МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ИМЕНИ Н.Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

Кафедра теоретических основ компьютерной безопасности и криптографии

Скрытый канал связи

ОТЧЁТ ПО ДИСЦИПЛИНЕ «КРИПТОГРАФИЧЕСКИЕ ПРОТОКОЛЫ»

студента 5 курса 531 группы специальности 10.05.01 Компьютерная безопасность факультета компьютерных наук и информационных технологий Арбузова Матвея Александровича

Преподаватель		
аспирант		Р. А. Фарахутдинов
	подпись, дата	

1 Постановка задачи

Необходимо реализовать скрытый канал связи на основе DSA.

2 Теоретические сведения

Предположим, Алису и Боба арестовали и посадили в разные тюрьмы. Надзиратель Уолтер позволяет Алисе и Бобу обмениваться сообщениями, но запрещает их шифровать. Уолтер подозревает, что они замышляют побег, поэтому хочет читать всё, что они пишут.

Алисе и Бобу необходимо согласовать свои планы, чтобы сделать это, они должны обмануть надзирателя и найти метод передачи секретной информации. С этой целью они могут под носом Уолтера создать скрытый канал – тайный канал связи, по которому передаются сообщения, сами по себе не содержащие секретную информацию.

Густавус Симмонс выдвинул концепцию создания скрытого канала с помощью обычного алгоритма цифровой подписи: скрытые сообщения спрятаны в том, что выглядит как обычная цифровая подпись. Уолтер видит, как туда и обратно передаются подписанные безобидные сообщения, однако действительно стоящая информация передаётся незаметно для него по скрытому каналу.

По существу, алгоритм подписи, используемый в крытом канале, ничем не отличается от обычного алгоритма создания подписи, по крайней мере, для Уолтера. Последний не только не может читать сообщения, передаваемые по скрытому каналу, но даже не подозревает о его существовании.

В схеме DSA существует несколько скрытых каналов, одни из них позволяет Алисе и Бобу обмениваться в каждой подписи одним битом скрытой информации.

Скрытый канал на основе DSA

 $Bxo\partial$: l – битовая длина числа p такая, что $l \pmod{64} = 0$ и $512 \le l \le 1024$, s – битовая длина секретного сообщения m'.

Выход: Скрытое сообщение, которое получил Боб.

1) Генерация основных параметров схемы:

Шаг 1. Выбирается простое число q, битовая длина которого равна 160, при этом q удовлетворяет условию: H(m) < q, где m – безобидное сообщение, H(m) - 160-ти битовая строка, полученная от m с помощью алгоритма SHA;

Шаг 2. Вычисляется простое число p по формуле: $p = 2^t q + 1$;

Шаг 3. Вычисляется g по формуле: $g = h^{\frac{p-1}{q}} \pmod{p}$, где h – произвольное число от 2 до p-2 такое, что $g \neq 1$ (в большинстве случаев h=2 удовлетворяет данному условию);

Шаг 4. Вычисляется большое простое число P, отличающееся от p – секретный ключ Алисы и Боба для скрытого канала;

Шаг 5. Выбирается x от 1 до q – 1 – закрытый ключ Алисы;

Шаг 6. Вычисляется $y = g^x \pmod{p}$ – открытый ключ Алисы.

Элементы p, q, g, y являются открытыми.

2) Для каждого бита секретного сообщения выполняются пункты 2.1)-2.4).

2.1) Генерация подписи для сообщения т:

Шаг 1. Алиса выбирает k от 1 до q-1;

Шаг 2. Алиса вычисляет r по формуле $r = (g^k \pmod{p}) \pmod{q}$, если текущий бит секретного сообщения равен 0, то r должно быть квадратичным невычетом по модулю P, если текущий бит секретного сообщения равен 1, то r должно быть квадратичным вычетом по модулю P. Если данные условия не выполняются или r = 0, то перейти на шаг 1 и сгенерировать новое k;

Шаг 3. Алиса вычисляет s по формуле $s = k^{-1} * (H(m) + xr) \pmod{q}$. Если s = 0, то перейти на шаг 1 и сгенерировать новое k.

2.2) Алиса посылает Бобу сообщение m и подпись (r,s).

2.3) Проверка подписи:

Шаг 1. Боб вычисляет $u = s^{-1} \pmod{q}$;

Шаг 2. Боб вычисляет $a = (H(m) * u) \pmod{q}$;

Шаг 3. Боб вычисляет $b = (r * u) \pmod{q}$;

Шаг 4. Боб вычисляет $v = (g^a * y^b \mod p) \pmod q$. Если v = r, то подпись прошла проверку, иначе нет.

