



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

## **ЛАБОРАТОРНА РОБОТА №4**

**з дисципліни «Криптографія»**

**«Вивчення криптосистеми RSA та алгоритму електронного  
підпису, ознайомлення з методами генерації параметрів для  
симетричних криптосистем»**

Виконали:  
студенти 3 курсу ФТІ  
групи ФБ-81  
Близнюк Микола та Мишкін Артем  
Перевірили:  
Чорний О.

Київ – 2020

## 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 і рекомендації щодо виконання роботи

1. Написати функцію пошуку випадкового простого числа з заданого інтервалу або заданої довжини, використовуючи датчик випадкових чисел та тест 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. Тест необхідно реалізовувати власноруч, використання готових реалізацій тестів не дозволяється.

2. За допомогою цієї функції згенерувати дві пари простих чисел  $q, p$  і  $q_1, p_1$  довжини щонайменше 256 біт. При цьому пари чисел беруться так, щоб  $q \cdot p \leq q_1 \cdot p_1$ ;  $p$  і  $q$  – прості числа для побудови ключа 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  $q, p, d$  та відкритий ключ  $e, n$ . За допомогою цієї функції побудувати схеми RSA для абонентів А і В – тобто, створити та зберегти для подальшого використання відкриті ключі  $(n_1, e_1)$  та секретні  $d_1$  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.

За допомогою датчика випадкових чисел вибрати відкрите повідомлення  $M$  і знайти криптограму для абонентів А і В, перевірити правильність розшифрування. Скласти для А і В 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  $n_k \ll 0$ .

Кожна з наведених операцій повинна бути реалізована у вигляді окремої процедури, інтерфейс якої повинен приймати лише ті дані, які необхідні для її роботи; наприклад, функція `Encrypt()`, яка шифрує повідомлення для абонента, повинна приймати на вхід повідомлення та відкритий ключ адресата (і тільки його), повертаючи в якості результату шифротекст. Відповідно, програмний код повинен містити сім високорівневих процедур: `GenerateKeyPair()`, `Encrypt()`, `Decrypt()`, `Sign()`, `Verify()`, `SendKey()`, `ReceiveKey()`.

Кожну операцію рекомендується перевіряти шляхом взаємодії із тестовим середовищем, розташованим за адресою

<http://asymcryptwebservice.appspot.com/?section=rsa>

Наприклад, для перевірки коректності операції шифрування необхідно а) зашифрувати власною реалізацією повідомлення для серверу та розшифрувати його на сервері, б) зашифрувати на сервері повідомлення для вашої реалізації та розшифрувати його локально.

## Перевірка числа на простоту за допомогою теста Милі Рабіна (256):

Функція `generate_key_pair(key_length)`  
приймає 1 параметр – довжину ключа

Потім за допомогою функції `random_prime(key_length)`  
Обирається число на проміжку ( $2^{key\_length} - 1$ ,  $2^{key\_length+1} - 1$ )  
Якщо воно не парне - перевіряємо на простоту за Милі Рабіном  
Якщо воно парне – додаємо одиницю і перевіряємо на простоту за Милі Рабіном

```
.....
Rabin says 127450914955310137729653568716141103612102132390774755398701862117189136284211 is not prime number
We found a prime number p = 220664407212019289697575607720286924973379027071320000295275972031228130781643
Rabin says 229998132651282360028914145138383533008221290059158766625231707484778099539043 is not prime number
.....
We found a prime number q = 1213763658385837409985169418488011067591240186196561403026672199106920232827
```

Якщо два простих числа виявилися однаковими – генеруємо просте число допоки вони не будуть різними.

