Міністерство освіти і науки України Національний технічний університет України "Київський політехнічний інститут ім. Ігоря Сікорського" Фізико-технічний інститут

КОМП'ЮТЕРНИЙ ПРАКТИКУМ №4

з предмету «Криптографія»

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

Виконав: Студент 3 курсу, ФТІ, групи ФБ-05 Савченко Ярослав

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 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 1 1 p , q довжини щонайменше 256 біт. При цьому пари чисел беруться так, щоб pq \square p1q1; p і q —прості числа для побудови ключів абонента A, 1 p і q1— 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), (,) 1 n1 e та секретні d і d1.
- 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 A и 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

Створимо функцію що буде брати випадкове число заданої довжини і якщо воно не виявится простим то візьме інше випадкове число цієї довжини. Звісно створимо функцію для визначення простоти числа використовуючи метод Міллера-Рябіна описаний в методичці.

Для наступного завдання створив функцію що використовуючи функції минулого завдання складає дві пари чисел.

- p = 96461904010644145815056134002109100188233814667859705403760289267209968487171 q = 67836484867032579895555977474809008008402137806270827977469114918298828181999 p1 = 104599226489937365286746720599879809914658043025933087234726124778379279925851
- q1 = 83855362685772713535351725362007282424132200413075315847016749708743567646243

Власне сгенерував іх:

q = 67836484867032579895555977474809008008402137806270827977469114918298828181999

p1 = 104599226489937365286746720599879809914658043025933087234726124778379279925851

q1 = 83855362685772713535351725362007282424132200413075315847016749708743567646243

Звісно вони виконують умову pq<=p1q1

Тепер створимо функцію що генерує наші RSA ключі

Dlya A e = 12867031871303065474115840229373429285793761756677916527330578440725512439678575746402801089781481121786073850184428392177004863124181732 69599624675595571 n = 65436364916632109232629943259497241934204766546575705222017192427811307976949065033674333115079358090934043785332237540598771603388195145 23009390284634829 d = 16748325953325930783578700848258498866260052821556007000365608524601661619214889659649356646429527794967477032693792174948183888302402656 65261956441317191 p = 964619040106441458150561340021091001882338146678597054037602892677209968487171 q = 67836484867032579895555977474809008008402137806270827977469114918298828181999 Dlya B e = 37299874432202442142474633988152332888211371238391204874570727007879540348855603368910959244835828978296009590185724259466962423894922721 468676985492340933 n = 87712006739649825071495706238994455200209065848683321492266221769722425596897998794720890667821915735377726471161173114652776771670054670 92294247638727793 d = 51704915992827472781831669007966865680938575726495856387983615132097431262611100044452322153695902220960308618969209555789020511018264461 17727789239499397 p = 1045590226489937365286746720599879809914658043025933087234726124778379279925851 q = 83855536268577271353535172536200728242413220041307531584701674970087433567646243

Для А

128670318713030654741158402293734292857937617566779165273305784407255124396785757464 0280108978148112178607385018442839217700486312418173269599624675595571

n =

6543636491663210923262994325949724193420476654657570522201719242781130797694906503367433311507935809093404378533223754059877160338819514523009390284634829

d =

1674832595352593078357870084825849886626005282155600700036560852460166161921488965964935664642952779496747703269379217494818388830240265665261956441317191

p = 96461904010644145815056134002109100188233814667859705403760289267209968487171

q = 67836484867032579895555977474809008008402137806270827977469114918298828181999

I для В

e =

 $372998744322024421424746339881523328882113712383912048745707270078795403488556033689\\1095924483582897829600959018572425946696242389492272146867698549240933$

n =

 $877120607396498250714957062389944552002090658486833214922662217697224255968979987947\\2089066782191573537772647116117311465277677167005467092294247638727793$

<u>d</u> –

 $517049159928274727818316690079668656809385757264958563879836151320974312626111000444\\5232215369590222096030861896920955578902051101826446117727789239499397$

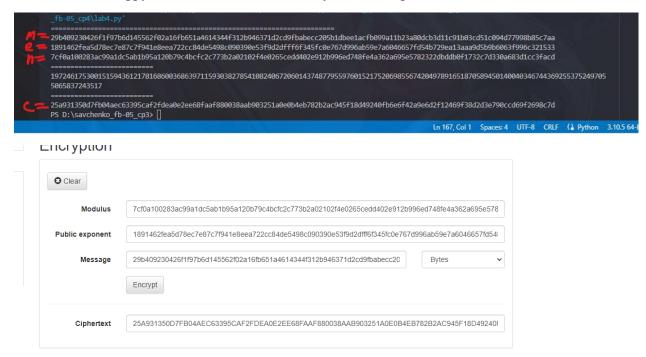
p = 104599226489937365286746720599879809914658043025933087234726124778379279925851

q = 83855362685772713535351725362007282424132200413075315847016749708743567646243

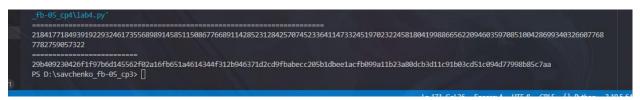
Для наступного завдання реалізуємо необхідні функції та перевіримо іх користуючись запропонованим сервісом

Шифрування:

На цьому етапі зіткнувся з проблемою що на сайті усі ключі та тексти перевіряются з 16 системою НЕХ чисел, а я маю всі дані в 10 ссистемі. Тому переведу свої значення в НЕХ значення і зашифрую повідомлення на своєму комп'ютері



Працює відмінно. Перевіримо наступні функції. Дешифрування. Передамо в неї наш зашифрований текст і секретні ключі.



Отримали початковий текст 😊



Підпис:

```
483992051946587938883691653758661764706961394882861685883863818172476169342058204407346466315583068760820243169454336912446106960693707636043
PS D:\savchenko_fb-05_cp3> []
```

Верифікація:

```
PS D:\savchenko fb-05 cp3>
```

Спробуємо ввести ключ для користувача В

Працює

І останнє завдання. Передача ключів.

Згенеруємо якесь випадкове к і запишемо для подальшої роботи з ним

Запишемо фукнції що використовують метод з методички, та виведемо повідомлення чи ϵ підпис A істинним

Висновки: на цій лабораторній роботі я отримав дуже корисні навички роботи з генеруванням простих чисел, ключів для RSA і реалізацією простої системи шифрування на основі RSA з підписами і перевіркою іх. А також з протоколом розсилання іх. В цій роботі в мене майже не виникало проблем і на мою думку це була найлегша з робіт.