2.4) Восстановление скрытого бита: если r квадратичный невычет по модулю P, то Боб восстанавливает 0, если r квадратичный вычет по модулю P, то Боб восстанавливает 1.

3 Практическая реализация

3.1 Описание программы

Программа была написана на языке С++, и имеет множество функций.

Функция main является точкой старта программы и отвечает за проверку корректности введённых, при запуске программы, битовой длины числа p, битовой длины секретного сообщения m' и количества подробно описанных итераций.

Функция SecretChannelDSA содержит все шаги описанной выше схемы, при этом для генерации простых чисел q, P и получения H(m) используются функции из библиотеки Crypto++.

В программе используются большие числа, работать с которыми позволяет подключённая библиотека boost, кроме того, силами данной библиотеки осуществляется генерация случайных чисел h, x, k из заданного диапазона в функции Random.

Для поиска обратного элемента и НОДа двух чисел в поле используется расширенный алгоритм Евклида — функция *ExtendedEuclid*. Для проверки числа на простоту используется алгоритм Миллера-Рабина, который реализован в функции *MilRab*. Генерация безобидного и секретного сообщений происходит в функции *GenMess*. Проверка на квадратичный вычет и невычет выполняется с помощью символа Якоби — функция *Jac*. Кроме того, в программе реализована функция быстрого возведения в степень по модулю, которая используется в большом количестве шагов — функция *Exponentiation*.

3.2 Результаты тестирования программы

Отсутствие одного или нескольких параметров, при запуске программы, ведёт к соответствующей ошибке, данный запуск представлен на рисунке 1.

E:\5.1\Kript\7\SecretChannelDSA\x64\Release>SecretChannelDSA.exe

Ошибка: Недостаточное количество параметров
На входе должны быть следующие параметры:
1 - битовая длина числа р
5 - битовая длина секретного сообщения
1 - сколько итераций необходимо подробно описать

Рисунок 1 – Запуск программы без параметров

Число l должно делиться на 64 и быть в диапазоне от 512 до 1024 — рисунок 2.

```
E:\5.1\Kript\7\SecretChannelDSA\x64\Release>SecretChannelDSA.exe l=66 s=10 i=10
Ошибка в параметре l: должно быть в диапозоне от 512 до 1024 и делиться на 64
```

Рисунок 2 — Запуск программы с параметром l, не удовлетворяющим условиям Число s должно быть больше 0 — рисунок 3.

```
E:\5.1\Kript\7\SecretChannelDSA\x64\Release>SecretChannelDSA.exe l=512 s=0 i=10
Ошибка в параметре s: должно быть больше 0
```

Рисунок 3 – Запуск программы с параметром s, меньшим 1 Число i должно быть в промежутке от 0 до s – рисунок 4.

```
E:\5.1\Kript\7\SecretChannelDSA\x64\Release>SecretChannelDSA.exe l=512 s=10 i=11
Ошибка в параметре i: должно быть в диапозоне от 0 до 10
```

Рисунок 4 — Запуск программы с параметром i, больше s

На рисунках 5-6 представлен успешный запуск программы, в котором подробно выводятся две итерации отправки бит секретного сообщения из десяти.

```
E:\S.1\Kript\7\SecretChannelDSA\x64\Release>SecretChannelDSA.exe l=512 s=10 i=2
Скрытый канал связи на основе DSA
Генерация сообщений:
m - безобидное сообщение:
771
Н(m) - значение хэш функции от m: 531286543364427186232893478250017731024899268237
m' - секретное сообщение: 809 = 110010001
Генерация основных параметров:
p - 512 битовое простое число: 61693480418694874092501809983542944048908033962436539786440414936912442373074083173945
62861104123569275516712857771506642191537744685435124414059523342337
q - 160 битовый простой множитель числа p-1: 1344964413507235867539959385220961938229706011207
h - случайное число, меньше чем p-1: 2
g = h^((p-1)/q) (mod p): 2288391662996309273497847086600115815704370485759820991680995886613787453102810503656417279371395057729003567926245886390658200929983741042761919934944482
P - секретный ключ Алисы и Боба для скрытого канала (простое число, отличное от p): 49627959479254351777216277838571598465093654756392308882247624186196194782379147585859202277777910116326387832847763082568865153754414404415395103061021
x - закрытый ключ Алисы: 1304625538444894982407864284744791125257760739955
y = g^x (mod p) - открытый ключ Алисы: 348324824042338410750465119756975574072898652444344875058312809706859374735493
5629625240929835547025769347911302188706997607294352597955930535737094464741
```

