

Министерство образования Республики Беларусь  
Учреждение образования  
БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ  
Кафедра информатики

Лабораторная работа №3  
Ассиметричная криптография. RSA

Выполнил:  
студент гр. 653503  
Лисковец Б.Н.

Проверил:  
В. С. Артемьев

Минск, 2019

# Введение

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. Алгоритм используется в большом числе криптографических приложений, включая PGP, S/MIME, TLS/SSL, IPSEC/IKE и других.

**Задание:** Реализовать программные средства шифрования и дешифрования текстовых файлов при помощи алгоритма RSA

# Теоретическая часть

Криптографические системы с открытым ключом используют так называемые односторонние функции, которые обладают следующим свойством:

- если известно  $x$ , то  $f(x)$  вычислить относительно просто;
- если известно  $y = f(x)$ , то для вычисления  $x$  нет простого (эффективного) пути.

Под односторонностью понимается не теоретическая однонаправленность, а практическая невозможность вычислить обратное значение, используя современные вычислительные средства, за обозримый интервал времени.

В основу криптографической системы с открытым ключом RSA положена сложность задачи факторизации произведения двух больших простых чисел. Для шифрования используется операция возведения в степень по модулю большого числа. Для дешифрования (обратной операции) за разумное время необходимо уметь вычислять функцию Эйлера от данного большого числа, для чего необходимо знать разложение числа на простые множители.

В криптографической системе с открытым ключом каждый участник располагает как открытым ключом (англ. public key), так и закрытым ключом (англ. private key). В криптографической системе RSA каждый ключ состоит из пары целых чисел. Каждый участник создаёт свой открытый и закрытый ключ самостоятельно. Закрытый ключ каждый из них держит в секрете, а открытые ключи можно сообщать кому угодно или даже публиковать их. Открытый и закрытый ключи каждого участника обмена сообщениями в криптосистеме RSA образуют «согласованную пару» в том смысле, что они являются взаимно обратными, то есть:

$\forall$  допустимых пар открытого и закрытого ключей  $(p, s)$

$\exists$  соответствующие функции шифрования  $E_p(x)$  и расшифрования  $D_s(x)$  такие, что

$\forall$  сообщения  $m \in M$ , где  $M$  — множество допустимых сообщений,

$$m = D_s(E_p(m)) = E_p(D_s(m))$$

## Алгоритм создания открытого и секретного ключей

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  $e$ ,  $1 < e < \varphi(n)$ , 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:  $d \cdot e \equiv 1 \pmod{\varphi(n)}$ . Число  $d$  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.

## Шифрование и расшифрование

Предположим, Боб хочет послать Алисе сообщение  $m$ .

Сообщениями являются целые числа в интервале от 0 до  $n-1$ , т.е  $m \in \mathbb{Z}_n$ .

Алгоритм шифрования:

1. Взять открытый ключ  $(e, n)$  Алисы
2. Взять открытый текст  $m$
3. Зашифровать сообщение с использованием открытого ключа Алисы:  
$$c = E(m) = m^e \pmod{n}$$

Алгоритм расшифрования:

1. Принять зашифрованное сообщение  $c$
2. Взять свой закрытый ключ  $(d, n)$
3. Применить закрытый ключ для расшифрования сообщения:  $m = D(c) = c^d \pmod{n}$

# Практическая часть

Для работы с программой задаётся два простых числа, необходимых для генерации ключей, а также задаётся сообщение для шифрования/расшифрования.

```
Enter p:
739
Enter q:
883
Pub key (e,n): {5, 652537}
Priv key (d,n): {520733, 652537}
Enter message:
fooo
Message:
66 6f 6f 6f
Encrypted:
82801 1cf48 1cf48 1cf48
Decrypted:
66 6f 6f 6f
fooo
```

Рис. 1: Демонстрация работы программы

# Код программы

```
u64 gcd(u64 a, u64 b) {
    if (a < b) {
        u64 t = a; a = b; b = t;
    }

    while (true) {
        u64 r = a % b;
        if (r == 0)
            return b;
        a = b;
        b = r;
    }
}

bool is_prime(u64 n) {
    u64 root = static_cast<u64>(floor(sqrt(static_cast<long double>(n))));
    for (u64 i = 2; i <= root; ++i) {
        if (n % i == 0)
            return false;
    }
    return true;
}

u64 calc_e(u64 t) {
    for (u64 e = 2; e < t; e++) {
        if (gcd(e, t) == 1) {
            return e;
        }
    }
    return -1;
}

u64 calc_d(u64 e, u64 t) {
    u64 k = 1;
    while (true) {
        k += t;
        if (k % e == 0) {
            return k / e;
        }
    }
}

std::vector<u64> encrypt(const std::vector<u64> &msg, u64 e, u64 n) {
    std::vector<u64> enc(msg.size(), 0);
    for (std::size_t k = 0; k < msg.size(); ++k) {
        u64 res = msg[k];
        for (u64 i = 0; i < e - 1; ++i) {
            res *= msg[k];
            res %= n;
        }
    }
}
```

```

    }
    enc[k] = res;
}
return enc;
}

std::vector<u64> decrypt(const std::vector<u64> &enc, u64 d, u64 n) {
    std::vector<u64> dec(enc.size(), 0);
    for (std::size_t k = 0; k < enc.size(); ++k) {
        u64 res = enc[k];
        for (u64 i = 0; i < d - 1; ++i) {
            res *= enc[k];
            res %= n;
        }
        dec[k] = res;
    }
    return dec;
}

int main() {
    // u64 p = 65537;
    // u64 q = 523;
    u64 p = prompt_prime("p"); // 65537
    u64 q = prompt_prime("q"); // 523

    u64 n = p * q;
    u64 t = (p - 1) * (q - 1);
    u64 e = calc_e(t);
    u64 d = calc_d(e, t);

    std::cout << "Pub_key(e,n):{" << e << ", " << n << "}" << std::endl;
    std::cout << "Priv_key(d,n):{" << d << ", " << n << "}" << std::endl;

    auto msg = prompt_msg();
    std::cout << "Message:" << std::endl;
    print_vector_uint(msg);

    auto enc = encrypt(msg, e, n);
    std::cout << "Encrypted:" << std::endl;
    print_vector_uint(enc);

    auto dec = decrypt(enc, d, n);
    std::string dec_msg(dec.begin(), dec.end());
    std::cout << "Decrypted:" << std::endl;
    print_vector_uint(dec);
    std::cout << dec_msg << std::endl;

    return 0;
}

```