

## Практика №10. Модулярная арифметика. Операции с большими числами.

### ТЕОРЕТИЧЕСКАЯ ЧАСТЬ.

#### Алгоритм генерации простых чисел.

GENPR. Генерации простых чисел (Generate Primes)

Вход: Два целых числа  $k$  и  $m$  одинарной точности и одномерный массив  $A$  длины  $k$ ;  $m$  – нечетное целое число  $\geq 3$

Выход: Простые числа  $p_1 < p_2 < \dots < p_r$  одинарной точности, лежащие в замкнутом отрезке  $[m, m + 2k - 2]$

1. [Инициализация]  $n := m + 2k - 2$ ; для  $i := 1, 2, \dots, k$  выполнить  $A(i) := 1; d := 3$ .
2. [Если  $d^2 > n$ , то получить простые числа и закончить работу] Если  $d > [n/d]$ , то перейти к шагу 6.
3. [Вычислить наименьшее положительное число  $j$ , такое, что  $d \mid (m + 2j - 2)$  и  $m + 2j - 2 \geq 3$ ]  $r := \text{MOD}(m, d); j := 1$ ; если  $r > 0$  и  $r$  нечетно, то  $j := j + (d - r) / 2$ ; если  $m \leq d$ , то  $j := j + d$ .
4. [Вычеркивание составных] Для  $i := j, j + d, j + 2d, \dots$  пока  $j > k$  выполнять  $A(j) := 0$ .
5. [Изменение  $d$ ] Если  $\text{MOD}(d, 6) = 1$ , то  $d := d + 4$ , иначе  $d := d + 2$ ; перейти к шагу 2.
6. [Получить простые числа] Для  $i := k, k - 1, \dots, 1$  выполнять {Если  $A(i) = 1$ , то выдать простое число  $m + 2i - 2$ }; закончить работу.

**Алгоритм возведения в степень.** Многие алгоритмы сводятся к выполнению последовательности арифметических операций. Как шифрование, так и расшифрование в RSA предполагают использование операции возведения целого числа в целую степень по модулю  $N$ . Если возведение в степень выполнять непосредственно с целыми числами и только потом проводить сравнение по модулю  $N$ , то промежуточные значения окажутся огромными. Здесь можно воспользоваться свойствами арифметики в классах вычетов. Таким образом, можно рассмотреть промежуточные результаты по модулю  $N$ . Это делает вычисления практически выполнимыми.

#### Е. Возвести в степень (Exponentiate)

Вход: Ненулевые  $a, k$  и  $m$ ,  $a$  – элемент  $Z_m$ ,  $k = \sum_{0 \leq i \leq n-1} k_i 2^i$ ,  $k$  совпадает либо с  $m - 2$ , либо с  $\phi(m) - 1$ .

Выход:  $a^{-1}$ , мультипликативный обратный к  $a$  элемент по модулю  $m$ , где  $a^{-1} = a^k$  в кольце  $Z_m$

1. [Инициализация]  $K := k; B := 1; A := a$
2. [Вычисление следующего бита]  $q := \lfloor K / 2 \rfloor; r := K - 2 \cdot q; K := q$ ; если  $r = 0$ , то перейти к шагу 5.
3. [Умножить и взять остаток по модулю  $m$ ]  $B := A \cdot B \pmod{m}$
4. [Закончить?] Если  $K = 0$ , то вернуть  $a^{-1} \pmod{m} := B$
5. [Возвести в квадрат и взять остаток по модулю  $m$ ]  $A := A^2 \pmod{m}$ ; перейти к шагу 2.

#### ЗАДАНИЕ

Сгенерировать два больших простых числа

Выполнить с числами операции сложения, вычитания, умножения, деления, вычисления остатка от деления одного числа на другое, возведения одного из чисел в степень  $n$  по модулю  $m$ .