Рисунок 5 – Запуск программы с подробным выводом 2-х итераций из 10-ти (часть1)

```
Передача секретного сообщения:

Генерация подписи Алисой:
    Генерация случайного числа k = 477667596511373438198359835510044090654186956246
    Вычисление r = (g^k mod p) (mod q) = 760075389611842905027861720089142850361004065941
    Вычисление s = (k^-1 * (H(m) + xr)) (mod q) = 457441568065072595979301995145155046764170091945

Алиса передаёт вместе с Уолтером сообщение m и подпись (r,s)

Проверка подписи Уолтером:
    Вычисление u = s^-1 (mod q) = 1043680597056870897185266555580830916018023241986
    Вычисление a = H(m) * u (mod q) = 37367142561701636617072353863035488383392026999548
    Вычисление b = r * u (mod q) = 618023388311807382090410673069290455694291178760
    Вычисление v = (g^a * y^b mod p) mod q = 760075389611842905027861720089142850361004065941
    Уолтер передал Бобу сообщение и подпись Алисы

Проверка подписи Бобом:
    Вычисление u = s^-1 (mod q) = 1043680597056870897185266555580830916018023241986
    Вычисление a = H(m) * u (mod q) = 3736714256170163661707235386303548383392026999548
    Вычисление a = H(m) * u (mod q) = 3736714256170163661707235386303548383392026999548
    Вычисление b = r * u (mod q) = 618023388311807382090410673069290455694291178760
    Вычисление b = r * u (mod q) = 618023388311807382090410673069290455694291178760
    Вычисление v = (g^a * y^b mod p) mod q = 760075389611842905027861720089142850361004065941
    Боб убедился, в подлинности сообщения (r = v)
```

Рисунок 6 – Запуск программы с подробным выводом 2-х итераций из 10-ти (часть 2)

```
Генерация подписи Алисой:
      Генерация случайного числа k = 1013231734818052440749330231517420464693062951382
     Вычисление r=(g^k \mod p) \pmod q=331433609697160779119729212759437099731262777753 Вычисление s=(k^-1*(H(m)+xr)) \pmod q=1176282562265331970035851945154616866440549652510
 Алиса передаёт вместе с Уолтером сообщение m и подпись (r,s)
 Проверка подписи Уолтером:
     Вычисление u = s^-1 (mod q) = 19641708249633425064222694692641852115603446397
Вычисление a = H(m) * u (mod q) = 194897577382984960426982560554805483039885065900
     Вычисление b = r * u \pmod q = 69642790918234298359614665754855343532388401372 Вычисление v = (g^a * y^b \mod p) \mod q = 331433609697160779119729212759437099731262777753
      Уолтер убедился, в подлинности сообщения (r = v)
 Уолтер передал Бобу сообщение и подпись Алисы
 Проверка подписи Бобом:
     Вычисление u = s^-1 (mod q) = 19641708249633425064222694692641852115603446397
Вычисление a = H(m) * u (mod q) = 194897577382984960426982560554805483039885065900
Вычисление b = r * u (mod q) = 69642790918234298359614665754855343532388401372
Вычисление v = (g^a * y^b mod p) mod q = 331433609697160779119729212759437099731262777753
      Боб убедился, в подлинности сообщения (r = v)
 Алиса отправила 1, Боб получил 1
Алиса отправила 0, Боб получил 0
 Алиса отправила 0, Боб получил 0
 Алиса отправила 1, Боб получил 1
 Алиса отправила 0, Боб получил 0
 Алиса отправила 1, Боб получил 1
 Алиса отправила 0, Боб получил 0
 Алиса отправила 0, Боб получил 0
 Алиса отправила 1, Боб получил 1
итоге, Боб получил: 1100101001
```

Рисунок 7 – Запуск программы с подробным выводом 2-х итераций из 10-ти (часть 3)

