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.

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:

$$p-1=d-2^{s}$$

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 є 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
       else:
           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

Alice

p 510 bits 26b202f9a53a179a5e4b2f950a69a6cb380bc181fe4d2156b32fcf375929f686de4ff25f048cd5772617fe5cc35674401b79f85830c6b30e981f6b97512abc99 q 509 bits 170424ac0e5152bad6dda22e116e4cbdf4bee8826bb90b325fc05dec374f3dafa82735f7c86a101959b05581b050720b041ac463fee8268ee2bd6703bfe0ee19 Rob

p1 508 bits c617e79ae77a6090267adf419d301ea274936529e946fa16a03bdb40add40abfac3e294d8f83ed544fadcb76c0af0f9c4238bbb356a03d9c37a2f6bcb5f4151 q1 512 bits 87551dce73cce7f8ff74a7f4c27f8717e08e6b1a002d9232aa3c63eeef549c47cc72186071ffa7fe831eb4465301a707d2bf8a578995933d9f3c7a75bd7f97c5

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: 2299055171795028374556184606770289955395737589201383143776333940419255491897729334802641027134321245801028317590591863957843894719607810799432301851236495770212866544463463542069890072576

Status: True

Bob -> Alice

Status: False

Перевірка шифрування

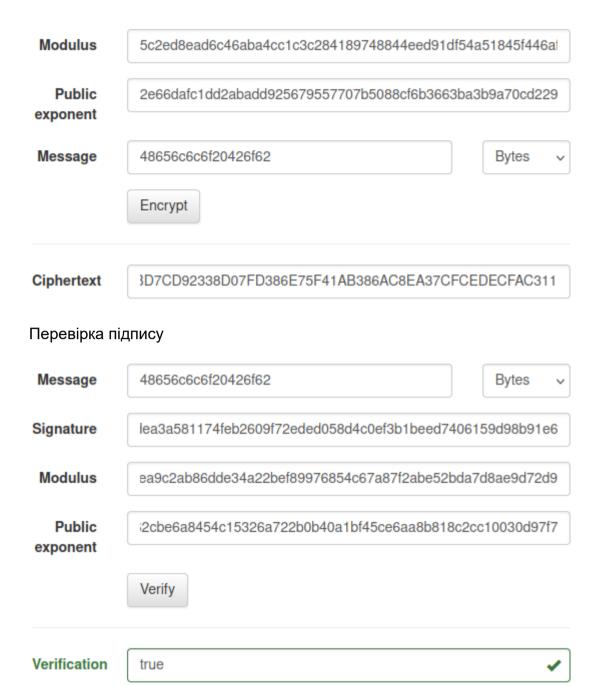
Alice -> Bob

Open mess: 48656c6c6f20426f62

Encrypted mess: 9410e11f3cd62caba55dcd7bc04aab02a111b48f2b6c7aa95c3b2d0dd4029eea03528a9c7e8fad014be34273f29e6 5db41009ce07ab8bee6c613382e268aaca98467396d274bb5f6302680260a426bd1d96de0504d758b7c4af310e97c0953c05698b05f96 ddffbd7cd92338d07fd386e75f41ab386ac8ea37cfcedecfac311

Decrypted mess: 48656c6c6f20426f62

Text: Hello Bob



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

```
*** Results ***

ALICE:

Text: Hello Bob!

Secret p: 25494079544979235124724653354345821982365136517605027752091103778591835965298265655460492461874454944308064208512341

Secret q: 33231615099326359289188643287677104746313366911139285652258557631935312571712200313065449842331446183790085462015029

Secret d: 92004044179725036288811958863186305621488023473185582908259223227938746021638915099296870995310311620734769206591062227822731709663098814267386

820104311253653995863023500997193966327712925487073755667018260832599783866990793051240855317

Open n: 847209438750359292921089992304555088769697025064374590348212506442167473362826923816877803717018209526136073839178823469802707862256317144470828

212691693221970352478614737555815129968310643886855618893411785896710546168676273972889

Open e: 7424820666772381703971966825355902761271299459103681451898659866027413249375684139462686737186905302482524377573610123741775038955073640161727369

623663126332921108596694245584703441559719564140683656835955729405578357801759498750173

Signature: 3555126317214786971234447133551672395776510744149820981396608379960080890539436259976546279058176602904093543625792230963985623332014083519449

504956086618430246668372452028592598819917295875858890586892048163436861684472044496863448
```

