## НТУУ «Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського» НН ФТІ

# КРИПТОГРАФІЯ КОМП'ЮТЕРНИЙ ПРАКТИКУМ №4

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

Виконали: Соколовська Дарія, Дудник Нікіта ФБ-13 I. Написати функцію пошуку випадкового простого числа з заданого інтервалу або заданої довжини, використовуючи датчик випадкових чисел та тести перевірки на простоту. В якості тесту перевірки на простоту рекомендовано використовувати тест Міллера-Рабіна із попередніми пробними діленнями.

```
test_easy_deviders(p:int):
   if p % 2 == 0 or p % 3 == 0 or p % 5 == 0 or 0 % 7== 0 or p % 11 == 0:
   return True
def miller rabin(p:int, k:int = 50):
   if test_easy_deviders(p):
       d, s = p-1, 0
       while d % 2 == 1:
           d //= 2
       for _ in range(k):
           x = random.randint(2, p-1)
           if gcd(x, p) != 1: return False
           x_1 = horner_pow(x, d, p)
           if x_1 == 1 or x_1 == -1: return True
           for r in range(1, s+1):
               x_r = horner_pow(x, d*(2**r), p)
               if x_r == -1 : return True
```

Тут ми інтегрували попередню перевірку на прості дільники (2, 3, 5, 7, 11) одразу в тест Міллера-Рабіна таким чином, щоб безпосередньо сам тест починався якщо на найпростіші дільники наше число не лілиться.

Варто зауважити, що всі ці перевірки спрямовані на велиикі, мінімум двоцифрові числа, якщо число буде 2, 3, ...., 11, отримаємо False, хоча вони прості.

```
      print(miller_rabin(324))
      # ділиться на 2

      print(miller_rabin(321))
      # ділиться на 3

      print(miller_rabin(657))
      # ділиться на 3

      print(miller_rabin(179))
      # посте
```

```
False
False
False
True
```

Ось такі маємо результати, отже працює справно.

#### Генерація простих чисел:

```
get_random_prime(bits=64, toprint=True)
get_random_prime(bits=128, toprint=True)
get_random_prime(start=690, end=20578, toprint=True)

and (hpmind total production)
2997207483450952543
183122338390583110035304629070480049219
20101
```

Як видно, йде одразу перевірка на простоту числа. Генерація можлива як при заданні певної кількості бітів, так і при заданому інтервалі, при чому обидві межі включені.

- П. 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 ≤ p1q1 ; p i q прості числа для побудови ключів абонента A, p1 i q1 абонента В.
- III. 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), (e1,n1) та секретні d i d1.

```
def get keys pairs(bits:int=256):
   secret keys = {}
   open_keys = {}
   # for A, n and e - keys
   secret_keys['p'] = get_random prime(bits=bits)
    secret_keys['q'] = get_random prime(bits=bits)
   open keys['n'] = secret keys['p'] * secret keys['q']
   euler = (secret_keys['p'] - 1) * (secret_keys['q'] - 1)
   open_keys['e'] = E = 2^{16} + 1
   secret keys['d'] = get inversed(open keys['e'], euler)
   return secret keys, open keys
# print(get keys pairs())
def generate_pairs_AB():
   A secretKeys, A openKeys = get keys pairs()
   # перевірка q1*p1 <= q2*p2
   B_secretKeys, B_openKeys = get_keys_pairs()
   if B secretKeys['q'] * B secretKeys['p'] > A secretKeys['q'] * A secretKeys['p']:
        A secretKeys, B secretKeys = B secretKeys, A secretKeys
   return A openKeys, A secretKeys, B openKeys, B secretKeys
```

