



**МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ
НАЦІОНАЛЬНИЙ ТЕХНІЧНИЙ УНІВЕРСИТЕТ УКРАЇНИ "КИЇВСЬКИЙ
ПОЛІТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ"
ФІЗИКО-ТЕХНІЧНИЙ ІНСТИТУТ**

Лабораторна робота №4
З КRYPTOґРАФІЯ

Виконали студенти групи ФБ-81
Дубравська О.
Зозуля А.

Перевірив
Чорний О.

Київ – 2020
29.11

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

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 $pq \leq p_1q_1$; 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 $0 < k < n$.

Хід роботи

Alice:

p=90125341376161157443307814610142514142915127340968635928831128279428461467219

q=71905886345894501762309113489002826242575714591413236478187282135622906526727

Bob:

p=79985531644043628695735211079564786126514402258119300312146881810596334593747

q=91575717259749741233226361863451629500648203012813346350299723092222412376307

Программа не зберігає відхилені значення кандидатів що не пройшли перевірку простоти тому я просто нагенерив рандомних чисел:

65554393181753146726453877404817078792644992257921929810671767922865263822461
59799505755896270765233229553508042577541661559235306711707315305456971337453
97267025093326079091953772255218539346103861094659084370832555962548388447657
7038082421819535698062511461524185071344430975902436034098546125705544336819
79937446107020500819915338294389064634738175011453205779054851601049280470857
88522071480826173570762232934368649834189775846726477027502915557255385911691
100116489933943073237226598882265923765458784352902897479916690641652658626067
115335906101715964155278392257457768719671416120515816831035726149419929836721
82201050464231604804164026906343066381200926414993975110494778333146321923073
108867142675359418172140972857640317299680305103101946277562464619243441434489
60423970227915913961243988211968346122854553706492556508370312569641618422267
98701187709758670495292004418774576776466434910037833090980523196374367744261
82263987986365362099956156093007103986836717028636031045922592054996995259497
69984392861927717832621882938280145845286686967832540504954818266813641112271
96493411724417672051646290565725232065494134043834897226393685168196155189407
5902482255724525530109581487160294983561475049733470432372080488079752080409
79549805469444959006452827250977750647062419278309026621789932332871920585933
69571354934324581598729495691438960576087816102206762317530389568921204645263
77181262038257347254236790815359608008737908337063603166211494898941077029011
94812846078827116969708700167589782747263112447882295960543396554118761321727
6379650179705133598651564257921333701790580271233268435172230685428832199751
9750466413046811265711203568110309289471194280131184824467408909917423829827

Приклад:

Исходное сообщение:

96493411724417672051646290565725232065494134043834897226393685168196155189407

ШТ Алиса -> Боб:

4211586113253800823440808855202750388886486695214529442781736584931771933166749044311
876622744003548808957182921771986431913059598485848835535067885727411

ШТ Боб -> Алиса:

464551340229495998295665032537307933119391308816733937865048304156206026627847125866
6558633357266081061822487118699220717688073659178770986514381037419375

Подпись Алисы:

3817369416061495690935317585008804459294472120044810659411615277995672742271228242940
308918832422785250355860260707461477931800525014042472919725659214422

Подпись Боба:

346577797675524909335950627116577383207602981242249698529377143990635219926785699945
4976801723645816790794942129737621775806214405368004328147053648601856

Кроки конфіденційного розсилання ключів із підтвердженням справжності:

1. Аліса обирає повідомлення k та за допомогою функції `send()` формує пару k_1 та s_1
 - а. Шифрування $k \rightarrow k_1$ за допомогою e , n Боба
 - б. Підпис $k \rightarrow s$ за допомогою d , n Аліси
 - в. Шифрування $s \rightarrow s_1$ за допомогою e , n Боба
2. Боб дешифрує k_1 та s_1 та підтвердження відправника за допомогою `receive()`
 - а. Дешифрування $k_1 \rightarrow k$ за допомогою d , n Боба
 - б. Дешифрування $s_1 \rightarrow s$ за допомогою d , n Боба
 - в. Перевірка відправника $s \rightarrow k$ за допомогою e , n Аліси

Приклад виконання протоколу обміну ключами із сайтом:

```
k=100500
arr = Computer.send(k, Site)
k1 = hex(arr[0]).split('x')[-1]
s1 = hex(arr[1]).split('x')[-1]
e = hex(Computer.e).split('x')[-1]
n = hex(Computer.n).split('x')[-1]

URL = 'http://asymcryptwebservice.appspot.com/rsa/receiveKey?key={}&signature={}&modulus={}&publicExponent={}'.format(k1, s1, n, e)
print(URL)
```



Та вручну:

Receive key

✖ Clear

Key

2ea770a1a0b2e910610804ff6a2be86f7fda06d5daf628a9581fd198cdeb0fe31d67c88078df9a1b987a6e0e24af03d6

Signature

7bf7877c7421b565cde0f51e6bffd010e185beba4de4bd065c058703f6953c27b43b8df7e98b8aae71aea78cc2916ac

Modulus

ea98ed253aded00f0ad13871eead6ed558ab083bdeb24993434582171c8717f41223800c9c48ef4a0913e3be79c3b

Public exponent

10001

Receive

Key

018894

Verification

true

✓

Висновки

- В результаті роботи отримано навички по роботі з асиметричною криптографією, RSA.
- Завжди буде швидше (як по часу написання так і по часу виконання) використати бібліотечну функцію аніж намагатися робити свою
- При роботі із великими числами слід спочатку ознайомитися з особливостями мови програмування для них (адже різниця порівнянно із звичайними числами може бути критичною)