

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 повернати 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 А

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	8090810598994962099882058935003330677503576405146332281537050327 57078478040955479562186568757577049792728755125886345477919393527 575862529118805864394953

Private Key:

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

Не пройшли для p₁ (всього 156 штук):

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

Не пройшли для q₁ (всього 245 штук):

1	9824488655017689658752437689425495861019031200014186653343829605 8445610952594
---	---

2	9375977997634499299520638302842081364945964354856932139751391084 7526909064116
3	6569726566278211432703766409660573570656154593170350353396506707 2913608355527
4	6578467371616247057704513270080379915590304201808682249369751291 0314709016360
...	

ВТ:

(28830100278305774824420545975473252162893504089316190538598580763825
85870542297532867523135767449304340931629139276597303822996280690508
697598138976183634)

```
Початкове повідомлення
Message = 28830100278305774824420545975473252162893504089316190538598580763825
85870542297532867523135767449304340931629139276597303822996280690508697598138976183634
```

ШТ:

(10376279718360966294494091906971168801669126305856109401649529005491
56480789776213631028318188559475909961689303807530947556822361418556
4517664563778245794)

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

Підпис до шифрування:

(26758623017255747075502127667726540076601510248068853645634459007859
82722106913063096626806538659812585990001366249936997971025819292423
757037966225181272)

```
Підпис (S = M^d mod n_A):
Signature (до шифрування): 2675862301725574707550212766772654007660151024806885364563445900785982722106913063096626806538659812585990001366249936997971025819292423757037966225181272
```

Підпис після шифрування:

(43378103150339346736522522746003103276460897157842194733969940398039
891453974679668877252053624144635152170201020074355283153974519775
765320733978319524)

```
Шифрування підпису (Encrypt(S, e_B, n_B)):
Encrypted signature: 43378103150339346736522522746003103276460897157842194733969940398039891453974679668877252053624144635152170201020074355283153974519775765320733978319524
```

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 = Md mod n_A):
Signature (до шифрування): 267586230172557470755021276677265400766015102480688536456344590078598272210691306309662680653865981258599000136624993699797102581929423757037966225181272
```

Після чого, абонент А шифрує і повідомлення k отримуємо k₁ і підпис S отримуємо S₁, використовуючи відкритий ключ абонента В (e₁, n₁)

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

```
Шифрування підпису (Encrypt(S, e_B)):
Encrypted signature: 433781031503393467365225227460031032764608971578421947339699403980398914539746796688772520536241446351521780101020074355283153974519775765320733978319524
```

Після чого йде відправка, абонент А відправляє абоненту В пару зашифрованих значень (k₁, S₁)

```
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 (k₁, S₁) 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 d₁, 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: 2883010027030577482442054597547325216289350408931619053859858076382585870542297532867523135767449304340931629139276597303822996280690508697598138976183634
Перевірка підпису: True
Обмін завершено
```

Висновок:

У ході виконання цієї лабораторної роботи ми успішно реалізували ключові компоненти асиметричної криптосистеми RSA. Ми практично ознайомилися 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