

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

Комп'ютерний практикум №4
З дисципліни «Криптографія»

Виконали:
Студенти групи ФБ-33
Рудий А.О., Шкуропінський М.М.

Київ – 2025

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

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.

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 і p_1, q_1 довжини щонайменше 256 біт. При цьому пари чисел беруться так, щоб $pq \leq p_1q_1$; p і q – прості числа для побудови ключів абонента А, p_1 і q_1 – абонента В.

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 А і В – тобто, створити та зберегти для подальшого використання відкриті ключі (e, n) , (e_1, n_1) та секретні d і d_1 .

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.

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

Для початку перенесли функцію `extended_euclid` з минулої лабораторної роботи, щоб мати змогу організувати перевірку на простоту використовуючи тест Мілера-Рабіна функція `is_prime`. Також за допомогою функції `generate_prime` ми генеруємо випадково за допомогою бібліотеки `random` самі наші числа, які будуть проходити саму перевірку.

Відповідно пройшли такі кандидати

Для A

Public Key:

n	88219844051091637968901253536654173380368116269908898034083847906 68197686471939225195075917087186874237442916656122720247175853880 856244441018771277248893
e	67506604094690609576923102566428486001327994420010878653403519848 80588447994443929843250943687967520319294829515380930976307170314 293215909752090685188849

Private Key:

p	92079429597167875715571334758655991709262746409335781657292585619 503430833753
q	95808417186160600867316009941721744086093826640829519981957432169 362263613381
d	32390736513919561786052373133424235953505244433359268974555055675 00963708787269499359209794842114705461254760725896123718618202995 509822880324043764060209

Не пройшли для p (всього 87 штук):

1	6323311589204294846619783637542242610878535999362960471996658728 8809449242825
2	1068756702901165533032847233738456076459648517883777047375926753 55212160102304
3	9500277631926861186630453026176551733181891206026164492763434368 6018541248203
4	6305440707051169863551251239302373229922269261869547192317136385 4731463868659
...	

Не пройшли для q (всього 28 штук):

1	1126595160169954538372477141633969874005331219066934151106043027 32082054802554
---	--

2	8521797366577507991280576965035550647091729356792648718172533455 1284460546413
3	9503632865934516571152777083541804258438852883668774266261604272 8328009420886
4	1105386765922210921684543223404116735865481364082963814786120356 79501493319175
...	

Для В

Public Key:

n	10704950479568537327025789905635601461581164653822145531114130262 94658350176339109422483906757028007285637524314891524247101169525 7675253749903000110862823
e	80908105989949620299882058935003330677503576405146332281537050327 57078478040955479562186568757577049792728755125886345477919393527 575862529118805864394953

Private Key:

p ₁	997022533332446993033200826165954226128485359037739785939560710 61089521431293
q ₁	107369192988931984265079827131552491314686614847208993990925874 325463691020211
d	789848806209997598309015528390683865763078695065276848129667946 026595234688006898162746144350089531605629647725023181424042936 1867047414583840350294834297

Не прошли для p₁ (всього 156 штук):

1	9361620996784490971717934788244024238069756141432399275879997906 4582114855456
2	1111763628956774489594187271684434139318841408892032991846105403 20866076986599
3	9016254972921502533709669717668544609218993469555663736368085909 9470257774933
4	5996163463589514555130811312099864083054489263116138165800910113 2276468681081
...	

Не прошли для q₁ (всього 245 штук):

1	9824488655017689658752437689425495861019031200014186653343829605 8445610952594
---	---

2	93759779976344992995206383028420813649459643548569321397513910847526909064116
3	65697265662782114327037664096605735706561545931703503533965067072913608355527
4	65784673716162470577045132700803799155903042018086822493697512910314709016360
...	

