

## Теоретический материал

### 1) Расширенный алгоритм Евклида

Расширенный алгоритм Евклида — это расширение алгоритма Евклида, которое вычисляет, кроме наибольшего общего делителя (НОД) целых чисел  $a$  и  $b$ , ещё и коэффициенты соотношения Безу, то есть целые  $x$  и  $y$ , такие что

$$ax + by = \text{НОД}(a, b).$$

Пусть  $d$  - наибольший общий делитель чисел  $a$  и  $b$ . Тогда выражение  $ax+by$  всегда кратно  $d$ . Оказывается, что можно подобрать такие числа  $x$  и  $y$ , что  $ax+by=d$ . Эту задачу решает расширенный алгоритм Евклида. Рассмотрим его рекурсивную реализацию. Пусть функция `gcdex` получает на вход числа  $a$  и  $b$  и возвращает кортеж из трех чисел  $d, x, y$ , где  $d$  - наибольший общий делитель  $a$  и  $b$ , а  $x$  и  $y$  - такие целые числа, что  $ax+by=d$ .

Условием окончания рекурсии является  $b=0$ . В этом случае  $d=a, x=1, y=0$ . Если же  $b \neq 0$ , то вызовем функцию рекурсивно для чисел  $b$  и  $a \% b$  и получим ответ для исходных чисел.

### 2) Нахождение обратного элемента по модулю.

Задача вычисления обратного элемента: по данным числам  $x, n$ , найти такое число  $x^{-1}$ , что  $x \cdot x^{-1} \equiv 1 \pmod{n}$ . Сперва запускается расширенный алгоритм Евклида для  $(n, x)$ . Он выдаёт тройку  $(1, i, j)$ , где  $in + jx \equiv 1 \pmod{n}$ . Отсюда следует  $jx \equiv 1 \pmod{n}$ , и потому  $j = x^{-1}$ .

**Пример 2.** Пример: вычислить  $3^{-1}$  по модулю 35. Запускается расширенный алгоритм Евклида для  $(35, 3)$ , он выдаёт  $(1, -1, 12)$ . Ответ: 12; и верно,  $3 \cdot 12 \equiv 1 \pmod{35}$ .

### 3) Возведение в степень по модулю

Чтобы вычислить  $x^y \% N$ , нужно перемножить те степени  $x$ , которые соответствуют ненулевым позициям в двоичной записи  $y$ . Например,

$$25_{10} = 11001_2$$

$$x^{25} = x^{2^4} \cdot x^{2^3} \cdot x^{2^0} = x^{16} \cdot x^8 \cdot x^1$$

```

1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3  int modexp(int x, int y, int N)
4  {
5      if (y == 0) return 1;
6      int z = modexp(x, y / 2, N);
7      if (y % 2 == 0)
8          return (z*z) % N;
9      else
10         return (x*z*z) % N;
11 }
12 int main()
13 {
14     int x, y, N;
15     cout << "x= "; cin >> x;
16     cout << "y= "; cin >> y;
17     cout << "N= "; cin >> N;
18     cout << modexp(x, y, N);
19     cin.get(); cin.get();
20     return 0;
21 }

```

## 4 .Алгоритм RSA

### 4) Создание открытого и секретного ключа

RSA-ключи генерируются следующим образом:

1) выбираются два различных случайных простых числа  $p$  и  $q$  заданного размера (например, 1024 бита каждое);

2) вычисляется их произведение  $n = p \cdot q$ , которое называется модулем;

3) вычисляется значение функции Эйлера от числа  $n$ :

$$\varphi(n) = (p - 1) \cdot (q - 1);$$

4) выбирается целое число

$1 < e < \varphi(n)$ , взаимно простое со значением функции  $\varphi(n)$ ;

число  $e$  называется открытой экспонентой (англ. public exponent);

обычно в качестве  $e$  берут простые числа, содержащие небольшое количество единичных бит в двоичной записи, например,

простые из чисел Ферма: 17, 257 или 65537, так как в этом случае время, необходимое для шифрования с использованием

быстрого возведения в степень, будет меньше;

слишком малые значения  $e$ , например 3, потенциально могут ослабить безопасность схемы RSA.

5) вычисляется число

$d$ , мультипликативно обратное к числу  $e$  по модулю  $\varphi(n)$ , то есть число, удовлетворяющее сравнению:

$$d \cdot e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$$

( $d$  называется секретной экспонентой; обычно оно вычисляется при помощи расширенного алгоритма Евклида);

6) пара  $(e, n)$  публикуется в качестве открытого ключа RSA (англ. RSA public key);

7) пара  $(d, n)$  играет роль закрытого ключа RSA (англ. RSA private key) и держится в секрете.

### 5) Шифрование

- Взять *открытый ключ*  $(e, n)$
- Взять *открытый текст*  $m$
- Зашифровать сообщение с использованием открытого ключа
  - $c = E(m) = m^e \pmod n$

### 6) Расшифрование

- Взять *шифрованный текст*  $c$
- Взять *закрытый ключ*  $(d, n)$
- Применить закрытый ключ для расшифрования сообщения<sup>^</sup>  
 $m = D(c) = c^d \pmod n$

### Задание 1

Напишите программу для реализации расширенного алгоритма Евклида



**Решение:**



**Ответ:**



### Задание 2

Напишите программу для шифрования сообщения алгоритмом RSA (с генерацией открытого и секретного ключей)



**Решение:**



**Ответ:**

