Министерство образования и науки Российской Федерации Новосибирский государственный технический университет Кафедра прикладной математики

Основы криптографии Лабораторная работа №2

Факультет: прикладной математики и информатики

Группа: ПМ-63

Студенты: Шепрут И.М.

Кожекин М.В.

Утюганов Д.С.

Преподаватель: Ступаков И.М.

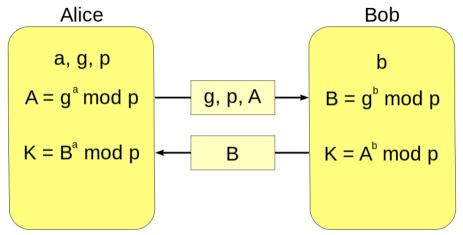
Новосибирск

1. Цель работы

При помощи алгоритма Диффи-Хелмана произвести обмен публичными ключами и получить общий секретный ключ.

2. Анализ задачи

Криптографическая стойкость алгоритма Диффи — Хеллмана (то есть сложность вычисления $K = g^{ab} \mod p$ по известным p, g, $A = g^{b} \mod p$ и $B = g^{a} \mod p$), основана на **предполагаемой** сложности задачи дискретного логарифмирования.



 $K = A^b \mod p = (g^a \mod p)^b \mod p = g^{ab} \mod p = (g^b \mod p)^a \mod p = B^a \mod p$

3. Текст программы

Для удобства программа была разбита на 3 файла: DH.h — описание класса алгоритма Диффи-Хеллмана DH.cpp — реализация методов класса main.cpp — основная программа

Часть 1. Обычная 64-битная арифметика (uint64_t)

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <random>
#include <cmath>
using std::cin;
using std::cout;
using std::endl;
using std::pair;
typedef uint64_t data;
#define L 0
#define R INT32_MAX
// Алгоритм быстрого возведения в степень в поле вычета mod
data fastPow(data num, data deg, data mod) {
       data result = 1;
       data bit = num % mod;
       while (deg > 0) {
```

```
if ((deg & 1) == 1) {
                     result *= bit;
                     result %= mod;
              }
              bit *= bit;
              bit %= mod;
              deg >>= 1;
       }
       return result;
}
// Проверка числа на простоту при помощи решета Эрастофена
bool isPrime(data num) {
       if (num <= 3) {</pre>
                                         // 2 и 3 простые
              return num > 1;
                                         // а 1 - нет
       else if (num % 2 == 0 || num % 3 == 0) {
              return false;
       }
       else {
              for (int i = 5; i * i <= num; i += 6) {</pre>
                     if (num \% i == 0 | | num \% (i + 2) == 0) {
                            return false;
              return true;
       }
}
// Генерация случайного числа
data getRandomNumber() {
       std::random_device rd;
       std::mt19937 generator(rd());
       std::uniform_int_distribution<> distribution(L, R);
       return distribution(generator);
}
// Генерация простого числа длинной LENGTH бит
data getPrimeNumber() {
       std::random device rd;
       std::mt19937 generator(rd());
       std::uniform_int_distribution<> distribution(L, R);
       data n;
       do {
              n = distribution(generator);
       } while (!isPrime(n));
       return n;
}
// Поиск р и k
void get_p_and_k(data &p, data &k) {
       int i = 0;
       k = 1, p = 4;
       while (!isPrime(p)) {
             k = getPrimeNumber();
```

```
p = 2 * k + 1;
       }
}
// Поиск примитивного корня g
data getPrimitiveRoot(data p, data k) {
       data g;
       while (true) {
               g = getPrimeNumber();
               if (fastPow(g, 2, p) == 1 || fastPow(g, k, p) == 1)
                      continue;
              return g;
       }
}
void main() {
       data p, g, B;
       cout << "Enter p: ";</pre>
       cin >> p;
       cout << "Enter g: ";</pre>
       cin >> g;
       data a = getRandomNumber();
       cout << "a = " << a << endl;</pre>
       data A = fastPow(g, a, p);
       cout << "A = " << A << endl;</pre>
       cout << "Enter B: ";</pre>
       cin >> B;
       data K = fastPow(B, a, p);
       cout << "K = " << K << endl;</pre>
```

Часть 2. Длинная арифметика (срр_int)

```
#include <iostream>
#include <random>
#include <boost/multiprecision/cpp int.hpp>
#include <boost/multiprecision/miller rabin.hpp>
#include <boost/random/mersenne twister.hpp>
#include <boost/random.hpp>
#include <windows.h>
using namespace boost::multiprecision;
using namespace boost::random;
using std::cin;
using std::cout;
using std::endl;
using std::pair;
typedef cpp_int data;
#define ITER 25
#define LENGTH 1024
// Алгоритм быстрого возведения в степень в поле вычета mod
data& fastPow(data &num, const data &deg_param, const data &mod) {
```

