

**МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ
НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ
УКРАЇНИ
“КИЇВСЬКИЙ ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ ім.
ІГОРЯ СІКОРСЬКОГО”**

**КРИПТОГРАФІЯ
КОМП'ЮТЕРНИЙ ПРАКТИКУМ №4**

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

Виконали роботу:
студент ФБ-23 Гнидюк Данііл
студент ФБ-23 Жушман Ілля

Київ 2024

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.

Варіант: 5

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 $pq \leq p_1 q_1$ і $p < q$ – прості числа для побудови ключів абонента A , p_1 і q_1 – 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) , (e_1, n_1) та секретні d і d_1 .
4. Написати програму шифрування, розшифрування і створення повідомлення з цифровим підписом для абонентів A і B . 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 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. 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

Спочатку ми розробили функцію для генерації випадкового простого числа заданої довжини у бітах. Для перевірки числа на простоту було використано алгоритм Міллера-Рабіна з додатковим попереднім діленням на малі прості числа.

```
import random

def is_prime_miller_rabin(n, k=5):
    """Перевірка числа n на простоту тестом Міллера-Рабіна."""
    if n < 2:
        return False
    for p in [2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41]:
        if n == p:
            return True
        if n % p == 0:
            return False

    r, d = 0, n - 1
    while d % 2 == 0:
        r += 1
        d //= 2

    for _ in range(k):
        a = random.randint(2, n - 2)
        x = pow(a, d, n)
        if x == 1 or x == n - 1:
            continue
        for _ in range(r - 1):
            x = pow(x, 2, n)
            if x == n - 1:
                break
        else:
            return False
    return True
```

**Випадкове просте число у діапазоні 64–128 біт:
96215469936290816546118774591585618977**

Ми спочатку згенерували випадкове число заданої довжини. Щоб гарантовано отримати непарне число потрібної довжини, ми встановили старший і молодший біти через бітові операції. Далі це число перевіряється на простоту у два етапи: спочатку проводиться пробне ділення на невеликі прості числа для швидкого відсіювання очевидно складених чисел. Після цього використовується тест Міллера-Рабіна, який перевіряє число за допомогою випадкових свідків. Якщо число успішно проходить усі перевірки, воно вважається простим і повертається як результат.

Далі ми цю функцію реалізували для генерації двох пар простих чисел

```
def generate_two_prime_pairs(min_bits=256, max_bits=256):  
    """Генерує дві пари простих чисел p,q і p1,q1 з умовою pq <= p1q1."""  
    while True:  
        p = generate_prime_in_bit_range(min_bits, max_bits)  
        q = generate_prime_in_bit_range(min_bits, max_bits)  
        pq = p * q  
  
        p1 = generate_prime_in_bit_range(min_bits, max_bits)  
        q1 = generate_prime_in_bit_range(min_bits, max_bits)  
        p1q1 = p1 * q1  
  
        if pq <= p1q1:  
            return (p, q), (p1, q1)
```

Для реалізації завдання ми використали функцію для генерації випадкових простих чисел із заданим діапазоном бітів. Спочатку ми згенерували пару чисел p і q для абонента А. Далі аналогічно згенерували пару $p1$, $q1$ для абонента В. Щоб виконати умову $pq \leq p1q1$, ми перевіряли значення добутків і у разі невідповідності перегенерували пару $p1$, $q1$. У результаті програма повернула дві пари простих чисел.

```
Пара простих чисел для абонента А:  
p = 65080900974932361758290826026802749030900366647515388038304796289159172786821  
q = 61806841673001096764816699392311586934961721247596420827573811208660604150541  
Добуток pq = 40224449424939072035210693823211144593819762456240948536334291698877847875872461  
46039144087343710070917151840190126578568085350084299528835744130384820161  
  
Пара простих чисел для абонента В:  
p1 = 84994757165079871473313610582566181005631256763850774598398410380114754537999  
q1 = 97430184784255450131014934936779321028596935826498642141399226103255588303169  
Добуток p1q1 = 828105489628665179161731763695979624000982279955924756215059044407854110146385  
9731407676716872490400394877966207268287516070186496946352599765106942618831
```

