Лабораторна робота №4

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

Виконали:

ФБ-23 Литвин Руслан

ФБ-23 Ващаєв Тимофій

Варіант 1

Мета та основні завдання 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.

Порядок виконання роботи

- 1. Написати функцію пошуку випадкового простого числа з заданого інтервалу або заданої довжини, використовуючи датчик випадкових чисел та тести перевірки на простоту.
- 2. За допомогою цієї функції згенерувати дві пари простих чисел q p, і q_1 p_1 довжини щонайменше 256 біт.
 - 3. Написати функцію генерації ключових пар для RSA.
- 4. Написати програму шифрування, розшифрування і створення повідомлення з цифровим підписом для абонентів A і B. За допомогою датчика випадкових чисел вибрати відкрите повідомлення M і знайти криптограму для абонентів A і B, перевірити правильність розшифрування. Скласти для A і B 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. Перевірити роботу програм для випадково обраного ключа 0 < k < n.

Хід роботи

Знаходження випадкових чисел було реалізовано алгоритмом Міллера-Рабіна. Функція get_p приймає діапазон довжини ключа, це а і b, та k як кількість різних основ, що буде перевірено. В циклі генерується число, в заданому діапазоні і і спочатку перевіряється пробним діленням, якщо число проходить це, викликається функція rabin_test для перевірки на простоту за алгоритмом Міллера-Рабіна.

```
def get_p(a, b, k = 5):
    while(True):
        p = random.randrange(2 if a <= 1 else a, b)
        if (p%2 and p%3 and p%5 and p%7 and rabin_test(p, k)):
            return p</pre>
```

Функція приймає число р, яке потрібно перевірити та к кількість основ яка буде перевірена. Цикл повторюється максимум к разів, якщо тест був пройдений цю кількість разів, число вважається сильно псевдопростым. Спочатку отримуємо коефіцієнти s та d по формулі:

$$p-1=d\cdot 2^s$$

Функція ділить число доти, допоки операція повертає нульовий залишок, і підраховує кількість таких ділень.

```
def get_s_d(d):
    d -= 1
    s = 0
    while(True):
        i, q = divmod(d, 2)
        if (q == 0):
            s += 1
            d = i
        else:
            return s, d
```

Обирається випадкове число х від 2 до р. Якщо gcd випадкового числа і потенційного простого числа рівне 1 продовжуємо тест. Перевіряємо чи виконується наступна рівність:

$$x^d \mod p = \pm 1$$

Для піднесення числа в степінь за модулем в коді використовується схема Горнера:

```
def _pow(x, alpha, m):
    y = 1
    for bit in bin(alpha)[2:]:
        y = (y ** 2) % m
        if bit == '1':
             y = (y * x) % m
    return y
```

У разі успіху перевіряється наступна рівність

```
x_{r} = x^{d \cdot 2^{r}} \mod p
```

В коді це реалізовано окремою функцією. Вона повертає 1 у разі, якщо число не ϵ сильно просте, та -1 у протилежному випадку.

```
def rabin_subtest1(s, x, d, p):
    for r in range(1, 2 if s == 1 else s):
        x_r = _pow(x, d * (2 ** r), p)
        if x_r == p-1: # -1
            return(x_r)
        elif x_r == 1:
            return(x_r)
    return 1
```

Загальний код функції тесту рабіна. Виконує описані вище дії задану кількість разів, якщо число не виявиться не сильно простим раніше.

```
def rabin test(p, k):
  counter = 0
   s, d = get s d(p)
   while counter < k:
       x = random.randint(2, p)
       if (\gcd(x, p) > 1):
          return False
       if (abs((_pow(x, d, p))) == 1):
          counter += 1
           continue
           if rabin subtest1(s, x, d, p) == 1:
               return False
           else:
               counter += 1
               continue
   return True
```

