КРИПТОГРАФІЯ КОМП'ЮТЕРНИЙ ПРАКТИКУМ №4

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

Мета: 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 викоистанням цієї системи засекреченого зв'язку й електронного підпису, вивчення протоколу розсилання ключів.

ФБ-11 «Проект Нівечення»

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. 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 p1 , q1 довжини щонайменше 256 біт. При цьому пари чисел беруться так, щоб pq \leq p1q1 ; p i q прості числа для побудови ключів абонента A, 1 p 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), (,) 1 n1 e та секретні d і d1.
- 4. Написати програму шифрування, розшифрування і створення повідомлення з цифровим підписом для абонентів A 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 A и 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. 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.

Хід роботи

1.Реалізував функцію пошук випадкового простого числа (тут для прикладу взяв к-ть ітерацій k = 30:

```
def generate_prime():
    prime = random.getrandbits(256)
    if prime % 2 == 0:
        prime += 1
    while not millerabin_test(prime, 30):
        prime += 2
    return prime
```

Генерується випадкове число, розміром 256 біт, якщо число парне, додається один. Якщо число не проходить тест, воно збільшується на два та цикл повторюється поки число не пройде тест.

Та тест Міллера-Рябіна:

```
def millerabin test(p, k=30):
    if p == 2 or p == 3: #перевірка на особливі випадки(2 і 3 - прості числа)
       return True
   if p % 2 == 0 or p < 2: #перевірка на парність
       return False
    s, d = 0, p-1
   while d % 2 == 0:
       s += 1
       d //= 2
    for _ in range(k):
       x = random.randint(1, p - 1)
       gcd1 = pow(x, d, p)
       if gcd1 == 1 or gcd1 == p - 1:
            continue
        for _ in range(1, s):
            gcd1 = pow(gcd1, 2, p)
            if gcd1 == p - 1:
                break
        else:
            return False # p - є складеним
    return True # p - псевдопросте
```

Найбільш складним було розуміння роботи самого тексту, так як потрібно було зрозуміти перехід від псевдопростого числа до простого. (Якщо

сильнопросте за всіми основами — просте, якщо хоча б за однією основою ні — складене), k — кількість ітерацій.

2.3а допомогою функції генерації простого числа згенерував дві пари простих чисел, з умовою, якщо пара абонента А буде більша за пару В, числа перегенеровувалися.

3. Функція генерації ключів RSA, виконується перевірка чи е взаємопросте, за розширеним алгоритмом Евкліда, далі вираховується закритий ключ d, по оберненому e(відкритим ключем) за модулем p-ту функції Ойлера.

```
    def RSA_Keys(p, q):
        n = p*q
        fo = (p-1)*(q-1) #функція Ойлера
        while True:
        e = random.randint(2, fo-1)
        if ext_gcd(e, fo)[0] == 1:
            d = modInverse(e, fo)
            break

    return (e, n), (d, p, q)
```

Функція modInverse, що це вираховує:

```
def modInverse(num, mod):
    a, b = num, mod
    x, y, u, v = 0, 1, 1, 0
    while a != 0:
        q, r = divmod(b, a)
        m, n = x - u * q, y - v * q
        b, a, x, y, u, v = a, r, u, v, m, n
    return x % mod
```

4.Реалізовані функції:

```
def Encrypt(message, e, n):
    encrypted_message = pow(message, e, n)
    return encrypted message
def Decrypt(encrypted_message, d, p, q):
   decrypted message = pow(encrypted message, d, p*q)
    return decrypted_message
def Sign(message, secret key):
    sign = pow(message, secret_key[0], secret_key[1]*secret_key[2])
   return sign
def Verify(signed message, sign, public key):
    return signed_message == pow(sign, public_key[0], public_key[1])
def SendKey(k, secret_key, public_key_B):
   k1 = Encrypt(k, public_key_B[0], public_key_B[1])
   s = Sign(k, secret key)
   s1 = Encrypt(s, public_key_B[0], public_key_B[1])
   print(f"k1: {k1} \ns: {s}\ns1: {s1}")
   return (k1, s1)
def RecieveKey(k list, secret key, public key A):
   k = Decrypt(k_list[0], secret_key[0], secret_key[1], secret_key[2])
    s = Decrypt(k_list[1], secret_key[0], secret_key[1], secret_key[2])
    sign verification = Verify(k, s, public key A)
   print(f"Функція отримання ключа: ")
   print(f"k: {k} \ns: {s}\ncheck: {sign_verification}")
    return (k, sign verification)
```

