

Міністерство освіти і науки України

Національний технічний університет України

«Київський політехнічний інститут імені Ігоря Сікорського»

Фізико-технічний інститут

ЛАБОРАТОРНА РОБОТА №4

з дисципліни

«Криптографія»

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

групиФБ-82

Руднік

Анатолій та Сумовська Юлія

Перевірили:

ЧорнийО.

Савчук

M.M.

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.

Постановка задачі:

- 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 $pq \le p$ 1 q 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), (e1,n1) та секретні did1.
- 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.

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 Епстурt(), 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().

Хід роботи, опис труднощів, що виникали, та шляхів їх розв'язання;

програма має такі функції:

gcd - пошук найбільшого загального дільника

miller rabin - тест Міллера рабина з попередніми розподілом

choose random prime - функція для вибору випадкового простого числа з певного інтервалу

findModInverse - пошук зворотного по модулю

good random - генерує хороші прості числа для кращої стійкості

gen_p_q - генерує q, p, q1, p1 такі що q * p <= q1 * p1

GenerateKeyPair - генерує відкритий і закритий ключ користувачам A і В

Encrypt — шифрування

Decrypt — розшифрування

Sign - цифровий підпис

Verify - перевірка цифрового підпису

SendKey - відправити ключ з підтвердженням справжності

ReceiveKey - отримати ключ і перевірити справжність відправника

труднощі виникли на моменті зашифрування, коли потрібно перетворювати рядок в число, проблема була вирішена взяттям значення аscii кожного символу і конкатенаціей цих значень.

значення вибраних чисел p, q, p 1 , q 1 із зазначенням кандидатів, що не пройшли тест перевірки простоти, і параметрів криптосистеми RSA для абонентів A і В

р користувача А:

0x2c33f23718c8f8f1908baef04604d800a29c0b5dc30ce6cd93262f1fc7b7b48ca0c32ec112e7e3950a30efdd49b20cebdf92f07a31f07d8fb659df050c0b9666f6103

q користувача A:

0x3a5f81de55a38151223d908d3a089537160205aa4a2baa0948c1da8e7606994ab33dd77be3b403f5154c9063 009c62bcfdf412bc6244aaf982800ddd380c253504d13

п користувача А:

 $0xa144293eef3051393d455d68e72042da5762a1a13a871ad3915708adc04384fdcc4890a13f36c52d1c49d798\\3369db1620f1e0dcdd16980980051202eb5c3c0654d941d96704cf9c060c2ffd4d1204d2895fea151747702660\\ced8c1ed22ca532a4bba81e6881633eca5e8d49c192155ce253bfa1b2932174203b1ffd537e351a64621a39$

е користувача А: 0х10001

d користувача A:

0x8b1d789340d5268c412dd059c9600c2bbc4c6a6fe2446040f854e338b7edc71105a3e7982227064b56e6e063fc9e298fda55ae0bf9711f30bace24ee7dc8704369f834980fecaea2cc6cc16420fee8d5fce7335ca0f817485d2a6966310ffea1ffd72e01a8fb4542e7cd438fb0870b5fe1035a9ae0a2bbce2afa7afdd781dd3ca211ac23d

р користувача В:

0x272623c159e49e78e7a4f4ada10664abad563e4ab72b1a55b70d2e10e1daaed53c2e3405c319efca0d6ee99ee 891ceed1f216ce844fc69674ca1af891392f77e35b67

q користувача B:

0x4344e38e6fa674ef2892f578e20bd235ce76194872e7a66dca74b640bdfa942eb29af8f8e91b510d7abe0183c541b37627f438306065d6dac96ed691b204db3073f1b

п користувача В:

0xa498449b3d1fc473270a8667bc9dc318e804e625bdd51d1ae26fb6602413d9b8475fcbf3a1f449ecd9a3a5a14a2675e0e6d4620e45bfc64bf89b60c685dd205da233b7729f65c9235b219105288da3124e4a7c36faf95fdc0448c6f22353dd4a3bc0dd73f9d02c492a47377d232548a708e80b4062f72bab7e2d84b0f1330549e1d49fcdd