Листинг кода

```
#include <iostream>
#include <string>
#include "osrng.h"
#include "dsa.h"
#include "dh.h"
#include <random>
#include "files.h"
#include <set>
#include <hex.h>
#include <boost/multiprecision/cpp_int.hpp>
#include <boost/random/uniform int.hpp>
#include <boost/random/variate generator.hpp>
#include <boost/multiprecision/cpp_dec_float.hpp>
using namespace CryptoPP;
using namespace std;
using namespace boost::multiprecision;
using namespace boost::random;
AutoSeededRandomPool rng;
cpp_int ModNegative(cpp_int a, cpp_int p) {
    if (a < 0)
        a = a + p * (((-1 * a) / p) + 1);
   return a % p;
}
vector <cpp int> ExtendedEuclid(cpp int a, cpp int b) {
    vector <cpp_int> res(3);
    if (a == 0) {
        res = \{ b, 0, 1 \};
        return res;
   vector <cpp int> c = ExtendedEuclid(b % a, a);
    res = { c[0], c[2] - (b / a) * c[1], c[1] };
    return res;
}
cpp_int Exponentiation(cpp_int x, cpp_int n, cpp_int m, int k) {
    cpp_int N = n, Y = 1, Z = x;
    if (k == 1)
        Z = Z \% m;
    else
        N--;
   while (N != 0) {
        cpp_int lastN = N % 2;
        N = N / 2;
        if (lastN == 0) {
            Z = (Z * Z);
            if (k == 1)
                Z = Z \% m;
            continue;
        Y = (Y * Z);
```

```
if (k == 1)
                  Y = Y \% m;
              if (N == 0)
                  break;
              Z = (Z * Z);
              if (k == 1)
                  Z = Z \% m;
          if (k == 1)
              Y = Y \% m;
          return Y;
      }
      cpp_int Jac(cpp_int a, cpp_int b) {
          if (ExtendedEuclid(a, b)[0] != 1)
              return 0;
          else {
              int r = 1;
              while (a != 0) {
                  cpp int t = 0;
                  while (a \% 2 == 0) \{
                      t = t + 1;
                      a = a / 2;
                  if (t % 2 != 0)
                       if (Exponentiation(b, 1, 8, 1) == 3 || Exponentiation(b,
1, 8, 1) == 5
                           r = r * (-1);
                  if (Exponentiation(a, 1, 4, 1) == 3 && Exponentiation(b, 1,
4, 1) == 3
                       r = r * (-1);
                  cpp_int c = a;
                  if (c != 0)
                       a = Exponentiation(b, 1, c, 1);
                  b = c;
              }
              return r;
          }
      }
      bool MilRab(cpp_int p, cpp_int k) {
          if (p == 1 || p == 2 || p == 3)
              return true;
          if (p \% 2 == 0)
              return false;
          cpp_int t = p - 1;
          cpp_int s = 0;
          while (t % 2 == 0) {
              t = t / 2;
              S++;
          for (cpp_int i = 0; i < k; i++) {
              cpp_int a = rand() \% (p - 3) + 2;
              if (ExtendedEuclid(p, a)[0] > 1)
                  return false;
              cpp_int x = Exponentiation(a, t, p, 1);
```

```
if (x == 1 | | x == p - 1)
            continue;
        for (cpp_int g = 1; g < s; g++) {
            x = x * x % p;
            if (x == 1)
                return false;
            if (x == p - 1)
                break;
        if (x != p - 1)
            return false;
    return true;
}
cpp_int Random(cpp_int minim, cpp_int maxim) {
    random device gen;
    boost::random::uniform int distribution<cpp int> ui(minim, maxim);
    return ui(gen);
}
cpp_int IntegerToCppint(const Integer number) {
    ostringstream oss;
    oss << number;</pre>
    string str(oss.str());
    str.erase(str.size() - 1, 1);
    cpp_int res(str);
    return res;
}
cpp_int GenMess(int 1) {
    cpp_int m = 1;
    cpp_int deg = 2;
    for (int i = 1; i < l - 1; i++) {
        m = m + (deg * (rand() % 2));
        deg = deg * 2;
    m = m + deg;
    return m;
}
cpp int toSHA1(string mess) {
    string digest, res;
    SHA1 hash;
    hash.Update((const byte*)mess.data(), mess.size());
    digest.resize(hash.DigestSize());
    hash.Final((byte*)&digest[0]);
    StringSource(digest, true, new HexEncoder(new StringSink(res)));
    istringstream stream(res);
    cpp_int dec;
    stream >> hex >> dec;
    return dec;
}
vector <cpp_int> toBits(cpp_int n) {
    vector <cpp_int> res1, res2;
```

```
while (n > 1) {
              res1.push_back(n % 2);
              n = n / 2;
          res1.push_back(n);
          for (int i = res1.size() - 1; i > -1; i--)
              res2.push_back(res1[i]);
          return res2;
      }
     bool checkSignature(cpp int s, cpp int q, cpp int H, cpp int r, cpp int
g, cpp int p, cpp int y, bool check, string str) {