5. Перевірка роботи

PS C:\Users\Igor> & C:/Users/Igor/AppData/Local/Microsoft/WindowsApps/python3.9.exe
p = 36984020832403014775891166224239489115165714251835071380775081785483378153731
q = 13416602381111081540570368440667436721618026453556719344991673084837351277561
p1 = 59964153784506685769112210125476823859217087834202161728919277625066374654959
q1 = 73109184683027988367786133511716233381727412528086453507168223808506843890497

Отриманні ключі:

Відкритий ключ A (e, n):

(35109090049192795247158467176359266848288850988337041856994929433 16945341517122852059562607924473460176276018152302150050139483797 24701394850033623567809,

49619990196308013200434952923473675779899426887541527717291651731 04333105874296644988058409562407537259247315745522396287122245443 81414517360730308730091)

Секретний ключ A (d, p, q):

(25199333958829286006753833326064467705044316161063665960511753487 26340559864345795894292187682924402100863147397083922800316744663 41488995335175355335489,

36984020832403014775891166224239489115165714251835071380775081785 483378153731,

13416602381111081540570368440667436721618026453556719344991673084 837351277561)

Відкритий ключ В (e, n):

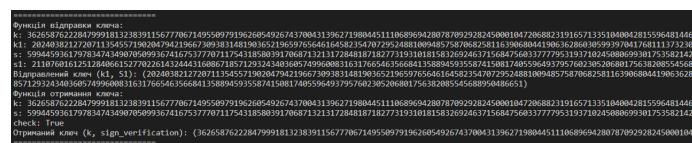
(13988001061740556027652719941277366471560172552365678579062906753 67532450430593202319348942051005912143991989299976812826640681266 338787677413666826792143,

43839303933929909727323775098407538156950815904196640066277533945 60961643721174341549643118489953690329364958510791729080440028835 176372881846815554024623) Секретний ключ B (d, p, q):

(16462565654684891510823033435210813530348889550500042901796324188 28162946567367230383732620477575175727471953736645621491855187092 814244264973828096359599,

59964153784506685769112210125476823859217087834202161728919277625 066374654959,

73109184683027988367786133511716233381727412528086453507168223808 506843890497)



6.Перевірка шифрування за допомогою онлайн cepsepy(http://asymcryptwebservice.appspot.com):

Генерую публічний ключ:

RSA Testing Environment

Server Key	Get server k	rev
Encryption		
Decryption	• Clear	
Signature	Key size	256
Verification		Get key
Send Key		
Receive Key	Modulus	AE4A23FE2E44AD45FE9867F1192F2EC4D09E578981DAAF2E451FC77E5A7A184D
	Public exponent	10001

Тест – Encryption(перевірка ф-ї дешифрування):

За допомогою алгоритму генерую повідомлення та шифрую його локально за допомогою публічного ключа сервера(е – Public exponent):

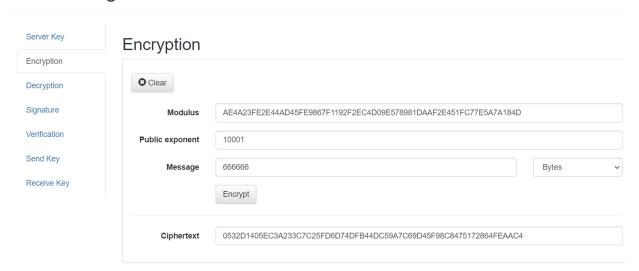
```
print(f"Test -- Encryption")
server_key = 'AE4A23FE2E44AD45FE9867F1192F2EC4D09E578981DAAF2E451FC77E5A7A184D'
n = int(server_key, 16)
print(f"n: ", n)
public_e = '10001'
e = int(public_e, 16)
print(f"e: ", e)
M1 = random.randint(0, n-1)
M1_hex = hex(M1)[2:]
print(f"Повідомлення_1: ", M1_hex)
encrypted_text = hex(Encrypt(M1, e, n))[2:]
print(f"Зашифрований текст: ", encrypted_text.upper())
```

Шифрування:

```
Test -- Encryption
n: 78833430750103160577215063062802098332682665854464432204738650415522326911053
e: 65537
Повідомлення_1: 6710886
Зашифрований текст: 532D1405EC3A233C7C25FD6D74DFB44DC59A7C69D45F98C8475172864FEAAC4
```

Тепер шифруємо повідомлення на сервері:

RSA Testing Environment

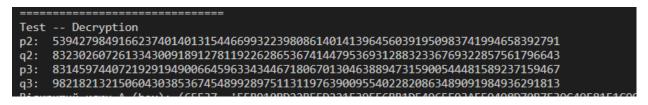


Результат – шифротекст, однаковий, тест успішний.