Генеруємо пари ключів, для виконання нашого завдання взяли дефолтну довжину у 256 бітів, проте алгоритм дає можливість використати довільну.

```
get_key_pairs: ({'p': 91358745917426619771856469333149792688174069240157868865639522518699247969531, 'q': 510155513432930152413671367611838884294282056323659206883182
34046321223423903, 'd': 413168624704739639585389903896318207144243996644722278228090365067233867768979811869038427493129412870755320201829481551905665815283401631890
44160458713}, {'n': 6460716747095342655428362162495834733409279472754744809601610352428849633240109841859121299590635142305674132331789396024170677797822865962710996844
1099493, 'e': 65537})

A

{'n': 88072580042663350133333090388841228412965440347349845954592457619689260448284012108090485900611803946947429829051269197376226988367068094443888021176394387, 'e':
65537} {'p': 99068787575467522349039465158465667488133659437459197493858290104478961181849, 'q': 889004319100729852106082972864233647014506023999746477729193206374839
95697163, 'd': 73463473467083246080666908646473685463656981861883619780238840386031266561771751892140638980340665404160456952726399762819671312309503148755781073077502
41}

B

{'n': 1936093440834977383207643383620667856835326226260171297223114999758586403140985231652896127411145892047861799394575883662796299511501942486123008160117917, 'e':
65537} {'p': 24445584958178602297378747405351046347034978640228988444719823662525415367177, 'q': 792001302250426158333490858692688701592376477179338121119567897334197
49413621, 'd': 380855343382280672357796467878854694343807119102382415735231360739270807776134711568423311425593934806991502460096472956895278205459917239417880183539
3}
```

Shall the great magic begin now!

IV. 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 В повідомлення з цифровим підписом і перевірити його.

```
def cipher_message(M: int, openKeys: dict):
    n, e = openKeys['n'], openKeys['e']
    if M >= n:
        raise ValueError(f"Ваше повідомлення занадто велике для шифрування!\nговідомлення: {M}\nn: {n}")
    elif M < 0:
        raise ValueError("Ваше повідомлення менше 0")
    res = horner_pow(M, e, n)
    return res

def decipher_message(C: int, privateKeys: dict):
    p, q, d = privateKeys['p'], privateKeys['q'], privateKeys['d']
    n = p * q

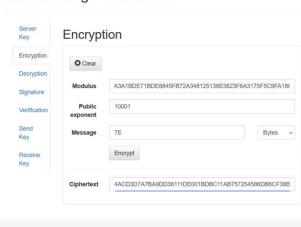
    if C >= n:
        raise ValueError(f"Криптограма завелика для розшифрування!\nKpunтorpawa: {C}\nn: {n}")
    elif C < 0:
        raise ValueError("Криптограма менше нуля!")
    res = horner_pow(C, d, n)
    return res</pre>
```

Для демонстрації використаємо статичні пари ключів, щоб спростити собі задачу. Почнемо з перевірки функцій шифрування:

(.veir) P3 C. loser's yearing to loser by the control of the contr

#### Перевірка сервером:





ar Br	225 nt('4253C7200F34930077E4672C701A23D857CBAE97D4CD6ADD009310D9D96846792', 16) 226 sage: ", hex(encrypted)[2:].upper())	
	<pre>227 sage:", hex(decipher_message(encrypted, privateKeys=static_secret_keys)</pre>	)[2:].upper())
	228 message_static, static_secret_keys, static_open_keys)  229	
2		
	PROBLEMS OUTPUT DEBUG CONSOLE <b>TERMINAL</b>	
		🖭 powersh
	77528223650275936240272484975824311826163400436055806808605328247100141332822843, 'e': 65537}	E Code
	n = 4FF9208058A99372128CE187.2E00883631A3AF8E44A3A1EDE7180E8845FB7ZA348125138E382 9F6343T59F59C74S185STBELA4F06F79FBAE528FFB4E4577838 e = 108081 encrypted message: 08 decrypted message: 126 9C 5C1\USers\Valaministrator\Usektop\uni\\xpunta\4> python -u "C:\Users\Valaministrator\ Desktop\uni\\xpunta\4\Crypto_1abi.py" 9Desktop\uni\\xpunta\4\Crypto_1abi.py" (*p': 608109530852877665694596406614290817161352809204432827256392143865072342484 9,	
<b>®</b>	107, 'd': 18889190320193816401284814583231338642657655140936647777366155384216735 3134715509737594531181581888010207982656593494587729456649578169248672753115517793 } ('n': 4188539837502129449916597155588395921713366518533584199442742590226834758 775282725650277936240277284997582431182616342043-665596058966538247109141332822843, 'e': 65537] 1 — 4FF9288658A909372128CE1872(008863513A4F8E44A3410DC7180E8845F877A348125138E382 376633755*C9F418857E81E4AF00F79FBAE528FF8445577038	
& ##	encrypted message: ACCD3D7A78A95D3611DE001B38C11AB757254586D86CF3880DC08824F2F32 79F1B54B7372CT990856AF8D07264TA96542779DE68C204A86A5FDA21224C1408 decrypted message: 7E	

