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		

Схема подписи Гиллу-Кискате

ОТЧЁТ ПО ДИСЦИПЛИНЕ «КРИПТОГРАФИЧЕСКИЕ ПРОТОКОЛЫ»

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

Преподаватель		
аспирант		Р. А. Фарахутдинов
	подпись, дата	

СОДЕРЖАНИЕ

1 Теоретическая часть	3
1.1 Описание алгоритма	
2 Описание программы	
2.1 Пример работы программы	
3 Листинг кода	5

1 Теоретическая часть

Цель работы – изучение схемы подписи Гиллу-Кискате.

1.1 Описание алгоритма

Алиса отправляет Бобу свои атрибуты J. Алисе необходимо убедить Боба, что это именно её атрибуты. Для этого она доказывает своё знание секрета B. Для этого сторонам потребуется всего 1 раунд.

Алгоритм создания открытого и закрытого ключей

- 1. Центр доверия **T** выбирает 2 различных случайных больших простых числа p и q, после чего вычисляет их произведение $n = p \cdot q$.
- 2. **Т** выбирает целое число v (1 < v < $\varphi(n)$), взаимно простое со значение функции $\varphi(n)$. Функция $\varphi(n)$ является функцией Эйлера.
 - 3. **T** вычисляет $s = e^{-1} \mod \varphi(n)$ и секрет $B = J^{-s} \mod n$.
 - 4. Двойка {n, v} публикуется в качестве открытого ключа.
 - 5. В играет роль закрытого ключа, и передаётся Алисе.

Обмен сообщениями

- (1) Алиса выбирает случайное целое r, находящееся в диапазоне от 1 до n-1. Она вычисляет $T = r^{\nu} \bmod n$.
- (2) Алиса вычисляет d = H(M, T), где M подписываемое сообщение, а H(x) однонаправленная хэш-функция. Значение d, полученное с помощью хэшфункции, должно быть в диапазоне от 0 до v-1. Если выход хэш-функции выходит за этот диапазон, он должен быть приведён по модулю v.
- (3) Алиса вычисляет $D = rB^d \mod n$. Подпись состоит из сообщения M, двух вычисленных значений, d and D, и её атрибутов J. Она посылает подпись Бобу.
- (4) Боб вычисляет $T' = D^{\nu}J^{d} \mod n$. Затем он вычисляет d' = H(M, T'). Если d = d', то Алиса знает B, и её подпись действительна.

2 Описание программы

Программа, представленная ниже, содержит следующие функции:

- powMy(x, y) возводит число x в степень y;
- powClosed(x, y, mod) возводит число x в степень y по модулю mod;
- usualEuclid(a, b) вычисление НОД чисел a и b обычным алгоритмом Евклида;
- advancedEuclid(a, b) вычисляет HOД(a, b) и представляет его в виде ax + by;
- funEuler(n) вычисление функции Эйлера от n;
- miller_rabin(n, k = 10) проверка числа n на простоту с вероятностью $\frac{1}{2^k}$;
- generatesimpleNum() генерация простого числа размером 32-64 бит;
- guillouQuisquater (J, M) подпись сообщения M с атрибутами J;

2.1 Примеры работы программы

```
Схема подписи Гиллу-Кискате
Введите атрибуты пользователя, который хочет подписать сообщение: Alice
Введите сообщение: Hallow, World!

Хэш подписываемого сообщения М: 2805762339877688587
Хэш атрибутов J: 1313091536507228519

Открытый ключ {n, v} = {19669599361692063377511143, 86796557211961}
Закрытый ключ В = 16984496950541634463935421

J * B^v (mod n) = 1

Алиса выбирает случайное r = 2123719584 и вычисляет T = r^v (mod n) = 7467405151720427380080650
Алиса вычисляет d = H(M, T) = 42595691147390

Алиса вычисляет D = r * B^d (mod n) = 14522788712745407941751032

Алиса создала подпись {M, d, D, J} = {Hallow, World!, 42595691147390, 14522788712745407941751032, Alice}
Боб вычисляет T' = D^v * J^d (mod n) = 7467405151720427380080650
Боб вычисляет d' = H(M, T') = 42595691147390. Если d = d', то подпись Алисы действительна
```

```
Схема подписи Гиллу-Кискате
Введите атрибуты пользователя, который хочет подписать сообщение: Peggi
Введите сообщение: How are you?

Хэш подписываемого сообщения М: 12475862516213478689

Хэш атрибутов J: 8881089579463410375

Открытый ключ {n, v} = {16362560009014054470637081006687, 7483219059563174527}

Закрытый ключ В = 6550803408035680770505251303761

J * B^v (mod n) = 1

Алиса выбирает случайное r = 307392972 и вычисляет T = r^v (mod n) = 12160040270436678762500268020209

Алиса вычисляет d = H(M, T) = 6901744808311389607

Алиса создала подпись {M, d, D, J} = {How are you?, 6901744808311389607, 6495855524621606180876102216212, Peggi}
Боб вычисляет T' = D^v * J^d (mod n) = 12160040270436678762500268020209

Боб вычисляет d' = H(M, T') = 6901744808311389607. Если d = d', то подпись Алисы действительна
```