Далі написали функцію генерації ключових пар для RSA

```
def generateKeyPair(bits=256):
    """Генерує пару ключів RSA: відкритий (e, n) та секретний (d, p, q)."""
    p = generate_prime_in_bit_range(bits, bits)
    q = generate_prime_in_bit_range(bits, bits)
    while p == q:
        q = generate_prime_in_bit_range(bits, bits)

    n = p * q
    phi = (p - 1) * (q - 1)

    e = 65537
    if gcd(e, phi) != 1:
        e = random.randrange(2, phi)
        while gcd(e, phi) != 1:
            e = random.randrange(2, phi)

    d = mod_inverse(e, phi)

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

keypair_A = generateKeyPair()
keypair_B = generateKeyPair()

(e_A, n_A), (d_A, p_A, q_A) = keypair_A
(e_B, n_B), (d_B, p_B, q_B) = keypair_B

print("Ключі для абонента A:")
print(f"Відкритий ключ: (e = {e_A}, n = {n_A})")
print(f"Секретний ключ: (d = {d_A}, p = {p_A}, q = {q_A})")

print("\nКлючі для абонента B:")
print(f"Відкритий ключ: (e = {e_B}, n = {n_B})")
print(f"Секретний ключ: (d = {d_B}, p = {p_B}, q = {q_B})")
```

Цей блок відповідає за генерацію ключової пари RSA для двох абонентів A і B. Функція генерує випадкові великі прості числа p та q , обчислює модуль $n=p \cdot q$, значення $\phi(n)$, а також відкритий ключ e (стандартно 65537) та секретний ключ d — мультиплікативний обернений до e за модулем $\phi(n)$. Генеровані ключі (відкритий: e, n та секретний: d, p, q) повертаються для кожного абонента та виводяться на екран. Це дозволяє використовувати ці ключі для шифрування, розшифрування та цифрового підпису в схемі RSA.

```

Ключі для абонента А:
Відкритий ключ: (e = 65537, n = 637463384485819414094884567286972801115076978935045278483439291701605125308958346
0359760063200325855482523553232830211223916119759228391543306638919167549)
Секретний ключ: (d = 57270254383234754844580478870393322179615510997934801641555796048184702035590904682191150858
90045045730027159183286415134037848629350317790921895948845093, p = 706383817397894546574313311781026673559405112
61181956184825975197772128444919, q = 902432033103536727072298034660719857592315876793355404077908935449595436657
71)

Ключі для абонента В:
Відкритий ключ: (e = 65537, n = 524046009388738586697800700252705109571387335819406385395079510264843443953294327
7617939461563765565092469209336276914356007216534383388978731893841003233)
Секретний ключ: (d = 19893709915898541737422499689621206983881693589653190506498898539571600839394000790519294580
92459884204205323015190942465734507623704498622771723544826689, p = 635243173048159620474283814061174959856649868
03651280038826618084862257402889, q = 824953390485330165843519491753851621060813006782054675877905353891656743070
97)

```

Далі написали програму шифрування, розшифрування і створення повідомлення з цифровим підписом для абонентів А і В.

```

def encrypt(message, e, n):
    """Шифрує повідомлення для відкритого ключа (e, n)."""
    return pow(message, e, n)

def decrypt(ciphertext, d, n):
    """Розшифровує повідомлення за секретним ключем (d, n)."""
    return pow(ciphertext, d, n)

def sign(message, d, n):
    """Створює цифровий підпис повідомлення."""
    return pow(message, d, n)

def verify(signature, e, n, original_message):
    """Перевіряє цифровий підпис."""
    return pow(signature, e, n) == original_message

def generate_random_message(n):
    """Генерує випадкове повідомлення М, яке менше за n."""
    return random.randint(1, n - 1)

```

Виконує шифрування, розшифрування, створення та перевірку цифрового підпису для двох абонентів А і В. Спочатку для кожного абонента генерується випадкове повідомлення М, яке шифрується за допомогою відкритого ключа (e,n), а потім розшифровується секретним ключем (d,n) для перевірки коректності. Далі створюється цифровий підпис повідомлення з використанням секретного ключа абонента та перевіряється його валідність за допомогою відкритого ключа. Всі операції (шифрування, розшифрування, підпис, перевірка підпису) реалізовані як окремі функції, що приймають тільки необхідні ключові дані.

