Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «СИБИРСКИЙ ФЕДЕРАЛЬНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ»

Институт Космических и информационных технологий институт Кафедра «Информатика» кафедра

ОТЧЕТ ПО ПРАКТИЧЕСКОЙ РАБОТЕ №2

Основы криптографии с открытым ключом. Алгоритм RSA тема

Преподаватель

Студент КИ18-17/1б 031831229

номер группы, зачетной книжки

подпись, дата

подпись, дата

А.А. Сидарас инициалы, фамилия В.А. Прекель инициалы, фамилия

1 Цель работы

Ознакомиться с основами асимметричного шифрования, ознакомиться с элементами теории чисел, используемых в криптографии с открытым ключом, изучить особенности алгоритма с открытым ключом RSA, получить навыки разработки криптосистем с открытым ключом с использованием языка программирования высокого уровня.

2 Постановка задач

Согласно вашему персональному варианту или индивидуальному заданию преподавателя разработайте и составьте в виде блок-схемы, псевдокода, пошагово на естественном языке алгоритмы шифрования и дешифрования текста. Убедитесь в правильности составления алгоритмов и затем на языке программирования составьте программу, которая реализует данные алгоритмы.

На ряде контрольных примеров (не менее 10) открытого текста, состоящего из различного количества символов, проверьте правильность работы алгоритмов шифрования и дешифрования.

Разработанная Вами программа должна содержать графический интерфейс пользователя.

3 Краткий теоретический материал

RSA (аббревиатура от фамилий Rivest, Shamir и Adleman) — криптографический алгоритм с открытым ключом, основывающийся на вычислительной сложности задачи факторизации больших целых чисел.

Криптосистема RSA стала первой системой, пригодной и для шифрования, и для цифровой подписи.

4 Ход работы

Для начала разберёмся с шагами и этапами данного алгоритма.

1. Выбираются два больших и простых числа Р и Q. В первом варианте задания нужно использовать 31-разрядное число N, поэтому Р и Q могут быть 15-разрядными и 16-разрядными соответственно. Поэтому надо генерировать

случаное число P в полуинтервале [10^14 ; 10^15) и Q в [10^15 ; 10^16) и проверять их на простоту используя тест Миллера-Рабина. Используется тип BigInteger из .NET.

- 2. Вычисляется произведение N = P * Q.
- 3. Вычисляется значение функци Эйляра $d = \varphi(N) = (P 1)(Q 1)$.
- 4. Выбирается s < d, взаимно простое c d. Генерируется случайное s, пока HOД(s,d) не будет равен 1.
- 5. Вычисляется e, такое что $(e^*s)\%d=1$. Для этого используется расширенный алгоритм евклида. Он вычисляет gcd, e, k в уравнении s * e + d * k = gcd(s, d). Нам нужно значение e.
 - 6. После этого пара (s, N) считается открытым ключом, е закрытым.
- 7. Для шифрования строки нужно её разбить на блоки (каждый блок должен быть меньше N). Можно считать каждый символ как блок. Тогда зашифрованная строка будет представленна как массив больших чисел.
- 8. Для шифрования используется формула $c = m^s N$. Для дешифрования $m=c^e N$. Эти операции выполняются используя функцию BigInteger.ModPow.

Алгоритм реализован на языке C# 8 используя фреймворк .NET Core 3.1, библиотеку для графического интерфейса AvaloniaUI и фреймфорк юниттестирования NUnit.

Листинг 1 – Lab_02/Lab_02.Core/AbstractRsa.cs

```
using System.Numerics;
namespace Lab_02.Core
{
   public abstract class AbstractRsa
   {
      public RSAOpenKey OpenKey { get; } = new RSAOpenKey();
      public class RSAOpenKey
      {
            public BigInteger S { get; internal set; }
            public BigInteger N { get; internal set; }
      }
    }
}
```

$Листинг\ 2-Lab_02/Lab_02.Core/RsaCrypter.cs$

```
using System.Collections.Generic;
using System.Ling;
using System.Numerics;
namespace Lab_02.Core
{
    public class RsaCrypter : AbstractRsa
    {
        public RsaCrypter(RSAOpenKey openkey)
        {
            OpenKey.N = openkey.N;
            OpenKey.S = openkey.S;
        }
        public BigInteger Crypt(BigInteger m) => BigInteger.ModPow(m, OpenKey.S, OpenKey.N);
```