## Генерування public та private ключів:

Після знаходження двох простих чисел. Обчислюємо  $fi(q*p)$ .  
Знаходимо  $n = p*q$   
Та знаходимо public експонент на проміжку (2,  $fi(q*p)$ ) таку що  $gcd(e, fi(q*p)) = 1$   
І знаходимо d як обернений  $e^{-1} \bmod fi(q * p)$ .  
Отримуємо пари (e, n) – public key  
(d, n) – private key

```
Public key:
  Public exponent: 23057184056333291781466356685839842368106678278882237728702910768114026146332577307026164950934723983919813445462579661143259526970190261533137085963205743
  Modulus: 26783443817320732401842843464391237786684424141173699324661897434120525376697421414655828206276440527736649932576088311566240402933739466791387869125365541
Public key(hex):
  Public exponent: 0x1b83d2b03793ffa1748c84d8cd28fb6846d9cefc1d80f4f4f667c3e909a7181713f31fce31914d73c8c88a7737018d2e3f7fc6084d04aa3614b5ecb4d3f207c6f
  Modulus: 0x1ff62bf0f9750488b7db5474f2e012703a6cd250b50fa27d0dc55c0b00125dfd40a573431236a5e1cfc9cf8f4b44759a372b46bca7dfc7acd52fdd22363ad4f25
Public key(site-hex):
  Public exponent: 01b83d2b03793ffa1748c84d8cd28fb6846d9cefc1d80f4f4f667c3e909a7181713f31fce31914d73c8c88a7737018d2e3f7fc6084d04aa3614b5ecb4d3f207c6f
  Modulus: 01ff62bf0f9750488b7db5474f2e012703a6cd250b50fa27d0dc55c0b00125dfd40a573431236a5e1cfc9cf8f4b44759a372b46bca7dfc7acd52fdd22363ad4f25

Private key:
  Secret: 424173383085324957955223169878374381656711329900070508032590318218597792577155520094632462531087488326947291184963561672839630873895682665377700877034207
  Modulus: 26783443817320732401842843464391237786684424141173699324661897434120525376697421414655828206276440527736649932576088311566240402933739466791387869125365541
Private key(hex):
  Secret: 0x81950f98d6245253825a107ef52a62617953a3dcda3f13eb7a87453f80d013aa5d91ceff11b931641c8af902152d3de07cdc850ea15696a04dafda45905e2df
  Modulus: 0x1ff62bf0f9750488b7db5474f2e012703a6cd250b50fa27d0dc55c0b00125dfd40a573431236a5e1cfc9cf8f4b44759a372b46bca7dfc7acd52fdd22363ad4f25
Private key(site- hex):
  Secret: 081950f98d6245253825a107ef52a62617953a3dcda3f13eb7a87453f80d013aa5d91ceff11b931641c8af902152d3de07cdc850ea15696a04dafda45905e2df
  Modulus: 01ff62bf0f9750488b7db5474f2e012703a6cd250b50fa27d0dc55c0b00125dfd40a573431236a5e1cfc9cf8f4b44759a372b46bca7dfc7acd52fdd22363ad4f25
```

## Кодування відкритого повідомлення

Функція `encrypt(message, public_key)` приймає два параметри: повідомлення та public key

Кодування повідомлення відбувається за принципом швидкого піднесення до степеня за модулем (схема зліва на право)

```
Open message: 100
               hex: 0x64
               site-hex: 064
```

```
Encrypted message: 24761435222675989460804207801580486193836612291701358786456991913048664982346804543784430593845001337244365093896034328707077593049850448608797387993160258
               hex: 0x1d8c75fcb7c8f3479b6775396ffa8b58d0b4b930a2dd58ce8c5666ac03a366e7e427178f8af68e2b26f85ea311e9a02b1cde14a031e735c89b8a643864ac49a42
               site-hex: 01d8c75fcb7c8f3479b6775396ffa8b58d0b4b930a2dd58ce8c5666ac03a366e7e427178f8af68e2b26f85ea311e9a02b1cde14a031e735c89b8a643864ac49a42
```

# Декодування

Функція `decrypt(enc_message, private_key)` приймає два параметри: зашифроване повідомлення та `private key`

Декодування повідомлення відбувається за принципом швидкого піднесення до степеня за модулем (схема зліва на право)

Decrypted message: 100  
hex: 0x64  
site-hex: 064

# Отримання підпису

Функція `sign(original_message, private_key)` приймає два параметри: повідомлення та `private key`  
Підпис повідомлення відбувається за принципом швидкого піднесення до степеня за модулем (схема зліва на право)

Message signature: 21794419905264450175002831929858673023079907478564213898455545410896875503477865194654436570113104307787680212154023149970677450262762178359148610372646050  
hex: 0x1a020e7c9dd4472fb56188742b5f092e06fd42df145ba3c06d3903b572094d95d8a96eb794672fb2c0b3d982a00bf378049945008a0ee50961e0b8417009e34a2  
site-hex: 01a020e7c9dd4472fb56188742b5f092e06fd42df145ba3c06d3903b572094d95d8a96eb794672fb2c0b3d982a00bf378049945008a0ee50961e0b8417009e34a2

# Перевірка підпису реалізовано локально:

Функція `verify(message, signature, public_key)` приймає три параметри: повідомлення, `signature` повідомлення та `public key`  
Перевірка повідомлення відбувається за принципом швидкого піднесення до степеня за модулем (схема зліва на право)

Local signature verification: True

# Такий самий функціонал реалізован також за допомогою API

API signature verification: {'verified': True}

# Протокол конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності

Два користувачі А і Б генерують `public` та `private` ключі. Користувач А знає свої ключі((`e`, `n`), (`d`, `n`)) та відкритий ключ (`e1`, `n1`) користувача Б.