Генерація ключів для р та q здійснюється такою функцією. Функція приймає діапазон довжин ключа в бітах. Обчислює всі необхідні значення та повертає екземпляр класу Кеуѕ який слугує для зручного зберігання ключів.

```
def GenerateKeyPair(a, b):
    min = 2 ** a
    max = 2 ** b
    p = pn.get_p(min, max)
    q = pn.get_p(min, max)
    n = p*q
    fn = (p-1)*(q-1)
    e = get_e(fn)
    d = mod_invert(e, fn) % fn
    return Keys(d=d, p=p, q=q, n=n, e=e)
```

Для генерації ключів була здійснена з такими параметрими:

```
alice = GenerateKeyPair(256, 384)
bob = GenerateKeyPair(384, 512)
```

так як $pq \le p_1q_1$ то для A було обрано один діапазон чисел, для B інший.

Кількість невдалих спроб

```
failed attempts 265
failed attempts 1120
failed attempts 1320
failed attempts 1779
```

Згенеровані p, q, p_1, q_1

p 510 bits 26b202f9a53a179a5e4b2f950a69a6cb380bc181fe4d2156b32fcf375929f686de4ff25f048cd5772617fe5cc35674401b79f85830c6b30e981f6b97512abc99 q 509 bits 170424ac0e5152bad6dda22e116e4cbdf4bee8826bb90b325fc05dec374f3dafa82735f7c86a101959b05581b050720b041ac463fee8268ee2bd6703bfe0ee19

p1 508 bits c617e79ae77a6090267adf419d301ea274936529e946fa16a03bdb40add40abfac3e294d8f83ed544fadcb76c0af0f9c4238bbb356a03d9c37a2f6bcb5f4151 q1 512 bits 87551dce73cce7f8ff74a7f4c27f8717e08e6b1a002d9232aa3c63eeef5<u>4</u>9c47cc72186071ffa7fe831eb4465301a707d2bf8a578995933d9f3c7a75bd7f97c5

Шифрування і розшифрування повідомлення

Alice -> Bob

Open mess: 48656c6c6f20426f62

Encrypted mess: 15454bc6ddac934eef476d009abebe7a4be117c92b34bc5a9abd89438522487bc631c7c3892f61a

78ea2d69c47efa53872e6966c6b0526abf8bd8b5ccec12271990d5d69d7b5988afb3f0

Decrypted mess: 48656c6c6f20426f62

Text: Hello Bob

Bob -> Alice

Open mess: 48656c6c6f20416c696365

Encrypted mess: 7d60f4a9ca1ed738c75280448adf05bdfca2d33c54c8eeefd890873bad598c822da473d64abfbc7

0555e403cc733386a9e8d43763f723bb6a2c8cffc8220dc79172423635d176d8830f1

Decrypted mess: 48656c6c6f20416c696365

Text: Hello Alice

Перевірка цифрового підпису, спотворене повідомлення виявляє

Alice -> Bob

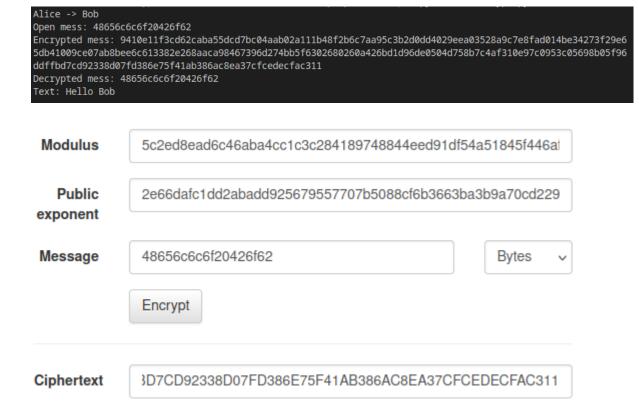
5: 2299055171795028374556184606770289955395737589201383143776333940419255491897729334802641027 34321245801028317590591863957843894719607810799432301851236495770212866544463463542069890072576 Status: True

