# Классическая криптография Квантовые вычисления

Мурашко И. В.

Санкт Петербургский Государственный Политехнический Университет

## Введение

Это введение TBD

## Алгоритм RSA. Генерация ключей

- Выбираются два простых числа р и q
- ullet Вычисляется произведение выбранных простых чисел  $n=p\cdot q$
- ullet Вычисляется функция Эйлера  $\phi\left(n
  ight)=\left(p-1
  ight)\left(q-1
  ight)$
- Выбирается целое число e такое что  $1 < e < \phi(n)$  и e и  $\phi(n)$  взаимно просты, т. е. НОД  $(e,\phi(n))=1$ .
- ullet вычисляем  $d\equiv e^{-1}\mod\phi\left(n
  ight)$ , т. е.  $d\cdot e\equiv 1\mod\phi\left(n
  ight)$ .

Открытый ключ состоит из двух чисел: модуля *п* и открытой экспоненты *е*. Именно эти два числа используются для шифрования исходного сообщения.

Закрытый ключ состоит тоже из двух чисел: модуля n и закрытой экспоненты d.

## Алгоритм RSA. Генерация ключей. Пример

#### Example

 $(RSA.\ \Gamma$ енерация ключей) Выбираем два простых числа p=3 и q=7. Произведение этих чисел n=21. Функция Эйлера  $\phi\left(n\right)=\left(p-1\right)\left(q-1\right)=2\cdot 6=12$ .

Выбираем число e (открытая экспонента), таким образом, что 1 < e < 12 и НОД (e,12) = 1. Очевидно e = 5 удовлетворяет заявленным условиям.

Вычисляем закрытую экспоненту  $d\equiv 5^{-1}\mod 12$ , т. е. d=5. Действительно  $5\cdot 5=25=2\cdot 12+1$ , т. е.  $5\cdot 5\equiv 1\mod 12$ .

- Т. о. получаем
  - ullet Открытый ключ (n=12,e=5)
  - $\bullet$  Закрытый ключ (n=12, d=5)

## Алгоритм RSA. Шифрование

Допустим надо зашифровать некоторое сообщение M. Вначале оно переводится в целое число(числа) m такое, что  $0 < m < \phi(n)$ . Далее вычисляется за зашифрованный текст c:

$$c \equiv m^e \mod n \tag{1}$$

#### Example

## Алгоритм RSA. Дешифрование

Допустим надо зашифровать некоторое сообщение M. Вначале оно переводится в целое число(числа) m такое, что  $0 < m < \phi(n)$ . Далее вычисляется за зашифрованный текст c:

$$c \equiv m^e \mod n \tag{2}$$

#### Example

 $(RSA.\ \ \ \ \, \ \ \, )$  Допустим у нас есть открытый ключ (n=12,e=5) (см. прим. 1) и мы хотим зашифровать следующее сообщение  $m=1101_2=11_{10}.$  Шифротекст вычисляется по формуле  $(2)\ c\equiv 11^5\mod 21=2.$ 

**TBD** 

## Алгоритм Шора

#### Algorithm 1 Алгоритм Шора

```
a \Leftarrow 0
repeat
Выбрать новое число a такое, что 0 < a < N
if \mathrm{HOД}\,(a,N) \neq 1 then
return a
end if
Hайти период r функции f(x,a) = a^x \mod N
until (r \not\equiv 0 \mod 2) or (a^{\frac{r}{2}} \equiv -1 \mod N)
return \mathrm{HOД}\,(a^{\frac{r}{2}} \pm 1, N)
```

## Алгоритм Гровера

**TBD**