Відкрите повідомлення для А: 3605582558521246266748568302455063611178525976088583316336723175682088365077900647086516597074085164357986048294323249984465598757468800516941111343225021
Криптограма для А: 3415439888981258259816184973550441585840938239680525974962291320637128076315933656008340024014478324568949467767301702769086160539639626127301411887752307
Розшифроване повідомлення для А: 3605582558521246266748568302455063611178525976088583316336723175682088365077900647086516597074085164357986048294323249984465598757468800516941111343225021

Відкрите повідомлення для В: 3532443032847520763850729018228628496813535584988522293524828353936355457582080022556431829705720958741449857963392639336862780226911287912933869928515688
Криптограма для В: 136609337901634613371214619032107945967994029802854815431384178364588468008976076763584968523877113355710153718878241146659150477499525949088901110148889
Розшифроване повідомлення для В: 3532443032847520763850729018228628496813535584988522293524828353936355457582080022556431829705720958741449857963392639336862780226911287912933869928515688

Цифровий підпис повідомлення для А: 44959728405086324838956786665519964426018257548774013323772668726223609616099525056017449906861727818745618066491997109813532220837191209227248115980928
Перевірка підпису для А: Валідний

Цифровий підпис повідомлення для В: 848316401710408586969128994611926931236409586295242225059647567172385259449289806993814037876516675850030435400413003153848562606458126763001087156574216
Перевірка підпису для В: Валідний

Для перевірки правильності скористаємося онлайн-ресурсами

Для А:



Rechercher un outil

★ RECHERCHE SUR dCode PAR MOTS-CLÉS :

Tapez par exemple 'cesar'

★ PARCOURIR LA LISTE COMPLÈTE DES OUTILS

Résultats

🚩 ✔ Déchiffrement avec C,D,N

44959728405086324838956786665519964426018257548774013323772668726223609616099525056017449906861727818745618066491997109813532220837191209227248115980928

Chiffre RSA - [dCode](#)

Catégorie(s) : Cryptographie Moderne, Arithmétique

Partager

[+](#) [f](#) [t](#) [g](#) [e](#)

dCode et plus

dCode est gratuit et ses outils sont une aide précieuse dans les jeux, les maths, les énigmes, les géocaches, et les problèmes à résoudre au quotidien !

CHIFFRE RSA

Cryptographie · Cryptographie Moderne · Chiffre RSA

DÉCHIFFREMENT DU RSA

Indiquer les nombres connus, laisser le reste vide.

★ VALEUR DU MESSAGE CHIFFRÉ (NOMBRE ENTIER) C=

3605582558521246266748568302455063611178525976088...

★ CLÉ PUBLIQUE E (GÉNÉRALEMENT E=65537) E=

65537

★ VALEUR DE LA CLÉ PUBLIQUE (NOMBRE ENTIER) N=

6374633844858194140948845672869728011150769789350...

★ VALEUR DE LA CLÉ PRIVÉE (NOMBRE ENTIER) D=

5727025438323475484458047887039332217961551099793...

★ FACTEUR 1 (NOMBRE PREMIER) P=

★ FACTEUR 2 (NOMBRE PREMIER) Q=

★ VALEUR INTERMÉDIAIRE PHI (NOMBRE ENTIER) φ=

★ AFFICHER ☐ TEXTE CLAIR (CHAÎNE DE CARACTÈRE)

☐ VALEURS CALCULÉES (C,D,E,N,P,Q,...)

☒ TEXTE CLAIR (NOMBRE ENTIER)

☐ TEXTE CLAIR (HEXADÉCIMAL)

[▶ CALCULER/DÉCHIFFRER](#)

Для В:

Rechercher un outil

★ RECHERCHE SUR dCODE PAR MOTS-CLÉS :

Tapez par exemple 'cesar'

★ PARCOURIR LA LISTE COMPLÈTE DES OUTILS

Résultats

✓ Déchiffrement avec C,D,N

848316401710408586969128994611926931236409586
295242225059647567172385259449289806993814037
876516675850030435400413003153848562606458126
763001087156574216

Chiffre RSA - dCode

Catégorie(s) : Cryptographie Moderne, Arithmétique

Partager

dCode et plus

dCode est gratuit et ses outils sont une aide précieuse dans les jeux, les maths, les énigmes, les géocaches, et les problèmes à résoudre au quotidien !

CHIFFRE RSA

Cryptographie · Cryptographie Moderne · Chiffre RSA

DÉCHIFFREMENT DU RSA

Indiquer les nombres connus, laisser le reste vide.

