

**Дмитриев Егор Андреевич**

студент

ФГАОУ ВО «Самарский национальный исследовательский  
университет им. академика С.П. Королева»

г. Самара, Самарская область

## КРИТЕРИЙ ПОКЛИНГТОНА

**Аннотация:** в данной работе анализируется один из основных алгоритмов определения простоты числа – Критерий Поклингтона. Автор рассматривает реализацию алгоритма, определяет его практическую ценность, представляет блок-схему алгоритма.

**Ключевые слова:** криптография, простое число, вычислительная сложность, тест простоты, наибольший общий делитель.

### Основные понятия

Введем некоторые определения, которые будут использованы в работе.

**Определение 1.** Криптография – наука о методах обеспечения конфиденциальности, целостности данных, аутентификации, а также невозможности отказа от авторства.

**Определение 2.** Простое число – натуральное (целое положительное) число  $N$ , которое имеет ровно два различных натуральных делителя – единицу и самого себя.

**Определение 3.** Вычислительная сложность – функция, показывающая взаимосвязь между объемом работы, выполняемой алгоритмом, от размера входных данных.

**Определение 4.** Тест простоты – алгоритм, который по заданному натуральному числу  $N$  позволяет точно или с некоторой долей вероятности определить, является ли это число простым.

**Определение 5.** НОД  $(a, b) = d$ ,  $d$  – наибольший общий делитель, если:

$$1) a:d \wedge b:d;$$

$$2) a:d_1 \wedge b:d_1 \Rightarrow d:d_1.$$

## Введение

Тест простоты – алгоритм, который является достаточно критичным в криптографии в системе с открытым ключом.

### *Тесты простоты*

Следует отметить, что существующие алгоритмы проверки простоты могут быть разделены на две больших категории: истинные (детерминированные) и вероятностные тесты. Алгоритмы первой категории позволяют точно определить простоту или составность числа. А те, что относятся ко второй категории, позволяют это выяснить, но с некоторой вероятностью ошибки. Многократное их повторение для одного числа, но с разными параметрами, обычно позволяет сделать вероятность ошибки сколь угодно малой величиной.

### *Критерий Поклингтона*

*Тип теста:* детерминированный.

*Вычислительная сложность алгоритма:*  $L_\alpha^n[\alpha, c]$ , где  $c$  – положительная константа,  $0 \leq \alpha \leq 1$ , зависящие от выбора алгоритма факторизации.

*Описание:* пусть  $n$  – натуральное число и  $n-1$  имеет простой делитель  $q$ , причем  $q > \sqrt{n}-1$ . Если найдется целое число  $a$ , для которого выполняются условия:

- 1)  $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ ;
- 2)  $\text{НОД}(a^{(n-1)/q} - 1, n) = 1$ .

Тогда  $n$  является простым числом.

*Алгоритм:* представлен на рисунке 1 в виде блок-схемы.

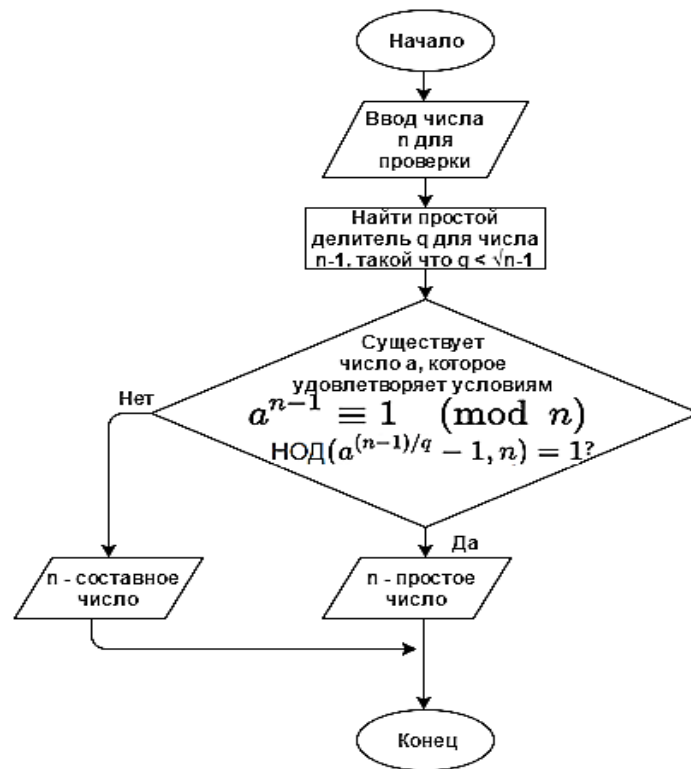


Рис. 1. Алгоритм проверки числа на простоту при помощи критерия Поклингтона

*Практическое применение:* для получения больших простых чисел с частично известной факторизацией  $n - 1$ .

#### *Заключение*

Подводя итоги, можно констатировать, что был рассмотрен алгоритм определения простоты числа. Проведённые исследования позволяют сделать вывод о том, алгоритм достаточно трудоемок в вычислительном плане, несмотря на то, что он лучше, чем алгоритм простого перебора.

#### *Список литературы*

1. Шнайер Б.М. Прикладная криптография / Б.М.Шнайер. – Триумф 2002. – 816 с.
2. Василенко О.Н. Теоретико-числовые алгоритмы в криптографии. – М.: МЦНМО, 2003. – 328 с.
3. Дональд Кнут. Глава 4.5.4. Разложение на простые множители // Искусство программирования. Т. 2. Получисленные алгоритмы. – 3-е изд. – М.: Вильямс, 2007. – С. 832.

4. Нестеренко Ю В. Введение в криптографию / Под ред. В.В. Ященко. – Питер, 2001. – 288 с.