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

КРИПТОГРАФІЯ КОМП'ЮТЕРНИЙ ПРАКТИКУМ №4

Виконала: Студентка 3-го курсу

Групи ФБ-93

Пономаренко Олександра Сергіївна

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

Мета:

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.

Завдання до виконання:

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 $pq \le p_1q_1$; p і 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 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.

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().

Виконання роботи:

1) В якості тесту перевірки на простоту використала тест Міллера-Рабіна із попередніми пробними діленнями (перевірка ділення на 3, 5, 7 та 11)

```
56964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697243

dd 56064652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697243

d: 334823263331005848547727117717046288121701294891115219959327039591540908467348621 2*s: 2 s: 1 p-1: 66964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697242

counter: 0 k: 10

x: 39359261107704362034732638943368429233240352034643525782725267495010677927090953

c5D( 6696465266620116969545422354340925576243402589782230439918654079183081816934697247

c5D( 630592611077043620347326389433684292332493520346443525782725267495010677927090953 , 6246130450792445625988957547355717776903885712943388353203544193060461080515337 , 5374739304534579253077680875394555812563809182809972309911090722768833605429055

c5D( 5305926110770436203473263894336842933349352034643525782725267495010677927090953 , 6246130450792445625988957547355717776903885712943388353203544193060461080515337 , 5374739304534579530776808753945558125638091828099723099110907227688336056209605 , 8713911405257806909521248793410159651270076530073415983292453470291627475485732 , 14639242698738295959391599348460021801335000242947647015036990119068752115213 , 130429011320951297692568825987158561203326517926033632510603965196283714909667 )

x*d modp: 57776445246322259335314347747143648932278306453342433272442379255954956077812186

x*(d*2*1)modp: 57776445246322259335314347747143648932278306453342433272442379255954956077812186

fostform pseudol

68964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697245 is not prime!

68964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697247 is not prime!

68964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697247 is not prime!

68964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697247 is not prime!
```

2)Після усіх перевірок (у тому числі: добуток перших чисел менший за добуток другої пари), отримали дві пари простих чисел:

GenerateKeyPair #1: 66964652666201169695454235434092576243402589782230439918654079183081816934697363 and 613769923729847564008546693736063091064690640679096137602521471217832558269206121 GenerateKeyPair #2: 97273003721971666986797983974119735162875120518252283048663483786510438661061317 and 85771226056025473587571885321325887990608442424232363944826538935782164122746683 n #1: 411008897595300252547451721433833887726933993452336269334857084060943924417961221413249904197592277887951491639560800931916365744429797984581233097665414021589923 n #2: 8343224791388583911553040422310968634981306547411067788759178357015790490129573262109695361887080004327240942856274042436774213065862042044707225921361511 fi(n): 4110088975953002525474517214338338877269339934523362693348570840694392441796122012983345380573301684794219993800412785098406113116402277282572899852166198255440 fi(n1): 83433224791385839115530494223109686349813054241106778375917835701579049012957326027925306410710863752679614208178697692790479384229566070196181527177623137553512

3)Побудували відкриті ключі та секретні d:

final e: 1293433912713732124178853698013707194352206188144733219386076539699470227865485836424847249817054075469774663104248853277191003565909469147159134773599926759681 final e1: 68253283242835190095446882839464652699458807667172311863710293401372413276198074636935679333437750589349050200007304694310025866709436942539446366457129190421

final d: 674879758142620041166416770853648169760428494888279018498989244505451783657993273216327353732552999985284525520217552014747344097417675573952398760580799710081 final d1: 1957722407098008467068503921336529574949976272342819968251287871767845123449722890604989355474314840034600737708687669657841152254046130313657364289090289120109

