

Міністерство освіти і науки України

Національний технічний університет України

«Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського»

Фізико-технічний інститут

## ЛАБОРАТОРНА РОБОТА №5

#### з дисципліни

# «Криптографія»

на тему: «Вивчення криптосистеми RSA та алгоритму електронного підпису; ознайомлення з методами генерації параметрів для асиметричних криптосистем»

Виконали:

студенти 3 курсу ФТІ

групи ФБ-74

Заіграєв Костянтин та Новіков Олексій

Перевірили:

Чорний О.

Савчук М. М.

Завадська Л. О.

## 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  $p_i, q_i$  довжини щонайменше 256 біт. При цьому пари чисел беруться так, щоб  $p \neq p_i \neq q_i$ ; р і q прості числа для побудови ключів абонента  $A, p_i$  і  $q_i$  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.

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

#### Результати

#### Згенеровані прості числа (перші 10)

24505235934780533520919600819924642867909269112439058824870925313449164794057534 211435132989955592564151561028425504991743324684057124776693291384335225683

16622860636379660845656294090851997027439271107224830842356920549128752063686076 225848474694480093835117144754871818243258809071053714606107485472114915559

23013125132577568969405682466947337702288422529286469175410046804326818213288112 966179748563815787666350643345369355758845838705519389154761332077178315747

16986473205345729696561981361674820076288595709330198839662649157566353642909182416953813839170238653997193503313449512664691734131224282896422314961275987

23560636353195036968655905847127625049832403923055902622107725493574457270412440 005684627778721020277136338348668929955047623086673671249046857562590613619

21319411961035507287818678376900936196034130053837704294843721764075364209392601 863915071106353742866274969722134213707798388412990832027844683709742702507

20377015188904890709674836627145283716582847696967675007572903439842600485495835 129725211329293360220136468423951619277606863816692451402388477595211344459

17707611776118177314932990695951839795469820815866522079032839768348385028646220 069215018294753428161226246100309134139968543046852413147926949198056820407

20388288778080618988570154424219316278546466742202198583345918576336991055170761463338728705453636093459716292046523737013188389179571298017400325773078679

 $14234788968678112388220113094039973307116874166552839991411012526629613839354341\\254958727548395031959300475209051077764586392840736021114600282697748240603$ 

#### Використовувані під час лаборатного практикуму числа р та q

*p*:

24505235934780533520919600819924642867909269112439058824870925313449164794057534 211435132989955592564151561028425504991743324684057124776693291384335225683

q:

16622860636379660845656294090851997027439271107224830842356920549128752063686076 225848474694480093835117144754871818243258809071053714606107485472114915559

### Використовувані відкриті та закриті ключі

e: 65537

*N*:

 $40734712180545967256197869877539230900963986785869734254672514473374951605644859\\31536121358014437775666084844898671695754586104315028695749258905479273609540369\\27123695408549388469698662949879957374641223011954323266666943252065877329986351\\969067136306145848986446445162282318027617808690787744543678753101797$ 

d:

 $14162082747665286234225986315512327022574491339488256938717262649737526471071579\\71070548318390511691388860387125077964932301514973494801908034608867437465614939\\30209492574502271762768237630239396253906880458387040437661587563707788376030723\\448038586350014889782793076025950121193244450776572953350428707035053$ 

