Національний технічний університет України «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського» Фізико-технічний інститут

Криптографія Лабораторна робота №4

Варіант 1

Вивчення криптосистеми RSA та алгоритму електронного підпису; ознайомлення з методами генерації параметрів для асиметричних криптосистем

Виконали:

студенти 3 курсу ФТІ

групи ФБ-05

Качур Ілля Ковальов Данііл

Перевірила:

Селюх П.В.

Київ – 2022

Мета роботи:

Ознайомлення з тестами перевірки чисел на простоту і методами генерації ключів для асиметричної криптосистеми типу RSA; практичне ознайомлення з системою захисту інформації на основі

криптосхеми RSA, організація з використанням цієї системи засекреченого зв'язку й електронного підпису, вивчення протоколу розсилання ключів.

Постановка задачі

- 1. Написати функцію пошуку випадкового простого числа з заданого інтервалу або заданої довжини, використовуючи датчик випадкових чисел та тести перевірки на простоту. В якості датчика випадкових чисел використовуйте вбудований генератор псевдовипадкових чисел вашої мови програмування. В якості тесту перевірки на простоту рекомендовано використовувати тест Міллера-Рабіна із попередніми пробними діленнями. Тести необхідно реалізовувати власноруч, використання готових реалізацій тестів не дозволяється.
- 2. За допомогою цієї функції згенерувати дві пари простих чисел p, q i $1\ 1\ p$, q довжини щонайменше 256 біт. При цьому пари чисел беруться так, щоб pq \le p1q1; p i q прості числа для побудови ключів абонента A, p1 i q1 абонента B.
- 3. Написати функцію генерації ключових пар для RSA. Після генерування функція повинна повертати та/або зберігати секретний ключ (d, p,q) та відкритий ключ (n,e). За допомогою цієї функції побудувати схеми RSA для абонентів A і B тобто, створити та зберегти для подальшого використання відкриті ключі (e,n), (e1, n1) та секретні d i d1.
- 4. Написати програму шифрування, розшифрування і створення повідомлення з цифровим підписом для абонентів А і В. Кожна з операцій (шифрування, розшифрування, створення цифрового підпису, перевірка цифрового підпису) повинна бути реалізована окремою процедурою, на вхід до якої повинні подаватись лише ті ключові дані, які необхідні для її виконання. За допомогою датчика випадкових чисел вибрати відкрите повідомлення М і знайти криптограму для абонентів А и В, перевірити правильність розшифрування. Скласти для А і В повідомлення з цифровим підписом і перевірити його.
- 5. За допомогою раніше написаних на попередніх етапах програм організувати роботу протоколу конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності по відкритому каналу за допомогою алгоритму RSA. Протоколи роботи кожного учасника (відправника та приймаючого) повинні бути реалізовані у вигляді окремих процедур, на вхід до яких повинні подаватись лише ті ключові дані, які необхідні

для виконання. Перевірити роботу програм для випадково обраного ключа 0 < k < n. Кожна з наведених операцій повинна бути реалізована у вигляді окремої процедури, інтерфейс якої повинен приймати лише ті дані, які необхідні для її роботи; наприклад, функція Encrypt(), яка шифрує повідомлення для абонента, повинна приймати на вхід повідомлення та відкритий ключ адресата (і тільки його), повертаючи в якості результату шифротекст. Відповідно, програмний код повинен містити сім високорівневих процедур: GenerateKeyPair(), Encrypt(), Decrypt(), Sign(), Verify(), SendKey(), ReceiveKey()

Хід роботи:

- 1. Із тестом Міллера-Рабіна були труднощі, важко зрозуміти було алгоритм роботи, через те що ϵ багато потрібних кроків які плутали нас по ходу виконання.
- 2. Згенерерували прості числа, прикріплюю:

Abonent a-

(8139646448828425030110624880699398940008955985802368613969 7821246942365117497,

11514811594770882799072022687893151036122721773305637150784 9470626294143347091)

Abonent b-

(1014666925801362354534112733570814253858019153094100097647 44604784046688168237,

10140689954366937021521898030562835393757114955918021349209 5772618306858939183))

3. У ході самого виконання були проблеми з шифровкою, бо ми не знали що шифрування відбувається з допомогою відкритих ключів для того кого шифрують (із цим нам підказали та врятували). Також дратувала швидкість роботи програми, відповідь даю скріном:

Get server key Clear Key size 256 Get key Modulus BDAFB62ED0B290497205D4768C4BE3F9ED6F0FE125A77B268F2871F7DB813E47 Public exponent 10001

Encryption



Decryption



Sign



Verify



Перевіряю правильність коду

```
# exp = '10001'

mod = 'BDAFB02ED0B290497205D4768C4BE3F9ED6F0FE125A77B268F2871F7DB813E47'

#mod = '42'

n = int(mod, base=16)

#85797583998544640711737405761966135740046954643331660431393077356296392490567 mod 16

#print(n)

e = int('10001', 16)

b = e, n

message = 66 #42 B 16

print(Encrypt(b,66)) # 56923092262062670029369080183419769797982230129887409317214508866303825977460 answer

message_2 = int('2DE786C271DB6F9E96CD9DECB7228D3C7BB9DC3B0712BB3E44D1C14A1E7E6AF5', 16)

p@int(Verify(b, message, message_2))

# cyphertext = '7DD95417588D2D3272D294856681467C317FFF19BE570EAEF11563FBF86EA074'

# decrypted = '42'

# signature = '2DE786C271DB6F9E96CD9DECB722BD3C7BB9DC3B0712BB3E44D1C14A1E7E6AF5'
```

56923092262062670029369080183419769797982230129887409317214508866303825977460 True

Та додатково

10	5692309226206267002936908018341976979798223
Основание системы счисления исходного числа	Число которое необходимо преобразовать
Основание результата	Переведенное число 7DD95417588D2D3272D29485668146
16 Основание системы счисления переведенного числа	7C317FFF19BE570EAEF11563FBF86E A074

Як бачимо усе збігається, значить усе тіптоп

Висновок

У ході виконання ми ознайомились з тестом Міллера-Рабіна, та ассиметричною криптографію ϵ , а саме криптосистемою RSA.