення результатів: контрольний приклад роботи з асиметричною криптосистемою. Приклад атаки або демонстрація їх неможливості.

#### Хід роботи:

Схема Ель Гамаля — це криптографічна система, яка забезпечує шифрування, дешифрування, підпис та перевірку цифрового підпису на основі задачі дискретного логарифмування.

#### Генерація ключів [ред. | ред. | код]

- 1. Генерується випадкове просте число p бітів.
- 2. Обирається випадковий примітивний елемент g поля  $\mathbb{Z}_p$ .
- 3. Обирається випадкове ціле число x таке, що 1 < x < p 1.
- 4. Обчислюється  $y = q^x \mod p$ .
- 5. Відкритий ключ це трійка (p, g, y), а приватний ключ це число x.

#### Шифрування [ред. | ред. код]

Повідомлення  $\,M\,$  шифрується так:

- 1. Обирається сесійний ключ випадкове ціле число  $\, k \,$  таке, що  $\, 1 < k < p-1 \,$
- 2. Обчислюються числа  $a=g^k \mod p$  і  $b=y^k M \mod p$ .
- 3. Пара чисел (a,b) є шифротекстом.

Неважко бачити, що довжина шифротексту в схемі Ель-Гамаля  $\epsilon$  довшою за повідомлення M удвічі.

#### Розшифрування [ред. | ред. код]

Знаючи приватний ключ x, повідомлення M можна обчислити з шифротексту (a,b) за формулою:

$$M = b(a^x)^{-1} \mod p$$
.

При цьому неважко перевірити, що

$$(a^x)^{-1} \equiv g^{-kx} \pmod{p}$$

і тому

$$b(a^x)^{-1} \equiv (y^k M)g^{-xk} \equiv (g^{xk}M)g^{-xk} \equiv M \pmod{p}.$$

Для практичних обчислень більше підходить така формула:

$$M = b(a^x)^{-1} \mod p = b \cdot a^{(p-1-x)} \mod p$$

#### Підпис повідомлень [ред. | ред. код]

Для підпису повідомлення M виконуються наступні операції:

- 1. Обчислюється дайджест повідомлення M: m=h(M).
- 2. Обирається випадкове число 1 < k < p-1 взаємно просте з p-1 і обчислюється  $r = g^k \mod p$ .
- 3. Обчислюється число  $s \equiv (m-xr)k^{-1} \pmod{p-1}$ .
- 4. Підписом повідомлення  $\,M\,$  вважається пара (r,s).

#### Перевірка підпису [ред. | ред. код]

Знаючи відкритий ключ (p,g,y) і підпис (r,s), повідомлення  $\,M\,$  перевіряється так:

- 1. Перевіряються дві умови: 0 < r < p і 0 < s < p 1. Якщо хоча б одна з них не виконується, то підпис вважається недійсним.
- 2. Обчислюється дайджест m = h(M).
- 3. Підпис вважається справжнім, якщо виконується рівність:

$$y^r r^s \equiv g^m \pmod{p}$$
.

Алгоритм Ель Гамаля широко застосовується для забезпечення конфіденційності та аутентифікації у криптографічних протоколах, таких як передача зашифрованих даних, цифрові підписи та безпечний обмін ключами.

Функція generate\_keys генерує приватний та відкритий ключі. Використовується Diffie-Hellman для створення необхідних параметрів.

Функція *encrypt* реалізує шифрування. Вона створює випадковий ефемерний ключ, обчислює загальний ключ та зашифровує повідомлення.

Функція decrypt приймає приватний ключ, ефемерний публічний ключ та шифротекст для дешифрування.

Функція sign виконує підпис повідомлення.