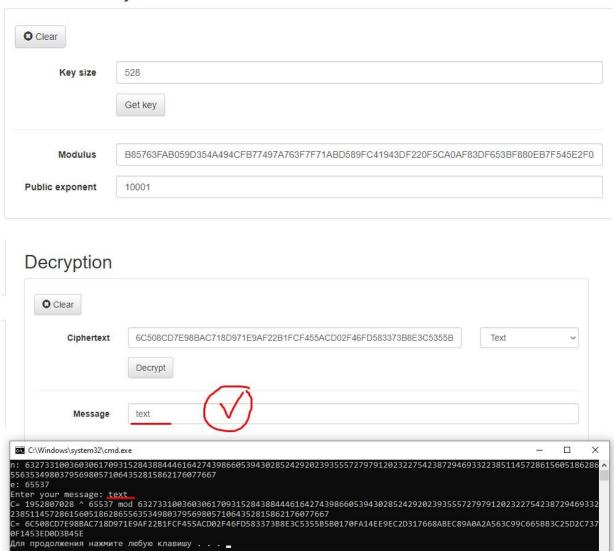
4)Шифруємо кожну пару і одразу ж розшифровуємо. Бачимо, що програма працює коректно. Теж саме із ЦП: створюємо його і одразу ж перевіряємо:

5)Створюємо протокол конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності по відкритому каналу за допомогою алгоритму RSA:

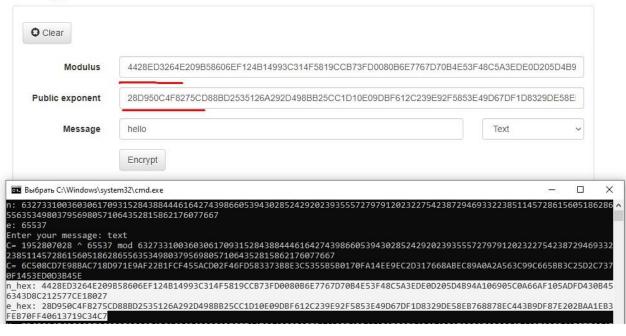
6)Зробила перевірку на сайті:

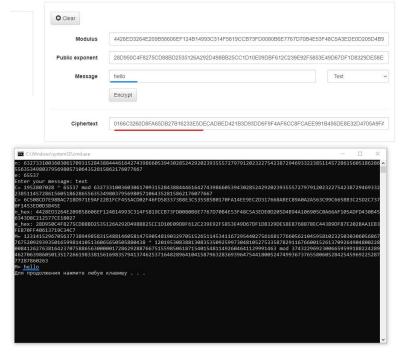
1.

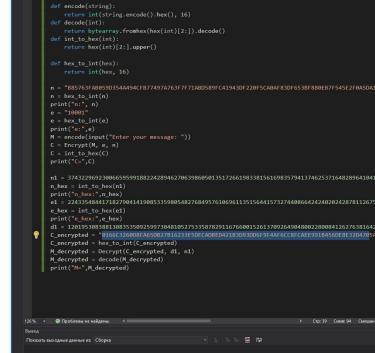
Get server key



Encryption

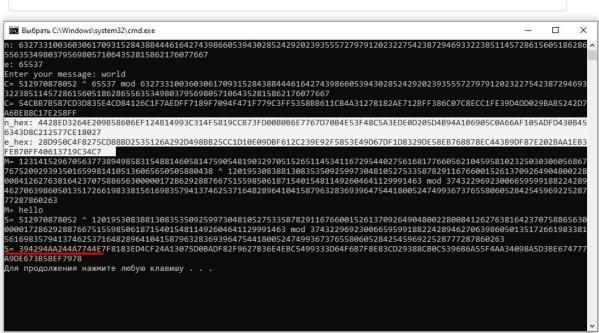






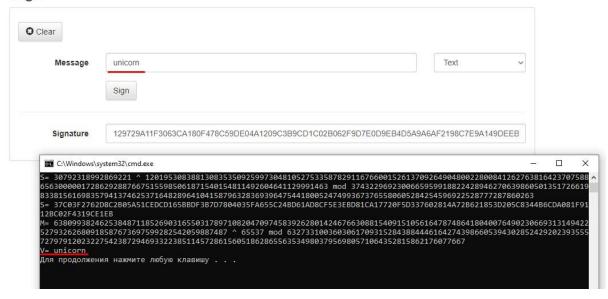
Verify





4.

Sign



Висновок:

За цю лабораторну роботу ми дізналися більше про асиметричні криптосистеми, в особливості про RSA, практично навчилися оформляти ЕЦП та перевіряти їх, розробили систему розсилання ключів з підтвердженням справжності по відкритому каналу за допомогою даного алгоритму