# Код програми

```
import math, random
import concurrent.futures
def miller_rabinTest(p, k):
  d = p - 1;
  s = 0;
  while (d & 1 == 0):
     d >>= 1;
     s += 1;
  for i in range(k):
     x = random.randint(2, p-2)
     if (math.gcd(x, p) != 1):
       return False
     x=pow(x, d, p)
     if (x==1 \text{ or } x==p-1):
       continue
     for r in range(1, s):
       x = pow(x, 2, p);
       if (x == 1):
          return False;
       if (x == p - 1):
          break;
     if (x != p - 1):
       return False;
  return True;
def\ find\_prime(n0, n1):
  i=0
  n0 = (n0/2)-1
  n1 = (n1/2)-1
  while True:
     i+=1
     x = random.randint(n0, n1)
     #print("New num!", countBits(x))
     x |= 1
     while (x < n1 \text{ and miller\_rabinTest}(x, 50) == False):
       x += 2
     x*=2
     x|=1
     if (miller\_rabinTest(x, 50) == True):
       print(i)
       return x
def find_prime2(bit):
  n0 = pow(2, bit-2) + 1
  n1 = pow(2, bit-1) - 1
  x = random.randint(n0, n1)
  while (x < n1 \text{ and miller\_rabinTest}(x, 50) == False):
    x += 2
  x *= 2
  x \models 1
  if (pow(2, x-1, x) == 1 \text{ and } x \% 3 != 0):
     #print(x)
     return x
  return False
def countBits(n):
  count = 0
  while (n):
     count += 1
     n >>= 1
  return count
```

```
def generate_safe_primes(bits, count):
  random_nums = list()
  while(len(random_nums) < count):</pre>
     with concurrent.futures.ProcessPoolExecutor() as executor:
       for data in concurrent.futures.as_completed({executor.submit(find_prime2, bits) for i in range(72)}):
          if data.result() != False:
            #print((hex(data.result())[2:]).upper())
            random_nums.append(data.result())
  return random_nums[:count]
def inverse(a, m):
  a%=m;
  if a == 1:
    return 1;
  try:
     return ((1 - m * inverse(m % a, a)) // a)%m;
  except:
     return;
def dec2hex(n):
  return (hex(n)[2:]).upper()
def hex2dec(h):
  return int(h, 16)
class RSA_Interface:
  def init (self, min bit):
     temp\_arr = generate\_safe\_primes((min\_bit//2)+1, 10)
     print('safe_primes:\n')
     for i in range(10):
       print(temp_arr[i])
     self.p = temp\_arr[0]
     self.q = temp\_arr[1]
     temp_arr = []
     while (self.p == self.q):
       self.p = generate_safe_primes((min_bit//2)+1, 1)[0]
     print("\n\nKeys Generated Successfuly")
     print('p: { }\n q: { }'.format(self.p, self.q))
     self.N = self.p * self.q
     self.bits = countBits(self.N)
     self.e = pow(2, 16) | 1
     print('\n e:{} \n N:{}'.format(self.e, self.N))
     self.openKey = (self.e, self.N)
     self.d = inverse(self.e, (self.p - 1)*(self.q - 1))
     self.privateKey = (self.d, self.N)
     print('\n d: { }'.format(self.d))
  def Encrypt(self, M, e, N):
     return pow(M, e, N)
  def Encrypt_K(self, M, openKey):
     return pow(M, openKey[0], openKey[1])
  def Encrypt_Self(self, M):
     return pow(M, self.e, self.N)
  def Decrypt(self, C, d, N):
     return pow(C, d, N)
  def Decrypt_K(self, C, privateKey):
     return pow(C, privateKey[0], privateKey[1])
  def Decrypt_Self(self, C):
     return pow(C, self.d, self.N)
  def Sign(self, M, d, N):
     return (M, pow(M, d, N))
  def Sign_K(self, M, privateKey):
     return (M, pow(M, privateKey[0], privateKey[1]))
  def Sign_Self(self, M):
     return\ (M,\ pow(M,\ self.d,\ self.N))
  def Verify(self, M, S, e, N):
     return M == pow(S, e, N)
  def Verify_K(self, M, S, openKey):
     return M == pow(S, openKey[0], openKey[1])
  def Verify_Self(self, M, S):
     return M == pow(S, self.e, self.N)
```

```
def SendKey(self, M, e, N1, d, N2):
    temp = self.Sign(M, d, N2)
    return (self.Encrypt(temp[0], e, N1), self.Encrypt(temp[1], e, N1))
  def\ SendKey\_K(self,\ M,\ openKey,\ privateKey):
    temp = self.Sign_K(M, privateKey)
    return (self.Encrypt_K(temp[0], openKey), self.Encrypt_K(temp[1], openKey))
  def SendKey_Self(self, M, openKey):
    temp = self.Sign\_Self(M)
    return (self.Encrypt_K(temp[0], openKey), self.Encrypt_K(temp[1], openKey))
  def ReceiveKey(self, M, e, N1, d, N2):
    verification = self.Verify(M, e, N1)
    return (verification, self.Decrypt(M, d, N2))
  def ReceiveKey_K(self, M, S, openKey, privateKey):
    verification = self.Verify_K(M, S, openKey)
    return (verification, self.Decrypt_K(M, privateKey))
  def ReceiveKey_Self(self, M, S, openKey):
    M1 = self.Decrypt\_Self(M)
    S1 = self.Decrypt\_Self(S)
    verification = self.Verify_K(M1, S1, openKey)
    return (verification, M1)
def get_KeyFromHex(e, N):
  return (hex2dec(e), hex2dec(N))
A=0
def main():
  global A
  A = RSA_Interface(1024)
  print("A open Keys:")
  for elem in A.openKey:
    print(dec2hex(elem))
if __name__ == '__main__':
  main()
```

#### Висновки:

Під час данного комп'ютерного практикуму, ми ознайомились з тестами перевірки чисел на простоту і методами генерації ключів для асиметричної криптосистеми типу RSA. Також, використовуючи криптосистему типу RSA, організували канал засекреченого зв'язку й електронний підпис, ознайомились із протоколом розсилання ключів.