```
data result = 1;
       data bit = num % mod;
       data deg = deg_param;
       while (deg > 0) {
              if ((deg & 1) == 1) {
                     result *= bit;
                     result %= mod;
              }
              bit *= bit;
              bit %= mod;
              deg >>= 1;
       return result;
}
// Генерация случайного числа
data& getRandomNumber() {
       mt11213b base_gen(clock());
       independent_bits_engine<mt11213b, LENGTH, data> gen(base_gen);
       return gen();
}
// Генерация простого числа длинной LENGTH бит
data& getPrimeNumber() {
       mt11213b base_gen(clock());
       independent_bits_engine<mt11213b, LENGTH, data> gen(base_gen);
       data n;
       do {
              n = gen();
       } while (!miller_rabin_test(n, ITER));
       return n;
}
// Поиск р и k
void get_p_and_k(data &p, data &k) {
       int i = 0;
       k = 1, p = 4;
       while (!miller_rabin_test(p, ITER)) {
              k = getPrimeNumber();
              p = 2 * k + 1;
              cout << ++i << "\r";
       cout << "Iterations count:" << i << endl;</pre>
}
// Поиск примитивного корня g
data& getPrimitiveRoot(data p, data k) {
       data g;
       while (true) {
              g = getPrimeNumber();
              if (fastPow(g, 2, p) == 1 || fastPow(g, k, p) == 1)
                     continue;
```

```
return g;
}

void main() {

    data p, g, B;
    cout << "Enter p:" << endl;
    cin >> p;

    cout << "Enter g:" << endl;
    cin >> g;

    data a = getRandomNumber();
    cout << "a:" << endl << a << endl;

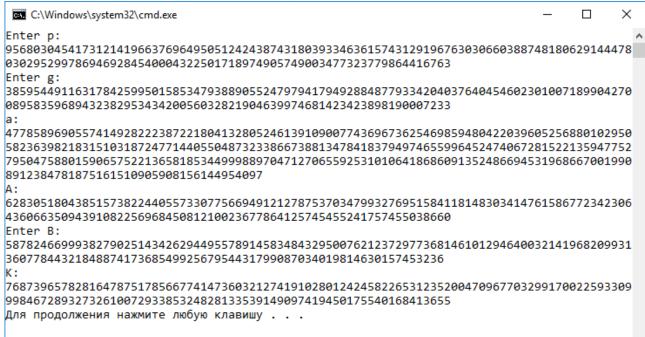
    data A = fastPow(g, a, p);
    cout << "A:" << endl << A << endl;

    cout << "Enter B:" << endl;

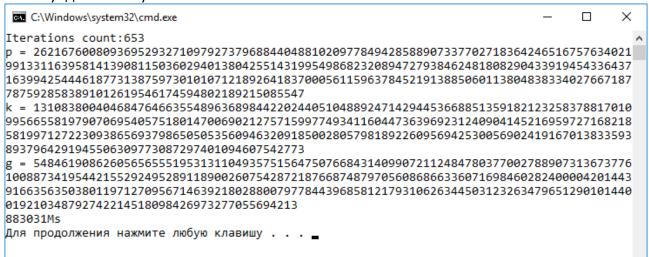
    cout << "Enter B:" << endl;
    cout << "Enter B:" << endl;
    cout << "K:" << endl << K << endl;
}
</pre>
```

```
4. Результат работы программы
Часть 1. Обычная 64-битная арифметика (uint64_t)
C:\Windows\system32\cmd.exe
                                                                                  Х
Enter p: 3411261299
Enter g: 940277333
a = 354739622
A = 1295378262
Enter B: 2443799809
K = 2603712841
Для продолжения нажмите любую клавишу . . . 🕳
C:\Windows\system32\cmd.exe
                                                                                  X
Enter p: 2070681707
Enter g: 995195969
a = 799900591
A = 518516593
Enter B: 492818084
K = 1961949497
Для продолжения нажмите любую клавишу . . .
C:\Windows\system32\cmd.exe
                                                                                  Enter p: 4017671459
Enter g: 1176357661
a = 1173215765
A = 1885957851
Enter B: 500805385
K = 1036142726
Для продолжения нажмите любую клавишу . . .
```

Часть 2. Длинная арифметика (cpp_int)



Единственным недостатком оказалось то, что если искать примитивный корень самому, то на это уйдёт 15 минут.



Однако нам может повезти, и тогда мы получим их быстро:

C:\Windows\system32\cmd.exe	
Iterations count:35	ě
p = 14033601509919599724861245694146770129215673009203846372125715119497895024226513224627	
289567674314349730172716698488589332902548945084638225171577174180112234901912280133686740	٦
465293840720550111284696953838159069891563634546782753783339772128501047807586172932719453	
3144112342504156419930479696772529742686039	
k = 70168007549597998624306228470733850646078365046019231860628575597489475121132566123136	
447838371571748650863583492442946664512744725423191125857885870900561174509561400668433702	
326469203602750556423484769190795349457818172733913768916698860642505239037930864663597266	
572056171252078209965239848386264871343019	
g = 12965794539047362235657073033137455643050424967618321162257008786563768926439191522950	
914341026934152915186296384191195317163598816631167375349100701697071181103857604622800298	
753736812180393468939392740146545960063684623623619414643596352838261849015846307997117180	
1334552778773900693415187557263092340844937	
46188Ms	
Для продолжения нажмите любую клавишу	

5. Выводы

В ходе выполнения 2 лабораторной работы был реализован алгоритм Диффи-Хелмана для генерации общего секретного ключа при помощи библиотеки boost версии 1.68, а точнее модулей длинной арифметики multiprecision и работы со случайными числами random:

https://www.boost.org/doc/libs/1 68 0/libs/multiprecision/doc/html/index.html

https://www.boost.org/doc/libs/1 68 0/doc/html/boost random.html