е користувача В: 0х10001

d користувача В:

0xa388f2a9772ac80a4da10477af8ce41a2bf52a2217a1d6002f3925701288728ac8c7a2a197a95b85eb9bcfe61 8016c9f9f59276fdcd73513a897e0a87eba7cfceb3aa36f47299c41560a36b2362d4a3b2d0753b5a051de60f128 4a1cc34ddb780be7d40e79e031ac1704b3a0357649149f93ec4037541002577642fd3a4ae68668cca3eb5

чисельні значення прикладів ВТ, ШТ, цифрового підпису для А і В

чисельне значення ШТ

0x138093801a459194ab70982a7979a8c4b20ccc5a2c4d905ffbb352a703171330d8d1b290af67b8d5c5aed405 33e5ee0933a61155291952cf2db23103f7cb09b294115f0532b606543050c16e1d3b8dc7994bc88fca9ddcd468 04e34b5fb3fea46b2db7f82ce80fdfe7aff899bc0bd86e30275de4a98c19d3932066b562d20ad82333049b1

підпис користувача A (attack at dawn,

 $0x2805625a752e4f367b0acddbd14d752919a331d7cc8a8f2a934a9cf1770919fcc557e007ca60a2cc80ebb0bb2\\a6fb0f91bf71ea57c1a62864f37e3150aac524115295206ecc5f1d1183721b58023dd7cd08e29fb36ffa7c1f557c9\\cc3a13645754793f320967b763e77b27da314009d99c4301e7f9a41767729cdda2a326df847f51137c0)$

підпис користувача В (meet near the fountain,

 $0x35ceb38cf257c71daad294cea518fc6dd43d7d0927d8b548ea3a191aaeeb768e8e4bd510086baa97d3f249678\\92ef52463afb0d83abb960e5d68cd37370350e7cc24ea678dcd1045d7f1ab17d32c990474e7cec62a8ae0ccff79df041f463b9a96bfabb326beb6a1918ff6fcc48a947fd8fb8746d3378110edbdee8fbc0eac441ba20752d)$

опис кроків протоколу конфіденційного розсилання ключів з підтвердженням справжності, чисельні значення характеристик на кожному кроці

процедура SendKey приймає 2 параметри: одержувач і відправник,

спершу бере п, е відправника

 $n = 0 \times a144293 \\ eef 3051393 \\ d455 \\ d68e 72042 \\ da5762 \\ a1a13 \\ a871 \\ ad3915708 \\ adc04384 \\ fdcc4890 \\ a13f36c52 \\ d1c49d7983369 \\ db1620 \\ f1e0 \\ dcdd16980980051202 \\ eb5c3c0654 \\ d941 \\ d96704 \\ cf9c060 \\ c2ff \\ d4d1204 \\ d2895 \\ fea151747702660 \\ c268 \\ c422 \\ ca532 \\ a4b \\ ba81e6881633 \\ eca5e8 \\ d49c192155 \\ ce253 \\ bfa1b2932174203 \\ b1ff \\ d537e351 \\ a64621 \\ a3960 \\ c422 \\ c439 \\ c4$

e=0x10001

,потім генерує k

k = 0x164d039f14ae0283a625d16ceed70a88a86bf9f4fddac8db5f02cb07b3a43589e2dae2ef66ab79f68378719754d0c0e8ded4bf685f673f075afdd836408912f41f618c76df0d4aaae83f389941c4fd4863179092b5a6a97279d8f00845fcf9806f922fe94cd5252a2f4eaddc180ce2180203d93fbab7ceab45e786436d1909209548e9cb2