Отже, все працює справно. Тепер перейдемо до перевірки цифрового підпису:

```
csign = crypto_sign(message_static, static_secret_keys)
print("crypto sogn: ", csign)
print("verification: ", verification(message_static, csign, static_open_keys))

crypto sign: 2695203318421097896638150955131328171561370788161743043072556647558604922060085677043526430214233617263757092418490498271435085768564274193539218797716654
verification:
True
```

Тепер спробуємо зробити повноцінну сесію. Визначимо ключі A, B, створимо для них повідомлення (в даному випадку генеруємо обов'язково різні щоб побачити що все передається справно), і запустимо все.

Наші функції передачі та отримання повідомлень:

```
def send_message(M:int, A_privateKeys:dict, B_openKeys:dict):
   encrypted_M = cipher_message(M, B_openKeys)
   S = crypto_sign(M, A_privateKeys)
   S1 = horner_pow(S, B_openKeys['e'], B_openKeys['n'])
   if encrypted M and S and S1:
       print("Підписанне повідомлення відправлено успішно!")
   return encrypted_M, S1
def receive_message(encrypted_M:int, S1:int, B_privateKeys:dict, A_openKeys:dict):
   M = decipher_message(encrypted_M, B_privateKeys)
   d = B_privateKeys['d']
   n = B_privateKeys['p'] * B_privateKeys['q']
   S = horner_pow(S1, d, n)
   verified = verification(M, S, A openKeys)
   if not verified:
        print("Аутентифікацію провалено! Підпис та/або ключі невірні!")
        print("Аутентифікацію за підписом пройдено успішно!\notpumaне повідомлення:", М)
```

У них, як можемо побачити, відбуваються усі необхідні дії, нам вистачає просто їх запустити, отримати необхідні значення, і перенаправити у функцію отримання повідомлення.

Передбачається, що перед цим, ми отримаємо необхідні відкриті ключі, що не передбачено у цих функціях. Тож їх ми генеруємо самі, і передаємо у send\_message() та receive\_message().

Тепер запускаємо:

```
messageA: 17 (length=28)
messageB: 144 (length=28)
sending message 17 to B
Підписанне повідомлення відправлено успішно!
sending message 144 to A
Підписанне повідомлення відправлено успішно!
receiving message from A:
Аутентифікацію за підписом пройдено успішно!
Отримане повідомлення: 17
receiving message from B:
Аутентифікацію за підписом пройдено успішно!
Отримане повідомлення: 144
```

### I ще раз:

```
messageA: 98 (length=28)
messageB: 200 (length=28)
sending message 98 to B
Підписанне повідомлення відправлено успішно!
sending message 200 to A
Підписанне повідомлення відправлено успішно!
receiving message from A:
Aутентифікацію за підписом пройдено успішно!
Отримане повідомлення: 98
receiving message from B:
Aутентифікацію за підписом пройдено успішно!
Отримане повідомлення: 200
```

#### Висновки:

Ми отримали розуміння того, як будується з'єднання між двома абонентами в криптосистемі RSA, змогли самостійно реалізувати (спрощену, в певній мірі) мережу, яка включає шифрування, створення підпису, його перевірку, та розшифрування самого повідомлення. Для цього ми створили самостійно функції генерації пар ключів, для яких необхідно було написати функції генерації простих чисел із перевіркою на простоту (тест Міллера-Рабіна).

Складнощі виникали при реалізації безпосередньо з'єднання, адже інколи функції не розпізнавали цифровий підпис або ж сповіщали про неправильні ключі.