          cpp int u = ModNegative(ExtendedEuclid(s, q)[1], q);
          cpp_int a = (H * u) % q;
          cpp_int b = (r * u) % q;
          cpp_int prom1 = Exponentiation(g, a, p, 1);
          cpp_int prom2 = Exponentiation(y, b, p, 1);
          cpp int v = ((prom1 * prom2) % p) % q;
          if (check) {
                            Проверка подписи " << str << "ом:\n";
              cout <<
              cout << "
                             Вычисление u = s^{-1} \pmod{q} = " << u << "\n";
              cout << "
                             Вычисление a = H(m) * u \pmod{q} = " << a << "\n";
              cout << "
                             Вычисление b = r * u \pmod{q} = " << b << "\n";
              cout << "
                              Вычисление v = (g^a * y^b mod p) mod q = " << v
<< "\n";
             if (r == v)
                  cout << " " << str << " убедился, в подлинности сообщения
(r = v)\n";
          if (r == v)
              return true;
          return false;
     }
     void SecretChannelDSA(int 1, int sizem, int iter) {
          //Сообщения
          cpp_int m, msh, H;
          m = GenMess(sizem);
         H = toSHA1(to string(m));
          msh = GenMess(sizem);
          vector <cpp int> bitsMsh = toBits(msh);
          cout << "\nГенерация сообщений:\n";
          cout << " m - безобидное сообщение: " << m;
          cout << "\n H(m) - значение хэш функции от m: " << H;
          cout << "\n m' - секретное сообщение: " << msh << " = ";
          for (int i = 0; i < bitsMsh.size(); i++)</pre>
              cout << bitsMsh[i];</pre>
          //ри q
          DH dh1; cpp_int p , q;
          cpp_int deg = Exponentiation(2, 1 - 160, 1, 2);
          for (;;) {
              do {
                  dh1.AccessGroupParameters().GenerateRandomWithKeySize(rng,
160);
```

```
q = IntegerToCppint(dh1.GetGroupParameters().GetModulus());
              } while (H >= q);
              p = deg * q + 1;
             if (MilRab(p, 10))
                 break;
          }
          cout << "\n\nГенерация основных параметров:\n";
          cout << " p - " << l << " битовое простое число: " << p;
          cout << "\n\n q - " << 160 << " битовый простой множитель числа р-
1: " << q;
         //генерация h и g
          cpp_int h = 2, g;
         do {
             g = Exponentiation(h, (p - 1) / q, p, 1);
              if (Exponentiation(g, q, p, 1) != 1) {
                 g = 0;
                 h = Random(2, p - 2);
                  continue;
          } while (g < 2);
          cout << "\n\n h - случайное число, меньше чем p-1: " << h;
         cout << "\n\ g = h^((p-1)/q) \pmod{p}: " << g << "\n";
         //генерация Р
         cpp_int P = p;
         DH dh;
         while (p == P) {
             dh.AccessGroupParameters().GenerateRandomWithKeySize(rng,
rand() % 1020 + 4);
             P = IntegerToCppint(dh.GetGroupParameters().GetModulus());
         cout << "\n P - секретный ключ Алисы и Боба для скрытого канала
(простое число, отличное от р): " << Р;
         //открытый и закрытый ключ Алисы
         DH dh2;
         cpp_int x, y;
         x = Random(1, q - 1);
         y = Exponentiation(g, x, p, 1);
          cout << "\n\n x - закрытый ключ Алисы: " << x;
          cout << "\n\n y = g^x (mod p) - открытый ключ Алисы: " << y <<
"\n";
         //Протокол
         cout << "\nПередача секретного сообщения:";
         iter--;
         vector <cpp_int> bitsBob;
         for (int i = 0; i < bitsMsh.size();) {
              //Алиса
             cpp_int k = Random(1, q - 1);
             if (ExtendedEuclid(k, q)[0] != 1)
                  continue;
             cpp_int r = Exponentiation(g, k, p, 1) % q;
              if (bitsMsh[i] == 1) {
                  if (Jac(r, P) != 1)
```

```
continue;
              }
              else{
                  if (Jac(r, P) != -1)
                      continue;
              if (r == 0)
                  continue;
              cpp_int s = (ModNegative(ExtendedEuclid(k, q)[1], q) * (H + x *
r)) % q;
              if (s == 0 \mid | ExtendedEuclid(s, q)[0] != 1)
                  continue;
              bool checkIter = iter >= i;
              if (checkIter) {
                  cout << "\n\n
                                  Генерация подписи Алисой:";
                  cout << "\n
                                   Генерация случайного числа k = " << k;
                  cout << "\n
                                    Вычисление r = (g^k \mod p) \pmod q = " <<
r;
                                   Вычисление s = (k^-1 * (H(m) + xr)) \pmod{q}