У hex форматі

```
Hex format:
Text: 0x48656c6c6f20426f6221
Secret p: 0x48656c6c6f20426f6221
Secret q: 0x47e900404ba117b75ab6a060000a1e472b041b23eac6ab5ce61e99aed463df54b76fd8b24de0f9120364fc8b104bbc35
Secret d: 0xf2bbd0828522a66ed00be6e8b8d5a66b63dae1aec3e28e932cbe94aa39f3ef6218644b8c586dc12a798973f757dcb9ecf67f18b3e244d45c29c376e86135bcc6e9e655907737a
c2f68329498f480ae9d19831e3f389b71c0e0a2476eecc70915
Open n: 0x8bb3022f05cda89cd0bdacfb7715ff3cfa46bed092c4ad04bb5f9e71e0a66a4aa9df556a8e6d23180796ded3f7d850016fb6b2bda16bf2d3595027e92b3788878fabaeac53a5cfc
c35710b1850087510d4412f7c6330ece0098cbed072x49196699
Open e: 0x7a6e2e9c637e11277e4e5dc8d91d79b6e30cfaba71805549bbd98e4eac28b4b2a7ece48216671a1dbf81baec7f4ce2e5e9d0be8975bcb5a1a3fffacd42cbb3120495f7d4fd9d5a
4e5188ce56ba697ccd0e6005fee0f94d6fab2e234bacad6c80d
Signature: 0x3a9f270cdf09f3032a24c72664a8e15c3251b7d5930b1f7a6b754c1ed3cb9f5068b43f2edd4f54b8c6a1940d20fff847a34557f248e64bdfe3f9f7e520505f878e949efee53
8052f35aed8dc98fc9923c42b943774596eb5bf4aa55fd5bfc0b0
```

У hex форматі

```
Hex format:
Text: 0x48656c6f20416c69636521
Secret p: 0x454f86728cf3e40c602Le8e13c73b41d3f7936d8d175992419602a9dd8b81e59fd894a5dc30df5cc10694317093f6ebef36b03a6c53a870b85024fd1f920be3d
Secret q: 0x924f68342be5d572643ec02754beeb46f3a1a441233d8335bdd3a32228f8a521220dd7938a539394d64de525cf2e0885be5b2ffa99c3d97b024c858ff52a66361
Secret d: 0x427bff0a8f47d6db7199c2db69f8eac3130a025d1e7908dfe978a6889e30fffbc6ed5b14d64b4b687302e40ef96a4ebcd2de919a4f75e022213c188eda900fbb2f840b1e578b
5933a75da45970e64fd0bb4fb169076c4d678335670a72eedf1bc377d5e975d8acd9b43c63f074248e878892f5ea928d3796f9e15161d77f17ec25
Open n: 0x79e9850ba8c3357ed6c39cb1463a751ab8d456a80bf9f0b9240c21900d48b519486b50ec69a30b100cda0da85ed5a158bb2a76baff402497b3e5ccaf3fa91edbdacb21a05a9b5b
6744702744ac478671a0b17f94db0686a9552df3a8fc4a5c987d2ae8146814e1cd9daeec53068a5d53a3cdbd9f32e28c4dedb5cf0d4f487ac1d
Open e: 0x77cfc1e5fa047e08fdba6515d432f7e582e845470889b2a6016265c04f81037b069650c5937c52799365930b94807fectb52a435633539c5a6cf140adfbbcec13cbf615eeb03e52
d70e76d84a0f1c5798f4197fe021b6574b8aa847580d051a7ba30b345a3d1bc3d7f0cb1208510f6b7aa1539ea4e4fd30e184f0494f46d2d
Signature: 0x4d36bae90d7005c58d252f1e509ca9762c8997837c13f57998f07f46d153060658391edf0f76252988731b1a724f32f318186e67d1100f9a4f931af95f2729319b02e1a08260
d17b09a69c34a5540da73c8c79cd6d4ad8ca77239960ae75b1f64eac3b7d2f55c2622f934582a5f887bc8ad230fc114fe4c3412d7c4a9ead9c63d
```

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.