

**Дмитриев Егор Андреевич**

студент

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

г. Самара, Самарская область

## ТЕСТ АГРАВАЛ – КАЙАЛ – САКСЕНА НА ПРОСТОТУ ЧИСЛА

**Аннотация:** в данной работе рассматривается один из основных алгоритмов определения простоты числа – тест Агравал – Кайал – Саксена. Автор приводит реализацию алгоритма, определяет его практическую ценность.

**Ключевые слова:** алгоритм, практическая ценность, простота числа.

### Основные понятия

Введем некоторые определения, которые будут использованы в работе.

**Определение 1.** Сравнение по модулю двух чисел натурального  $m$  – операция, позволяющая определить, имеют ли два числа один и тот же остаток при делении на  $m$ .

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

**Определение 3.** Составное число – натуральное (целое положительное) число  $N$ , которое не является простым.

**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.**  $\text{НОД}(a, b) = d$ ,  $d$ -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.

### Тест Агравал – Кайал – Саксена (AKS)

*Тип теста:* детерминированный.

*Вычислительная сложность алгоритма:*  $O(\log^{19} N)$

*Описание:* единственный полиномиальный детерминированный алгоритм проверки числа на простоту. Если существует  $r \in \mathbb{Z}$  такое что  $O_r(n) > \log^2 n$  и для любого  $a$  от 1 до  $\lfloor \sqrt{\phi(r)} \log(n) \rfloor$  выполняется сравнение  $(x+a)^n \equiv (x+a)^n \pmod{x^r-1, n}$ , то  $n$  – либо простое число, либо степень простого числа.

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

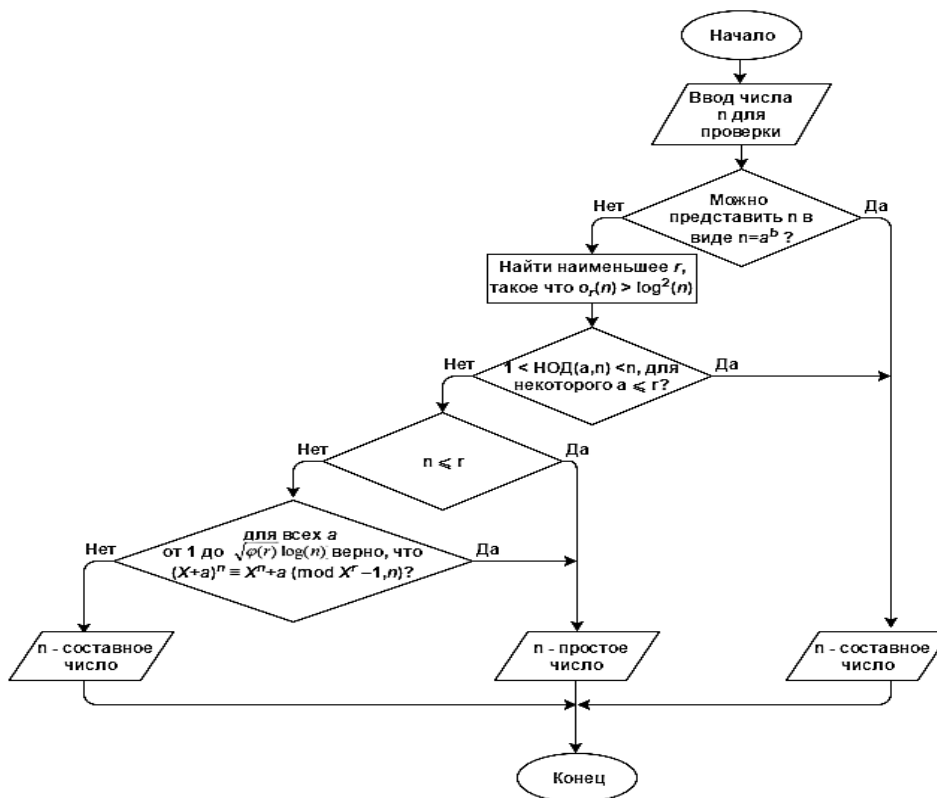


Рис. 1. Алгоритм проверки числа на простоту при помощи теста AKS

*Практическое применение:* в качестве детерминированной полиномиальной проверки на простоту.

### *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 – М.: ТРИУМФ, 2002. – 816 с.
2. Василенко О.Н. Теоретико-числовые алгоритмы в криптографии. – М.: МЦНМО, 2003. – С. 12–56.
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. Яценко. – Питер, 2001. – 288 с.
5. Швейкин В.В. Сравнительный анализ алгоритмов определения простоты числа / В.В. Швейкин, И.В. Танаев, Е.А. Дмитриев [и др.] // Научное сообщество студентов XXI столетия. Технические науки: Сб. ст. по мат. XIII междунар. студ. науч.-практ. конф. – № 6 (42) [Электронный ресурс]. – Режим доступа: <https://sibac.info/studconf/tech/xliii/57352> (дата обращения: 01.08.2017).