

Міністерство освіти і науки України

Національний технічний університет України

"Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського"

Фізико-технічний інститут

Криптографія

Комп'ютерний практикум №4

Вивчення крипtosистеми RSA та алгоритму електронного
підпису; ознайомлення з методами генерації параметрів для
асиметричних крипtosистем

Виконали:

Студенти З курсу

Гончаров Д. К. та Сергеев А. А.

1. 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 крипtosхеми RSA, організація з використанням цієї системи засекреченого зв'язку й електронного підпису, вивчення протоколу розсилання ключів.

2. Постановка задачі

Необхідно реалізувати повноцінну криптосистему RSA на мові Python, яка включає:

1. Тест пробних ділень та тест Міллера-Рабіна для перевірки простоти
2. Генерацію великих простих чисел довжиною 256 біт
3. Створення ключових пар для двох абонентів (A та B)
4. Шифрування та розшифрування повідомлень
5. Створення та перевірку цифрового підпису з використанням геш-функції SHA-256
6. Реалізацію протоколу конфіденційного розсилання ключів з автентифікацією

3. Хід виконання роботи

Було реалізовано скрипти для виконання роботи:

- `crypto_utils.py`: реалізація функцій для генерації випадкових простих чисел, тест Міллера-Рабіна, тест пробних ділень, піднесення до степеня за модулем за схемою Горнера, алгоритм Евкліда для знаходження оберненого елемента за модулем, геш-функція
- `rsa_core.py`: процедури для алгоритму RSA: `GenerateKeyPair()`, `Encrypt()`, `Decrypt()`, `Sign()`, `Verify()`, `SendKey()`, `ReceiveKey()`
- `run_lab.py`: повноцінна криптосистема RSA, в якій демонструються створення ключів, шифрування/розшифрування, цифровий підпис та протокол розсилання ключів.

4. Демонстрація роботи

Спочатку скрипт генерує прості числа p, q для абонента А та p1, q1 для абонента В. У виводі зазначені кандидати на числа, що не пройшли тест на просте число A:

```
--- Генерація ключів (біт: 256) ---
Генерація ключів для Абонента А...
Число 648949938870860376533175224476053513716980015982859722617766875917092321853 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 67635490910058642839469598269440674301670153891200477197806888820214567627117 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 59795747751353463685949761992734543652210156277026866376959645420725406945851 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 99336476542119194583892703013479024331961162521068504911676687621817927632971 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 71102119790171303697526445741431663539597721539742136883720823713 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 6601919953452110706872277571784383339434183284177217432049001284547029214753 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 78306784827097565583971672945967840634314290615124370209161646445682389901281 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 78607894389534651215730810567548629311493353435457170980916513219117294922781 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 103496691386788951993655598565371750065627661351573916379643479084587605589103 не пройшло тест Міллера-Рабіна
```

```
p = 75920845798746510027913672489041602210127066353311062846557204886555041435593
q = 101050470327928556724056001310785472271726081472265852704605116137509253791779
```

B:

```
Число 93762001071166830923205253483086600335316056222944356648794235439581564813329 не пройшло тест Міллера-Рабіна
Число 104366055241776925898911688364980854209967269354662070181721371355286491698963 не пройшло тест Міллера-Рабіна
p = 7405124430794033194939016832036399966981700516322957043480190521429639828287
q = 107577987594392204843841327584434513882556728325243404018478580941353961136653
```

У разі якщо $pq > p_1q_1$, то ключі перегенеруються

n_B < n_A, перегенерація ключів В...

Далі програма виводить параметри крипtosистеми RSA для А, В

```
Параметри RSA Абонента А:
p_A = 65980419487447923720352692997821852650295952409186130728688396602964369532363
q_A = 102774468714093200628712873681826914468448450746719068692090217358255877100593
n_A = 6781102558355461968680615620726823130909051382802387595885357491683884650299730493168092546977375811823718477187
373633231539583715070078821781271719991259
e_A = 2748068241611393294569415628485196514153540229796372791172108719063501058419310379117764484770990554929437621692
915837297277145044815331515553187478354035
d_A = 3850362680207694314236761750697404521086097745698630723346129892467580052005302254122666722208980408247616306318
58125455720370726590934985950023262138267

Параметри RSA Абонента В:
p_B = 11480311961915478491005268370924723083584381423239333153334063403635091794589
q_B = 109537778609965315899395385397402902320349550463915592051282264211982079854827
n_B = 12575278700576340184892526255913568456916764297807742516036032515747705829606795369903278003967245661153963213
9805162886528010047827202607991784024131103
e_B = 1058365018477057912217904537348622136834704331385949001758705188090383560320907296567157850834082128027213750402
3614098024760167781943795195584885452799981
d_B = 7013640978767056352329680414598694342577686524382643632607700194574417412825655440627017123272440589126485730147
628435606635017885219866026686412701932053
```

Перевірка зашифрування/розшифрування

```
--- Тест шифрування/розшифрування ---
Відкритий текст M = 571083094129756233102412908915208654005140369761890361109443069535698887756627410936273524434328351
678849615323692195300580198649242630709499958711785369
Шифртекст для В: C = 114215645390280183488952150038804597967139228147893392234096870496933208593355667456550111107695
0166051885185153430703116509193172062308903758728252381
В розшифровує С: M' = 57108308491297562331024129089152086540051403697618903611094430695356988877566274109362735244343283
51678849615323692195300580198649242630709499958711785369
УСПІХ: M == M'
```

Перевірка цифрового підпису

```
--- Тест цифрового Підпису ---
Відкритий текст: 'aboba'
Підпис Абонента А: S_A = 14890776828083110272696323272457490559108618600321934235603494277298520633307581295746047135953
4627743812221284724946525265571988780071487734659059150513
Абонент В перевірив підпис: True
```

Перевірка розсилки ключів

```
--- Тест протокола розсилки ключів ---
Абонент А генерує секретне значення k = 52304113681805727586314879423164672568192359198093293279140370095143120850144877
5797479638500574669985737786897345819233256820550205943531911660046983698
А відправляє пару (k1, S1): (860238298735413116800218757035733027520222641020521491577460091498721274403257471921767398
02178983484578543914262343638814951792819901380168595995888640, 5334712255772576488312351423156065372562011590058299072
12980826859047817263440489000885070673078888365323271764146480262614502249646006116176563108037894)
Абонент В отримав значення k' = 5230411368180572758631487942316467256819235919809329327914037009514312085014487757974796
385005746699857377868973458192332565820550205943531911660046983698
Статус автентифікації: True
УСПІХ: Протокол виконаний, ключі співпадають і автентифікація пройдена.
```

5. Висновки

1. Щодо криптосистеми RSA:

- Шифрування та розшифрування працюють коректно
- Схема Горнера ефективно реалізує піднесення до степеня за модулем

2. Щодо цифрового підпису:

- Використання SHA-256 дозволяє підписувати повідомлення будь-якої довжини
- Підпис забезпечує автентифікацію та цілісність повідомлення

3. Щодо протоколу розсылання ключів:

- Протокол одночасно забезпечує конфіденційність (шифрування) та автентифікацію (підпис)
- Умова $n_B \geq n_A$ є критичною для коректної роботи протоколу
- Шифрування підпису S_1 необхідне для повної конфіденційності

Було ознайомлено з алгоритмом RSA та способами його використання.

Асиметрична криптографія RSA є ефективним засобом захисту інформації.

Реалізація високорівневих функцій дозволяє побудувати повноцінну криптосистему. Математичні основи RSA забезпечують високий рівень безпеки. Практична робота дозволила глибоко зрозуміти принципи роботи асиметричної криптографії.