                  cout << "\n
= " << s;
                  cout << "\n\n Алиса передаёт вместе с Уолтером сообщение m
и подпись (r,s)\n";
              //Уолтер
              bool checkSignW = checkSignature(s, q, H, r, g, p, y, iter >= i,
"Уолтер");
              if (checkSignW) {
                  if (checkIter)
                      cout << "\n
                                     Уолтер передал Бобу сообщение и подпись
Алисы\п";
                  //Боб
                  bool checkSignB = checkSignature(s, q, H, r, g, p, y, iter
>= i, "Боб");
                  if (checkSignB) {
                      cpp_int quad = Jac(r, P);
                      cpp_int bitBob;
                      if (quad == 1)
                          bitBob = 1;
                      if (quad == -1)
                          bitBob = 0;
                      cout << "\n Алиса отправила " << bitsMsh[i] << ", Боб
получил " << bitBob;
                      bitsBob.push_back(bitBob);
                  }
              }
              i++;
          }
          cout << "\n\nВ итоге, Боб получил: ";
          for (int i = 0; i < bitsBob.size(); i++)
              cout << bitsBob[i];</pre>
          cout << "\n";
      }
      void ErrMess() {
                    На входе должны быть следующие параметры:\n"
```

```
<< "
                        1 - битовая длина числа р\n"
              << "
                        s - битовая длина секретного сообщения\n"
              << "
                        i - сколько итераций необходимо подробно описать \n";
     }
     int main(int argc, char** argv) {
          setlocale(LC_ALL, "Russian");
          srand(time(NULL));
         if (argc < 2) {
              cerr << "\n
                            Ошибка: Недостаточное количество параметров\n";
              ErrMess();
              return 0;
         int s = -1, l = -1, iter = -1;
          string prom1, prom2;
         for (int i = 1; i < argc; i++) {
              prom1 = argv[i];
              try {
                  prom1.erase(2, prom1.size() - 2);
                  if (prom1 == "l=") {
                      prom2 = argv[i];
                      prom2.erase(0, 2);
                      try {
                          1 = stoi(prom2);
                      }
                      catch (exception) {
                          cerr << "\n
                                             Ошибка в параметре 1: передано
некорректное число\n";
                          ErrMess();
                          return 0;
                      }
                      continue;
                  if (prom1 == "s=") {
                      prom2 = argv[i];
                      prom2.erase(0, 2);
                      try {
                          s = stoi(prom2);
                      }
                      catch (exception) {
                          cerr << "\n
                                             Ошибка в параметре s: передано
некорректное число\n";
                          ErrMess();
                          return 0;
                      }
                      continue;
                  if (prom1 == "i=") {
                      prom2 = argv[i];
                      prom2.erase(0, 2);
                      try {
                          iter = stoi(prom2);
                      catch (exception) {
                          cerr << "\n
                                            Ошибка в параметре і: передано
некорректное число\n";
```

```
ErrMess();
                          return 0;
                      continue;
                  }
              }
              catch (exception) {
                  continue;
              }
          if (1 < 0 || s < 0 || iter < 0) {
              cerr << "\n
                               Ошибка: некоторые параметры отсутствуют или
пустые\п";
             ErrMess();
             return 0;
          if (1 < 512 || 1 > 1024 || 1 % 64 != 0) {
              cerr << "\n
                           Ошибка в параметре 1: должно быть в диапозоне от
512 до 1024 и делиться на 64\n";
             return 0;
          if (s < 1) {
              cerr << "\n
                            Ошибка в параметре s: должно быть больше 0\n";
              return 0;
          if (iter < 0 || iter > s) {
              cerr << "\n Ошибка в параметре і: должно быть в диапозоне от 0
до " << s << "\n";
             return 0;
         cout << "Скрытый канал связи на основе DSA\n";
          SecretChannelDSA(1, s, iter);
         return 0;
      }
```