3 Листинг кода

```
#include "iostream"
#include "cmath"
#include "vector"
#include "string"
#include "set"
#include "map"
#include "boost/multiprecision/cpp int.hpp"
using namespace std;
using namespace boost::multiprecision;
cpp_int powMy(cpp_int x, cpp_int y) {
        cpp_int res = 1;
        for (int i = 0; i < y; i++)
               res *= x;
        return res;
}
vector <cpp int> deg2(cpp int el, cpp int n) {//Раскладываем число на степени
двойки
        vector <cpp int> res;
        while (n != 0)
               if (n / el == 1) {
                       res.push back(el);
                       n -= el;
                       el = 1;
                }
                else
                       el *= 2;
        return res;
}
cpp_int multMod(cpp_int n, cpp_int mod, vector <pair <cpp_int, cpp_int>> lst)
{//Умножаем число по модулю
        if (lst.size() == 1) {
               cpp_int res = 1;
               for (int i = 0; i < lst[0].second; i++)</pre>
                       res = res * lst[0].first % mod;
               return res;
        else if (lst[0].second == 1) {
               cpp int el = lst[0].first;
                lst.erase(lst.begin());
               return (el * multMod(n, mod, lst)) % mod;
        else {
                for (int i = 0; i < lst.size(); i++)</pre>
                       if (lst[i].second > 1) {
                               lst[i].first = (lst[i].first * lst[i].first) %
mod;
                               lst[i].second /= 2;
                return multMod(n, mod, lst);
}
```

```
cpp int powClosed(cpp int x, cpp int y, cpp int mod) {//Возводим число в степени
по модулю
       if (y == 0)
               return 1;
       vector <cpp int> lst = deg2(1, y);
        vector <pair <cpp_int, cpp_int>> xDegs;
        for (int i = 0; i < lst.size(); i++)</pre>
               xDegs.push back(make pair(x, lst[i]));
        cpp int res = multMod(x, mod, xDegs);
        return res;
}
cpp int decForm(string x) {
        cpp_int res = 0, deg = 1;
        if (x.back() == '1')
               res += 1;
        for (int i = 1; i < x.length(); i++) {
               deg = deg * 2;
               if (x[x.length() - i - 1] == '1')
                       res += deg;
        return res;
}
cpp int usualEuclid(cpp int a, cpp int b) {
        if (a < b)
                swap(a, b);
        if (a < 0 | | b < 0)
               throw string{ "Выполнение невозможно: a < 0 или b < 0" };
        else if (b == 0)
               return a;
        cpp int r = a % b;
        return usualEuclid(b, r);
}
pair <cpp_int, cpp_int> advancedEuclid(cpp_int a, cpp_int b) {
        if (a < 0 | | b < 0)
               throw string{ "Выполнение невозможно: a < 0 или b < 0" };
        cpp int q, aPrev = a, aCur = b, aNext = -1;
        cpp int xPrev = 1, xCur = 0, xNext;
        cpp_int yPrev = 0, yCur = 1, yNext;
        while (aNext != 0) {
               q = aPrev / aCur;
               aNext = aPrev % aCur;
               aPrev = aCur; aCur = aNext;
               xNext = xPrev - (xCur * q);
               xPrev = xCur; xCur = xNext;
               yNext = yPrev - (yCur * q);
               yPrev = yCur; yCur = yNext;
        }
        return make pair(xPrev, yPrev);
}
```

```
cpp int funEuler(cpp int n) {
        cpp_int res = 1;
        for (int i = 2; i < n; i++)
                if (usualEuclid(n, i) == 1)
                       res++;
        return res;
}
bool miller rabin(cpp int n, int k = 10) {
        if (n == 0 || n == 1)
               return false;
        cpp int d = n - 1;