★ VALEUR DU MESSAGE CHIFFRÉ (NOMBRE ENTIER) C=

3532443032847520763850729018228628496813535584988...

★ CLÉ PUBLIQUE E (GÉNÉRALEMENT E=65537) E=

65537

★ VALEUR DE LA CLÉ PUBLIQUE (NOMBRE ENTIER) N=

5240460093887385866978007002527051095713873358194...

★ VALEUR DE LA CLÉ PRIVÉE (NOMBRE ENTIER) D=

1989370991589854173742249968962120698388169358965...

★ FACTEUR 1 (NOMBRE PREMIER) P=

★ FACTEUR 2 (NOMBRE PREMIER) Q=

★ VALEUR INTERMÉDIAIRE PHI (NOMBRE ENTIER) Φ=

★ AFFICHER ☐ TEXTE CLAIR (CHAÎNE DE CARACTÈRE)
☐ VALEURS CALCULÉES (C,D,E,N,P,Q,...)
☒ TEXTE CLAIR (NOMBRE ENTIER)
☐ TEXTE CLAIR (HEXADÉCIMAL)

► CALCULER/DÉCHIFFRER

За допомогою раніше написаних на попередніх етапах програм ми організували роботу протоколу конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності по відкритому каналу за допомогою алгоритму RSA.

```
def sendkey(key, sender_private_key, sender_public_key, receiver_public_key):  
    """  
    Протокол відправника: шифрує ключ для отримувача і створює цифровий підпис.  
    """  
    encrypted_key = encrypt(key, receiver_public_key[0], receiver_public_key[1])  
    signature = sign(key, sender_private_key[0], sender_public_key[1])  
    return encrypted_key, signature
```

Відправник А шифрує переданий ключ k за допомогою відкритого ключа отримувача В (e,n) . Це забезпечує конфіденційність, оскільки тільки отримувач В зможе розшифрувати ключ своїм секретним ключем. Далі А створює цифровий підпис, підписуючи ключ k своїм секретним ключем d . Підпис гарантує справжність відправника та цілісність переданого ключа. В результаті функція повертає зашифрований ключ та підпис.


```
def receivekey(encrypted_key, signature, sender_public_key, receiver_private_key,
receiver_public_key):
    """
    Протокол отримувача: розшифровує ключ і перевіряє цифровий підпис відправника.
    """
    decrypted_key = decrypt(encrypted_key, receiver_private_key[0], receiver_public_key[1])
    is_valid = verify(signature, sender_public_key[0], sender_public_key[1], decrypted_key)

    return decrypted_key, is_valid
```

Отримувач В приймає зашифрований ключ та підпис від відправника. Спочатку ключ розшифровується за допомогою секретного ключа В, що дозволяє отримати вихідний ключ к. Після цього підпис перевіряється за допомогою відкритого ключа відправника А. Якщо перевірка успішна, це підтверджує, що ключ дійсно надійшов від відправника А та не був змінений під час передачі. У результаті функція повертає розшифрований ключ та результат перевірки підпису.

```
Випадковий ключ k: 3040010604165505952854318357696447473501970528107685404346393004362224441496629445844368011277
160706428760823288416354114443861674791218729786564976915372

Відправник А:
Зашифрований ключ: 5479665192646225992628822594196783441474840019159443595685456755706351706722375418727532968040
924168054027101230247545740844521229383570128484252437339888
Цифровий підпис: 719021518373147355442890088751676706348671955114062891397338752574317543854319374350315014781494
061465035333159692019025529361467263403484834794089548172

Отримувач В:
Розшифрований ключ: 304001060416550595285431835769644747350197052810768540434639300436222444149662944584436801127
7160706428760823288416354114443861674791218729786564976915372
Перевірка підпису: Валідний

Передача ключа від А до В завершена
```

Висновки:

У процесі виконання лабораторної роботи було реалізовано перевірку чисел на простоту за допомогою тесту Міллера-Рабіна, що дозволило ефективно знаходити великі прості числа для використання в криптографічних задачах. Також було побудовано криптосистему RSA, яка включає як процеси шифрування та розшифрування даних, так і створення та перевірку цифрових підписів для забезпечення цілісності. Було реалізовано протокол конфіденційного обміну ключами з підтвердженням автентичності за допомогою криптосистеми RSA.