BT:

(2883010027830577482442054597547325216289350408931619053859858076382585870542297532867523135767449304340931629139276597303822996280690508697598138976183634)

Початкове повідомлення
Message = 2883010027830577482442054597547325216289350408931619053859858076382585870542297532867523135767449304340931629139276597303822996280690508697598138976183634

ШТ:

(10376279718360966294494091906971168801669126305856109401649529005491564807897762136310283181885594759099616893038075309475568223614185564517664563778245794)

Шифрування повідомлення (Encrypt(M, e_B, n_B)):
Encrypted message: 10376279718360966294494091906971168801669126305856109401649529005491564807897762136310283181885594759099616893038075309475568223614185564517664563778245794

Підпис до шифрування:

(2675862301725574707550212766772654007660151024806885364563445900785982722106913063096626806538659812585990001366249936997971025819292423757037966225181272)

Підпис ($S = M^d \bmod n_A$):
Signature (до шифрування): 2675862301725574707550212766772654007660151024806885364563445900785982722106913063096626806538659812585990001366249936997971025819292423757037966225181272

Підпис після шифрування:

(4337810315033934673652252274600310327646089715784219473396994039803989145397467966887725205362414463515217020101020074355283153974519775765320733978319524)

Шифрування підпису (Encrypt(S, e_B, n_B)):
Encrypted signature: 4337810315033934673652252274600310327646089715784219473396994039803989145397467966887725205362414463515217020101020074355283153974519775765320733978319524

Кроки конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності

Абонент А генерує випадкове повідомлення k (message), яке він хоче передати.

```
message = random.randint(1, min(n_A, n_B) - 1)
```

Після чого, він створює підпис. Абонент А підписує повідомлення k своїм секретним ключем.

```
def Sign(message, d, n):
    return pow(message, d, n)
```

```
Підпис ( $S = M^d \bmod n$ ):  
Signature (до шифрування): 2675862381725574787550212766772654087660151024806885364563445980785982722106913063096626806538659812585990001366249936997971025819292423757037966225181272
```

Після чого, абонент А шифрує і повідомлення k отримуємо k_1 і підпис S отримуємо S_1 , використовуючи відкритий ключ абонента В (e_1, n_1)

```
windows: Refactor | Explain | Generate Docstring  
def Encrypt(text, e, n):  
    return pow(text, e, n)
```

```
Шифрування підпису (Encrypt(S, e_B, n_B)):  
Encrypted signature: 4337810315033934673652252274600310327646089715784219473396994039803989145397467966887725205362414463515217020101020074355283153974519775765320733978319524
```

Після чого йде відправка, абонент А відправляє абоненту В пару зашифрованих значень (k_1, S_1)

```
def SendKey(message, sender_public, sender_private, receiver_public):  
    signature = Sign(message, sender_private, sender_public[0])  
    encrypted_signature = Encrypt(signature, receiver_public[1], receiver_public[0])  
    encrypted_message = Encrypt(message, receiver_public[1], receiver_public[0])  
    return encrypted_message, encrypted_signature
```

Дії отримувача (Абонент В)

Абонент В отримує пару (k_1, S_1) і виконує зворотні дії

```
def ReceiveKey(encrypted_message, encrypted_signature, sender_public, receiver_private, receiver_public):  
    message = Decrypt(encrypted_message, receiver_private, receiver_public[0])  
    signature = Decrypt(encrypted_signature, receiver_private, receiver_public[0])  
    return VerifySignature(message, signature, sender_public[1], sender_public[0])
```

Абонент В використовує свій секретний ключ d_1 , щоб розшифрувати обидві частини повідомлення

Після чого йде перевірка підпису, абонент В, отримавши розшифровані k та S , повинен переконатися, що k справді прийшло від А. Він використовує відкритий ключ абонента А (e, n), і перевіряє підпис.

```
def VerifySignature(message, signature, e, n):  
    return message == pow(signature, e, n)
```

Якщо воно рівне, вертає True отже перевірка підпису пройшла успішно, і повідомлення не спотворено

```
В приймає повідомлення і перевіряє підпис  
Розшифроване повідомлення: 2883010027830577482442054597547325216289350408931619053859858076382585870542297532867523135767449304340931629139276597303822996280690508697598138976183634  
Перевірка підпису: True  
Обмін завершено
```

Висновок:

У ході виконання цієї лабораторної роботи ми успішно реалізували ключові компоненти асиметричної криптосистеми RSA. Ми практично ознайомились з тестами перевірки чисел на простоту, зокрема реалізувавши тест Міллера-Рабіна та функцію генерації великих простих чисел. На основі цього було створено функції для генерації ключових пар RSA (відкритого та секретного

ключів). Також ми реалізували базові криптографічні операції: шифрування, розшифрування, створення цифрового підпису та його перевірку . На завершення, всі ці компоненти були об'єднані для реалізації захищеного протоколу конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності відправника, що продемонструвало комплексне застосування алгоритму RSA на практиці