Bob -> Alice

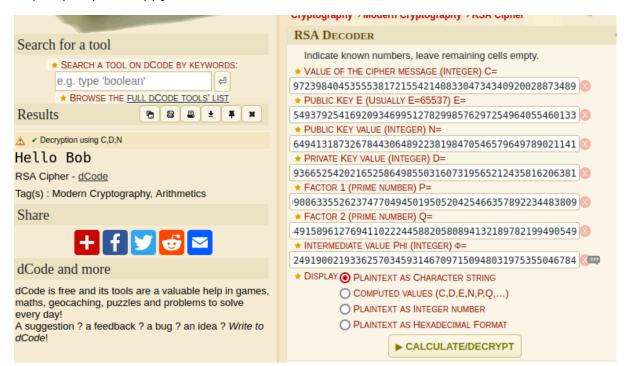
5: 16822648202530914977859839703720401887390699660107805020757835057966401750830270224402859218 13784384427060071830461562514849677835763973207817591505176647065206358822350227778688900622574

Status: False

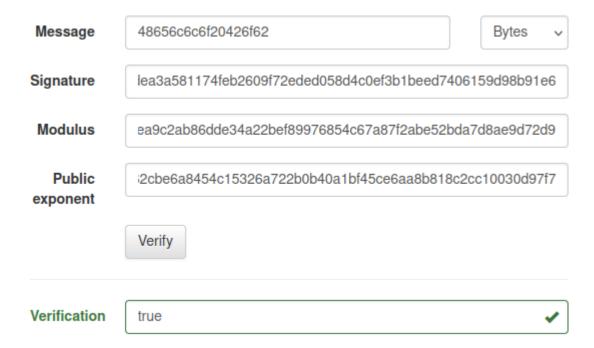
Перевірка шифрування



Перевірка розшифрування



Перевірка підпису



Протокол конфіденційного розсилання ключів по відкритих каналах зв'язку з підтвердженням справжності відправника було реалізовано за допомогою функцій GenerateSignature та VerifySignature.

```
def GenerateSignature(d, n, o_e, o_n):
    secret_k = random.randint(0, n - 1)
    secret_S = rc.Sign(secret_k, d, n)
    open_S = rc.Sign(secret_S, o_e, o_n)
    open_k = rc.Sign(secret_k, o_e, o_n)
    return open S, open k
```

Функція GenerateSignature генерує секретне значення k, яке буде використовуватися для підтвердження справжності відправника, та пару значень (k_1, S_1) , які будуть відправлені приймачу. Пара відкритих значень обраховується за наступними формулами:

$$k_1 = k^{e_1} \, mod \, n_1, \, S_1 = \, S^{e_1} \, mod \, n_1, \, S = \, k^d \, mod \, n$$
 def VerifySignature(open_S, open_k, d, n, o_e, o_n): secret_S = rc.Sign(open_S, d, n) secret_k = rc.Sign(open_k, d, n) check_k = rc.Sign(secret_S, o_e, o_n) return secret_k == check_k

Функція VerifySignature використовується для підтвердження справжності відправника, обраховуючи секретне значення k за наданою парою значень (k_1, S_1) за наступними формулами:

$$k = k_1^{d_1} \mod n_1, S = S_1^{d_1} \mod n_1, k = S^e \mod n$$

Alice's message verified!
[Bob] Alice's message: Hello Bob!
Alice's message wasn't tampered with