,потім бере n,е одержувача и зберігає в змінні n1,e1,

n1 = 0xa498449b3d1fc473270a8667bc9dc318e804e625bdd51d1ae26fb6602413d9b8475fcbf3a1f449ecd9a3a5a14a2675e0e6d4620e45bfc64bf89b60c685dd205da233b7729f65c9235b219105288da3124e4a7c36faf95fdc0448c6f22353dd4a3bc0dd73f9d02c492a47377d232548a708e80b4062f72bab7e2d84b0f1330549e1d49fcdd

e1 = 0x10001

підносить k^e1 mod n1 і зберігає в змінну k1

 $k1 = 0x980c0120f11eae0f2dbf13967f442ab165fa0b5895beef4f21941c0bc9002cd06c502f1acae7f58b77a3bfd0\\ 6ef61ada51d60b62e9f2fe663d2dbe3f1858be646d7401a0e15fe91eddf3d5ba9bcb2eda44fced38d4a7a3da9663\\ 4ec471be8e91d2fdb9ee35583b6616c55cd1949f088682f95796fc9cefcb588adaa5009c3e7006da1eb8f$

,бере закрытий ключ відправника и зберігає в змінну d

d=0x8b1d789340d5268c412dd059c9600c2bbc4c6a6fe2446040f854e338b7edc71105a3e7982227064b56e6e063fc9e298fda55ae0bf9711f30bace24ee7dc8704369f834980fecaea2cc6cc16420fee8d5fce7335ca0f817485d2a6966310ffea1ffd72e01a8fb4542e7cd438fb0870b5fe1035a9ae0a2bbce2afa7afdd781dd3ca211ac23d

,підносить k^d mod n і зберігає в змінну s

 $s=0x1579ad0a4739bded119135a85d3ac8e1f22d5ceb67b33e4fc279ff8d5060962f8551c89ebf141d75aaad993a\\a62aeeb0cd561eb7eec1fae19bd4ff967651c36281d58f00b06cd5d0ad03b4737bbf2ec68035cef00a1b7e40ec3d\\cc5c1453855c892cddf44685351dc9d185fcce57b172a6b42716bb21b17e697b2b0d6bad228ee0df2dcae$

,підносить s^e1 mod n1 і зберігає в змінну s1

s1=0x5a13ee178411611e7dc515cc5f353fdedd99c3aa16383e582b97d9637c14f8c4d46e5f307dc8fe5dbd6db5e1c0b93fbf7b70953bbfe9f1243457d8fa6375ed14f7d40f47662fbb141e5b3aba5777e7a4bc20e1a98d6b3dd7e084996874ceeb7cd8cf5b9a96e4016f3bba711c7f9a5826962a26b97b83c21760dd78c646a479dc8b483c6e8

,відправляє k1 и s1 одержувачу

процедура ReceiveKey також приймає два параметри одержувач і відправник,

бере k1,s1

k1=0x980c0120f11eae0f2dbf13967f442ab165fa0b5895beef4f21941c0bc9002cd06c502f1acae7f58b77a3bfd0 6ef61ada51d60b62e9f2fe663d2dbe3f1858be646d7401a0e15fe91eddf3d5ba9bcb2eda44fced38d4a7a3da9663 4ec471be8e91d2fdb9ee35583b6616c55cd1949f088682f95796fc9cefcb588adaa5009c3e7006da1eb8f

s1=0x5a13ee178411611e7dc515cc5f353fdedd99c3aa16383e582b97d9637c14f8c4d46e5f307dc8fe5dbd6db5 e1c0b93fbf7b70953bbfe9f1243457d8fa6375ed14f7d40f47662fbb141e5b3aba5777e7a4bc20e1a98d6b3dd7e0 84996874ceeb7cd8cf5b9a96e4016f3bba711c7f9a5826962a26b97b83c21760dd78c646a479dc8b483c6e8