Листинг 3 – Lab_02/Lab_02.Core/RsaDecrypter.cs

```
using System.Collections.Generic;
using System.Ling;
using System.Numerics;
using System.Security.Cryptography;
namespace Lab_02.Core
     public class RsaDecrypter : AbstractRsa
          public RsaDecrypter(int nLength)
               while (E <= 0)
                    var p = RandomPrimeBigInt(nLength / 2);
var q = RandomPrimeBigInt(nLength - nLength / 2);
                   var q = RandomPrimeBigInt(nLength - nLengt
OpenKey.N = p * q;
var d = (p - 1) * (q - 1);
OpenKey.S = CoprimeLessBigInt(d);
var (_, e, _) = ExtendedGcd(OpenKey.S, d);
E = e;
          private BigInteger E { get; }
          private RandomNumberGenerator Random { get; } = RandomNumberGenerator.Create();
          private bool IsProbablePrime(BigInteger source, int certainty)
                if (source == 2 || source == 3)
                    return true;
               if (source < 2 \mid | source % 2 == 0)
                    return false;
               var d = source - 1;
var s = 0;
               while (d % 2 == 0)
                    d /= 2;
               var bytes = new byte[source.ToByteArray().LongLength];
               BigInteger a;
               for (var i = 0; i < certainty; i++)
                          Random.GetBytes(bytes);
                    a = new BigInteger(bytes);
} while (a < 2 || a >= source - 2);
                    var x = BigInteger.ModPow(a, d, source); if (x == 1 \mid \mid x == source - 1)
                          continue;
                     for (var r = 1; r < s; r++)
                          x = BigInteger.ModPow(x, 2, source);
                              return false;
                          if (x == source - 1)
                               break;
                     if (x != source - 1)
                          return false;
               return true;
          private BigInteger RandomBigInt(int length) =>
   RandomBigInt(BigInteger.Pow(new BigInteger(10), length - 1),
                    BigInteger.Pow(new BigInteger(10), length));
          private BigInteger RandomBigInt(BigInteger min, BigInteger max)
               var bytes = max.ToByteArray();
               while (true)
                    Random.GetBytes(bytes);
bytes[^1] &= 0x7F;
```

```
var randomBigInt = new BigInteger(bytes);
         if (min <= randomBigInt && randomBigInt < max)</pre>
             return randomBigInt;
}
private BigInteger RandomPrimeBigInt(int length)
    while (true)
        var r = RandomBigInt(length);
         if (IsProbablePrime(r, length * 3))
            return r;
}
private BigInteger CoprimeLessBigInt(BigInteger d)
        var r = RandomBigInt(0, d);
if (BigInteger.GreatestCommonDivisor(r, d) == 1)
             return r;
private (BigInteger, BigInteger, BigInteger) ExtendedGcd(BigInteger a, BigInteger b)
    BigInteger x, y;
        x = 0;
y = 1;
        return (b, x, y);
    var (d, x1, y1) = ExtendedGcd(b % a, a); x = y1 - b / a * x1; y = x1;
    return (d, x, y);
public BigInteger Decrypt(BigInteger s) => BigInteger.ModPow(s, E, OpenKey.N);
public string Decrypt(IEnumerable<BigInteger> a) => new string(a.Select(i => (char) Decrypt(i)).ToArray());
```

Листинг 4 – Lab_02/Lab_02.Core.Tests/RsaTests.cs

```
using System;
using System.Numerics;
using NUnit.Framework;
namespace Lab_02.Core.Tests
     [TestFixture]
    public class RsaTests
         public void RsaRandomTest1()
              var rs = new RsaDecrypter(31);
              var rc = new RsaCrypter(rs.OpenKey);
              for (var i = 0; i < 100; i++)
                  var m = new BigInteger(r.Next(1, 10000));
Assert.AreEqual(m, rs.Decrypt(rc.Crypt(m)));
         public void RsaStringTest1()
              var rs = new RsaDecrypter(31);
              var rc = new RsaCrypter(rs.OpenKey);
              const string m = "qwerty";
var c = rc.Crypt(m);
var md = rs.Decrypt(c);
              Assert.AreEqual(m, md);
```

На самом деле, изложенный способ шифрования очень слаб. Причина проста — шифрование по буквам. Одна и та же буква будет шифроваться одним

и тем же числом. Если злоумышленник перехватит достаточно большое сообщение, он сможет догадаться о его содержимом. Сперва он обратит внимание на частые коды пробелов и разделит шифровку на слова. Потом он заметит однобуквенные слова и догадается, как кодируются буквы. Путём недолгого перебора, он вычислит дополнительные буквы, по коротким словам. И по более длинным словам без труда восстановит все оставшиеся буквы.

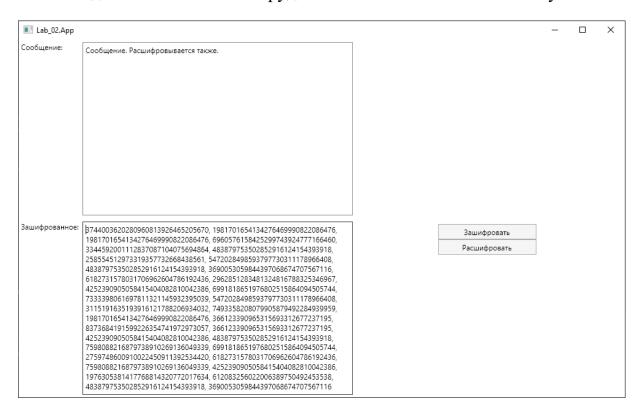


Рисунок 1 – Запуск графического интерфейса.

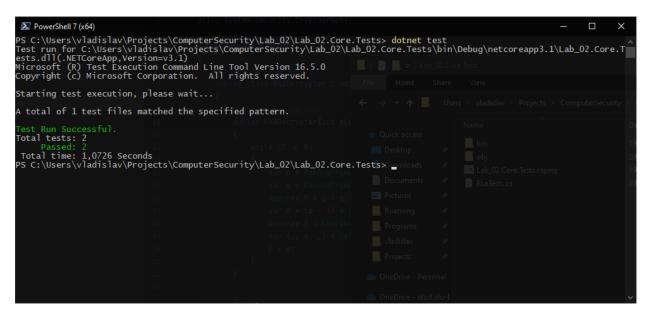


Рисунок 2 – Запуск юнит-тестов.

5 Вывод

В ходе выполнения практического задания нами были получены навыки работы с асимметричными шифрами, написания программного кода для шифрования и дешифрования текста, а также мы смог реализовать алгоритм шифрования RSA, проанализировав, поняли, что алгоритм не является таким уж производительным, а также, что его криптостойкость не является такой уж высокой.