A Public key:  
Public exponent: 9347823124663215555692283613712037611544367840527665785246958520031122687700850035650773880779485474251447918893923121407095680974791870409539223857745711  
Modulus: 27368826171478153995687829808056855014376092905082684163788721813404063904745573121969011505229817109607617477752266110104903294326367767281030396435679481

A Public key(site-hex):  
Public exponent: 0b27b3528be75b2d7441dd2b3ceac1a07c05416a23f28253a4af57d1a47f787deacea4d5681f4218d4f8e25c5d86c6cec659159d5c1f31b8b98c2497563d94f2f  
Modulus: 020a90092211410741e086b80e7edaaa1475fcb9c38877b48e2685ec335d9c34bf628e29a7558bdde8bdc3c1bf53aebc705070979e26080c1c59737659f89ec8f9

A Private key:  
Secret: 34090001988220517669168053720040632889677527128331140183260663597295097283190121670006447808808215457372739818900749613132327155776211123818178196500651  
Modulus: 27368826171478153995687829808056855014376092905082684163788721813404063904745573121969011505229817109607617477752266110104903294326367767281030396435679481

A Private key(site- hex):  
Secret: 04116d88b204455e4622f83f8376d0a2f85592261fbd0b9897d61ae9858d315df027f7178fc9bb34bea53f1c07534e16b7bd24c8613e392e1c327ab0fbf8f70ab  
Modulus: 020a90092211410741e086b80e7edaaa1475fcb9c38877b48e2685ec335d9c34bf628e29a7558bdde8bdc3c1bf53aebc705070979e26080c1c59737659f89ec8f9

B Public key:  
Public exponent: 41946538267422972727523485900988692345024445640230639397347939077693383379645068448682214680278162058190256808175025794312255622121553661643423154127945313  
Modulus: 120952192708308939656311846588085135696726195634997132281961044728844982607831107981989896610729850174960838221603359780114699886495189491123655483746601001

B Public key(site-hex):  
Public exponent: 0320e6687aaa55cbfb52eb8e90ffec37c54ed12619162435c2f367032f78af442fde034bab91ce5fa05b9f4fc40d44714ec73252e1a15512c044a10b32c3e2be61  
Modulus: 09056200b776217b43c8bf5c20c166adfca207a488b4289fc946eabd9e95c9f1c7f1465e1edd4a40c2e0683cbe12823de1a1786c53d9cad001de605f3f472ac829

B Private key:  
Secret: 22672586381209887927768837076517596631149519234881902187319177958069054081408488612572931438819875255003417453391199926964580628424359016643013166652588221  
Modulus: 120952192708308939656311846588085135696726195634997132281961044728844982607831107981989896610729850174960838221603359780114699886495189491123655483746601001

B Private key(site- hex):  
Secret: 01b0e54b32dd23b6dbbad0f0e0bc3571ae3a017c9f4d5811f380ef300b5b6b13651d962b1fc3d469fa6bb31c74238100a2effec471aa27a0bdc7875983e8da00bd  
Modulus: 09056200b776217b43c8bf5c20c166adfca207a488b4289fc946eabd9e95c9f1c7f1465e1edd4a40c2e0683cbe12823de1a1786c53d9cad001de605f3f472ac829

Обирається випадкове число `k` і користувач А використовує функцію `send_key(k, a_private, b_public)`, де формується повідомлення (`k1`, `s1`)

k is 53283958705120601198741416208181183813634964970518892807070565325361332124571

User A put  
k: 53283958705120601198741416208181183813634964970518892807070565325361332124571  
s: 17088564512143950544980216819539985246211622645438909341410691220334233289666582289056019715355808497597364980499367483307952083296606810731778473915345875

User A forms  
kl: 75556334765628027983714338817640950482412873245871348225141793541366812501411652326031897493157234127770190455824798943163953467525590973153279986608308553  
sl: 9206013220626919348457230917347602919523701469396906692248299525561266910256314679618588213297539873226467515464649833709464703726690940382640540971659799

Користувач Б використовує функцію `receive_key(providomlennia, public_key_a, public_key_b, private_key_b)`. Де він знаходить конфіденційність (k, s) і за допомогою відкритого ключа Користувача А перевіряє підпис

User B finds  
k: 53283958705120601198741416208181183813634964970518892807070565325361332124571  
s: 17088564512143950544980216819539985246211622645438909341410691220334233289666582289056019715355808497597364980499367483307952083296606810731778473915345875

User B check if A signature is valid – True

Такий самий функціонал реалізован також за допомогою API

API public key: {'modulus': 'ACAF2B410D07CA3F164EEBB1A41D02171F08E159D2DCB9626D59A43C7C62F1A0ACA971B61973A88FED0090D00851176BDD21861C251790B439C01BFB6E589147', 'publicExponent': '10001'}  
Answer: {'key': '9E89F56EE1A6A716ECC08D297F9C6C1E6E830E15D851D955995E86FDFA4BF4', 'verified': True}

## **Висновки**

Під час виконання ми ознайомилися з тестами перевірки чисел на простоту і методами генерації ключів для асиметричної криптосистеми типу RSA, практично ознайомилися з системою захисту інформації на основі криптосхеми RSA, організували використання цієї системи для засекреченого зв'язку й електронного підпису, вивчили протокол розсилання ключів.