,котрі відправив відправник,бере n одержувача та зберігає в змінну n1

n1 = 0xa498449b3d1fc473270a8667bc9dc318e804e625bdd51d1ae26fb6602413d9b8475fcbf3a1f449ecd9a3a5a14a2675e0e6d4620e45bfc64bf89b60c685dd205da233b7729f65c9235b219105288da3124e4a7c36faf95fdc0448c6f22353dd4a3bc0dd73f9d02c492a47377d232548a708e80b4062f72bab7e2d84b0f1330549e1d49fcdd

,бере закрытий ключ одержувач та зберігає у змінну d1

d1=0xa388f2a9772ac80a4da10477af8ce41a2bf52a2217a1d6002f3925701288728ac8c7a2a197a95b85eb9bcf e618016c9f9f59276fdcd73513a897e0a87eba7cfceb3aa36f47299c41560a36b2362d4a3b2d0753b5a051de60f 1284a1cc34ddb780be7d40e79e031ac1704b3a0357649149f93ec4037541002577642fd3a4ae68668cca3eb5

,бере відкритий ключ відправника і зберігає в змінні п и е

 $n = 0 \times a 144293 \\ eef 3051393 \\ d 455 \\ d 68e 72042 \\ d a 5762 \\ a 1a13 \\ a 871 \\ a d 391570 \\ 8 \\ a d c 04384 \\ f d c c 4890 \\ a 13f 36c 52 \\ d 1c 49d 7983369 \\ d b 1620 \\ f 1e0 \\ d c d d 16980980051202 \\ eb5 \\ c 3 \\ c 0654 \\ d 941 \\ d 9670 \\ d c f 9c 060 \\ c 2 \\ f d d d 1204 \\ d 2895 \\ f ea 1517477026 \\ 60 \\ c ed8 \\ c 1ed22 \\ c a 532 \\ a 4 \\ b ba81 \\ e 6881633 \\ e \\ c 3 \\ e 8 \\ d 49 \\ c 192155 \\ c \\ e 253 \\ b f a 1b2932174203 \\ b 1 \\ ffd 537 \\ e 351 \\ a 64621 \\ a 39 \\ e 351 \\ a 64621 \\$

e=0x10001

,підносить k1^d1 mod n1 і зберігає в змінну k

k=0x164d039f14ae0283a625d16ceed70a88a86bf9f4fddac8db5f02cb07b3a43589e2dae2ef66ab79f68378719754d0c0e8ded4bf685f673f075afdd836408912f41f618c76df0d4aaae83f389941c4fd4863179092b5a6a97279d8f00845fcf9806f922fe94cd5252a2f4eaddc180ce2180203d93fbab7ceab45e786436d1909209548e9cb2

підносить s1^{d1} mod n1 і зберігає в змінну s,

 $s=0x1579ad0a4739bded119135a85d3ac8e1f22d5ceb67b33e4fc279ff8d5060962f8551c89ebf141d75aaad993a\\a62aeeb0cd561eb7eec1fae19bd4ff967651c36281d58f00b06cd5d0ad03b4737bbf2ec68035cef00a1b7e40ec3d\\cc5c1453855c892cddf44685351dc9d185fcce57b172a6b42716bb21b17e697b2b0d6bad228ee0df2dcae$

якщо $\kappa = s^e \mod n$

 $s^emodn=0x164d039f14ae0283a625d16ceed70a88a86bf9f4fddac8db5f02cb07b3a43589e2dae2ef66ab79f68\\378719754d0c0e8ded4bf685f673f075afdd836408912f41f618c76df0d4aaae83f389941c4fd4863179092b5a6a\\97279d8f00845fcf9806f922fe94cd5252a2f4eaddc180ce2180203d93fbab7ceab45e786436d1909209548e9cb2$

то автентифікація пройшла успішно

висновки:

в цій лр ми реалізували криптосистему RSA та алгоритм електорнного підпису,

цей практикум дуже важливий, тому що алгоритм гза використовується у таких сучасних протоколах як: PGP, TLS/SLL, IPSEC та ін.і треба розуміти як це працює