        cpp int s = 0;
        while (d % 2 == 0) {
               s++;
               d = d / 2;
        }
        cpp_int nDec = n - 1;
        for (int i = 0; i < k; i++) {
                cpp int a = rand() % nDec;
                if (a == 0 || a == 1)
                       a = a + 2;
                cpp int x = powClosed(a, d, n);
                if (x == 1 || x == nDec)
                       continue;
               bool flag = false;
                for (int j = 0; j < s; j++) {
                       x = (x * x) % n;
                       if (x == nDec) {
                               flag = true;
                               break;
                        }
                if (!flag)
                       return false;
        }
        return true;
cpp int generateSimpleNum() {
        cpp int q = rand() % 1000;
        while (funEuler(q) != q - 1)
               q++;
        cpp int s, n = 2, nDec;
        while (!miller rabin(n)) {
                string sBin = "";
                int sBinSize = 32 + rand() % 32;
                for (int i = 0; i < sBinSize; i++)</pre>
                       sBin = sBin + to string(rand() % 2);
                s = decForm(sBin);
                n = (q * s) + 1;
               nDec = n - 1;
        }
```

```
return n;
void guillouQuisquater(string J, string M) {
        hash <string> hashStr;
        cpp int hashM(hashStr(M));
        cout << "\nхэш подписываемого сообщения М: " << hashM;
        cpp int hashJ(hashStr(J));
        cout << "\nхэш атрибутов J: " << hashJ;
        cpp int p = generateSimpleNum(), q = generateSimpleNum();
        cpp int n = p * q;
        cpp_int phiN = (p - 1) * (q - 1);
        cpp int v = generateSimpleNum();
        cout << "\n\nОткрытый ключ \{n, v\} = \{" << n << ", " << v << "\}";
        cpp int vRev = advancedEuclid(v, phiN).first;
        if (vRev < 0)
                 vRev += phiN;
        cpp int B = powClosed(advancedEuclid(hashJ, n).first, vRev, n);
        if (B < 0)
                 B += n;
        cout << "\nЗакрытый ключ В = " << В;
        cout << "\nJ * B^v (mod n) = " << hashJ * powClosed(B, v, n) % n;
        cpp int r = abs(rand() * rand() * rand()) % n;
        cpp int T = powClosed(r, v, n);
        cout << "\n\nАлиса выбирает случайное r = " << r << " и вычисляет T =
r^v \pmod{n} = " << T;
        hash <cpp_int> hashCpp_int;
        cpp int d = hashCpp int(hashM * T) % v;
        cout << "\nАлиса вычисляет d = H(M, T) = " << d;
        cpp int D = r * powClosed(B, d, n) % n;
        cout \ll \sqrt{n}Алиса вычисляет D = r * B^d (mod n) = " \ll D;
        cout << "\n\nАлиса создала подпись \{M, d, D, J\} = \{" << M << ", " << d
<< ", " << D << ", " << J << "}";
        cpp_int T_ = powClosed(D, v, n) * powClosed(hashJ, d, n) % n; cpp_int d_ = hashCpp_int(hashM * T_) % v;
        cout << "\nБоб вычисляет Т' = D^v * J^d (mod n) = " << Т << "\nБоб
вычисляет d' = H(M, T') = " << d ;
        cout << ". Если d = d', то подпись Алисы действительна";
}
int main() {
        srand(time(0));
        setlocale(LC ALL, "ru");
        \mathsf{cout} << \mathsf{"} \mathsf{\mathsf{t}} \mathsf{C} \mathsf{x}ема подписи Гиллу-Кискате \mathsf{\mathsf{n}} \mathsf{B} \mathsf{b} \mathsf{e} \mathsf{д} \mathsf{u} \mathsf{t} \mathsf{e} атрибуты пользователя,
который хочет подписать сообщение: ";
        string J;
        getline(cin, J);
        cout << "Введите сообщение: ";
        string M;
        getline(cin, M);
        guillouQuisquater(J, M);
```

```
cout << endl;
return 0;
}</pre>
```