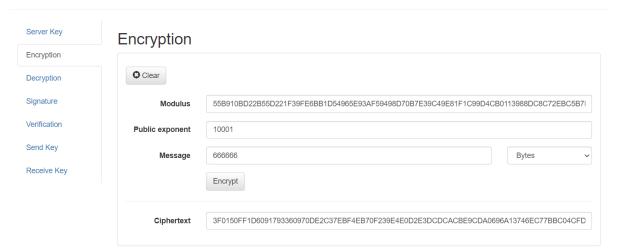
Tест – Decryption:

Для цього тесту була створена функція-дублікат для створення RSA ключів, з єдиним нововведенням, що змінна е в нас вже є.

Генеруємо пари ключів A та B, B знадобиться у двох останніх тестах(не знадобився((). Щоб було зручніше працювати з алгоритмом, і він кожного разу не генерував нові ключі, значення p2, q2, p3, q3 були занесені в змінні.



RSA Testing Environment



Дешифрування:

```
C2 = int('3F0150FF1D6091793360970DE2C37EBF4EB70F239E4E0D2E3DCDCACBE9CDA0696A13746EC77BBC04CFD63DF933CC5EAD496A3EF8B51895F40CF5734C7C3D48F7',16)
d_2 = secret_key2_A[0]
M2 = Decrypt(C2, d_2, p2, q2)
print(f"Posumoposane повідомлення: ", hex(M2).upper()[2:])
print(f"=========""""""")
```

Як можна переконатися, шифротекст з серверу було розшифровано правильно.

Tест – Sign:

Тепер підпишемо наше повідомлення M1 локально, і перевіримо підпис на сервері:

```
###3

print(f"Test -- Sign")

print("Відкритий ключ A (hex):", (e, n2_hex))

print(f"Секретний ключ A(d, p, q): ", secret_key2_A)

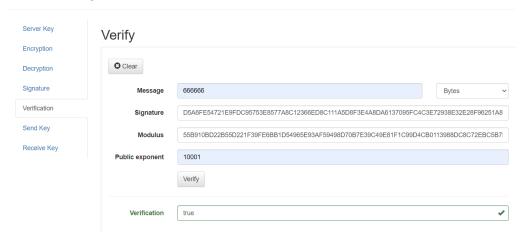
s3 = Sign(M1, secret_key2_A)

print(f"Підпис 2(s3): ", hex(s3).upper()[2:])
```

Значення секретного та публічного ключів було взято з другого тесту – secret_key2_A, public_key2_A(e, n2_hex)

Перевірка підпису:

RSA Testing Environment



Tест – Verify:

Беремо текст з першого тесту — M1, і публічний ключ A — public_key1_A(e,n)(згенерованийсервером), підписуємо його на сервері і перевіряємо підпис локально.

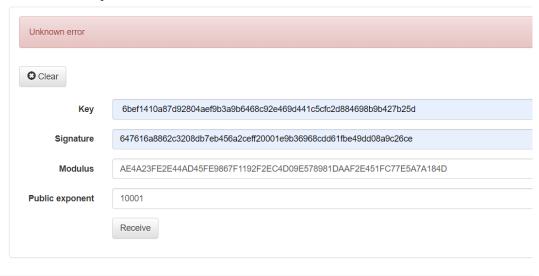
RSA Testing Environment



Верифікація:

Труднощі: Найбільшою проблемою було реалізувати за допомогою серверу перевірки функцій Send Key та Receive Key, і в мене ці пункти не вийшли, самі тести роботи функцій без серверу є.

Receive key



Висновок: В ході виконання лабораторної роботи було отримано навички роботи з RSA ключами, шифруванням та дешифруванням за допомогою відкритих та секретних ключей, стало більш зрозуміло роботу алгоритму Міллера-Рабіна.