[Alice] Bob's message: Hello Alice! Bob's message wasn't tampered with

Результати роботи програми

У hex форматі

```
Hex format:
Text: 0x48656c6c6f20426f6221
Secret p: 0xa5a36cafa0f06653c8c42f7ae875fb719b846c797bb74a1723349a35169263efe28fc261b701e862f080bc5d1c476555
Secret q: 0xd7e900404ba117b75ab6a0600000a1e47zb041b23eac6ab5ce61e99aed463df54b76fd8b24de0f9120364fc8b104bbc35
Secret q: 0xf2bbd828522a66ed0be6e8bc8d5a66b63dae1aec3e28e932cbe94aa39f3ef6218644b8c586dc12a798973f757dcb9ecf67f18b3e244d45c29c376e86135bcc6e9e655907737a
c2f68329498f480ae901g831e3f3389b71c0e0a2476eecc70915
Open n: 0x8bb3022f05cda89cddbdcfb7715ff3cf346bed092c4ad04bb5f9e71e0a66a4aa9df556a8e6d23180796ded3f7d850016fb6b2bda16bf2d3595027e92b3788878fabaeac53a5cfc
c355710b1850087510d4412f7c6330ce4098cbed07249196699
Open e: 0x7a6e2e9c637e11277e4e5dc8d91d79b6e30cfaba71805549bbd98e4eac28b4b2a7ece48216671a1dbf81baec7f4ce2e5e9d0be8975bcb5a1a3fffacd42cbb3120495f7d4fd9d5a
4e5188ce56ba697ccd0e6005feef94d6fab2e234bacad6c8dd
5inanture: 0x3a9f270cdf09f3032a24c7266d488e15c3251b7d5930b1f7a6b754c1ed3cb9f5068b43f2edd4f54b8c6a1940d20fff847a34557f248e64bdfe3f9f7e520505f878e949efee53
8852f35aed8dc98fc9923c42b943774596eb5f4aa55fd5bfc0b0
```

У hex форматі

```
Hex format:
Text: 0x48656c6c6f20416c69636521
Secret p: 0xd54f86728cf3e40c6021e8e13c73b41d3f7936d8d175992419602a9dd8b81e59fd894a5dc30df5cc10694317093f6ebef36b03a6c53a870b85024fd1f920be3d
Secret q: 0x924f68343eb5d572643ec02754beeb46f3a1a441233d8335bdd3a12238f8a521120dd7938a539394d64de525cf2e085be5b2ffa99c3d97b024c858ff52a66361
Secret d: 0x427bff68a94745d6b7199c2db69f88eca13a0a025clafe7908dfe978a6889a9affbced65b1d46d4bd687302e4de9f696a4beb.d2de919a4f75e022213c188eda900fbb2f840b1e578b
5933e75da45970e64fd0bb4fb169076c4d67835670a72eedf1bc377d5e975d8acd9b43c63f074248e87892f5ea928d3796f9e15161d77f17ec25
Open n: 0x79e9850ba8c3357e6dc39cb1463a751ab8d456a80bf9f6b9240c21900d48b519486b50ec69a30b100cda0da85ed5a158b2ba76baff402497b3e5ccaf3fa91edbdacb21a05a9b5b
6744702744ac478671a0b17f94db686a952df8a8fc4a5c987d2ae8146814e1cd9daeec53068a5d5a3cdbd9f32e28c4dedeb5cf0d4f487ac1d
Open e: 0x77cfc1e5fa047e08fdba6515d432f7e582e845470889b2a6016265c04f01b37b069650c5937c52799365939b094807fecb52a4365d33539c5a6cf140adfbbcec13cbf615eeb03e52
d70e76d84a0f1c5798f4197fe021b657db8aa847580d051a7ba30b345a3d1bc3d7f0cb12051083b1f6b7aa1539ea4e4fd30e184f049746e2d2
Signature: 0x4d36bae90d7005c58d252f16e50ca9765c28997837c13f5798f07f46d153060658391edf0f76252980731b1a724f32fd18186e67d1100f9a4f931af95f2729319b02e1a08260
d17b09a69c3da5540da73c8.79cd6d4ad8ca77239960ae75b1f64ea3b7d2f5f55c22F93458254887bc8ad230fc114fe4c3d12d7c4a9ead9c63d
```

Висновки

У результаті виконання лабораторної роботи ми здобули практичні навички у розробці асиметричної криптосистеми типу RSA, зокрема методи генерації ключів, перевірки чисел на простоту, операцій шифрування/розшифрування, а також методи генерації та перевірки цифрового підпису. Також було досліджено протокол конфіденційного розсилання ключів по відкритих каналах зв'язку з підтвердженням справжності відправника, що дозволило краще зрозуміти алгоритми роботи сучасних криптосистем.