Функція verify перевіряє валідність підпису.

```
from cryptography.hazmat.primitives import hashes
from cryptography.hazmat.primitives.asymmetric import dh
from cryptography.hazmat.primitives.asymmetric.dh import DHPrivateKey, DHPublicKey
from cryptography.hazmat.primitives.kdf.hkdf import HKDF
    return int.from bytes(data.encode('utf-8'), 'big')
       return data.to bytes((data.bit length() + 7) // 8, 'big').decode('utf-8')
    parameters = dh.generate parameters(generator=2, key size=512)
    private key = parameters.generate private key()
   public key = private key.public key()
    return private key, public key
def encrypt(public_key: DHPublicKey, message: str) -> tuple[int, int]:
    shared parameters = public key.parameters()
    ephemeral private = shared parameters.generate private key()
    ephemeral public = ephemeral private.public key()
    shared key = ephemeral private.exchange(public key)
    derived key = HKDF(
        info=b'elgamal-encryption',
```

```
).derive(shared key)
    ciphertext = (message int * int.from bytes(derived key, 'big')) %
shared parameters.parameter numbers().p
    return ephemeral public.public numbers().y, ciphertext
def decrypt(private_key: DHPrivateKey, ephemeral_key_y: int, ciphertext: int) -> str:
    parameters = private_key.parameters()
    ephemeral public numbers = dh.DHPublicNumbers(ephemeral_key_y,
parameters.parameter
                    numbers())
    ephemeral public key = ephemeral public numbers.public key()
    shared key = private key.exchange(ephemeral public key)
          fo=b'elgamal-encryption',
    ).derive(shared key)
    p = parameters.parameter numbers().p
    return int to string(plaintext int)
def sign(private_key: DHPrivateKey, message: str) -> tuple[int, int]:
    parameters = private key.parameters()
    p = parameters.parameter numbers().p
    k = os.urandom(32)
    k = int.from bytes(k, 'big') % q
       k = os.urandom(32)
        k = int.from bytes(k, 'big') % q
   message int = string to int(message)
    s = (k inv * (message int - private key.private numbers().x * r)) % q
def verify(public_key: DHPublicKey, message: str, signature: tuple[int, int]) -> bool:
```

```
parameters = public_key.parameters()
   p = parameters.parameter_numbers().p
   message_int = string_to_int(message)
   v1 = (pow(public_key.public_numbers().y, r, p) * pow(r, s, p)) % p
   v2 = pow(2, message_int, p)
def brute force attack(public key: DHPublicKey, ephemeral y: int, ciphertext: int,
max attempts: int) -> str | None:
   parameters = public_key.parameters()
   p = parameters.parameter_numbers().p
    for i in range(max attempts):
parameters.parameter_numbers())
       ephemeral_public_key = ephemeral_public_numbers.public_key()
       shared_key = private_key_candidate * ephemeral_public_key.public_numbers().y %
       ).derive(shared key.to bytes((shared key.bit length() + 7) // 8, 'big'))
       shared key int = int.from bytes(derived key, 'big')
       plaintext = int to string(plaintext int)
        if plaintext == 'Hello, ElGamal with Python!':
```

```
private key, public key = generate keys()
print(f'Original Message: {message}')
print(f'Ciphertext: (ephemeral_y={ephemeral_y}, ciphertext={ciphertext})')
signature = sign(private_key, message)
max attempts = 1000000
result = brute_force_attack(public_key, ephemeral_y, ciphertext, max_attempts)
```

```
Приклад виконання програми:
  D:\Study\Sem_11\mrkm24-25\venv\Scripts\python.exe D:\Study\Sem_11\mrkm24-25\lab4\FI-31mn-Karaban-Shevchenko\Lab_4.py
Original Message: Hello, ElGamal with Python!
  Ciphertext: (ephemeral_y=8694917913064645755673498551678376541592145226893687355266331184789970855963767149696977763809677727262847812935712406732485488509844986993452965091962406
  Decrypted Message: Hello, ElGamal with Python!
Signature: (472021702194665169735555279562404873533532118786
  3226203247621338483509052725083264316370357147507890026114728297100903649153475859492624906765744113990615588198844425612975758316204662105045218229278029) \\
  Attempt 1: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 0
  Attempt 3: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 2
  Attempt 5: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 4
  Attempt 7: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 6
  Attempt 8: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 7 
Attempt 9: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 8
  Process finished with exit code 0
  Attempt 999979: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999978
  Attempt 999981: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999980
  Attempt 999983: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999982
  Attempt 999989: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999988
  Attempt 999991: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999990
  Attempt 999993: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999992
Attempt 999994: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999993
  Attempt 999995: Decrypted Message = '[Decryption failed: Non-decodable data]' with candidate key 999994
  Brute-force attack failed to find the correct key
```

#### Висновки:

У ході виконання роботи була розроблена асиметрична криптосистема на основі алгоритму Ель Гамаля з використанням бібліотеки OpenSSL на платформі Windows. Основною метою було дослідити стійкість стандартних криптопровайдерів до атак, що можуть виникати через недоліки механізмів захисту операційної системи, а також перевірити безпеку реалізованого алгоритму. Асиметричний алгоритм Ель Гамаля, який лежить в основі розробленої системи, забезпечує високий рівень безпеки завдяки використанню пари ключів: приватного та публічного. Для оцінки стійкості системи було здійснено брутфорс-атаку, що полягала у спробах підібрати приватний ключ шляхом перебору можливих значень. Результати атаки показали, що дешифрувати зашифроване повідомлення даним способом без правильного ключа майже неможливо, навіть за умов систематичного перебору діапазону можливих ключів. Таким чином, лабораторна робота дозволила не лише отримати практичні навички побудови криптосистеми, а й наочно переконатися у важливості дотримання

криптографічних стандартів і правильного налаштування захисних механізмів.