

Метод Диемитко формирования больших простых чисел

Королёва М.Н., Липницкий В.А.

Белорусский национальный технический университет,
Военная академия Республики Беларусь

В современном информационном обществе как никогда актуализированы все проблемы, связанные с созданием и успешным функционированием ИТ-технологий, особенно вопросы защиты информации. Современные криптографические системы – RSA, Рабина, Эль Гамала и их всевозможные модификации требуют для своего создания больших простых чисел размером порядка 512-1024 бита. Развиваемая с древних времен теория чисел оказалась неподготовленной к такому внешне простому вопросу. Систематизация теории сравнений привела к осознанию справедливости следующего утверждения.

Теорема 1. *Натуральное число $n > 1$ является простым тогда и только тогда, когда мультипликативная группа Z / nZ^* кольца классов вычетов Z / nZ по модулю n является циклической порядка $n-1$.*

Фактической переформулировкой теоремы о разложении любой конечной циклической группы в произведение своих примарных подгрупп является

теорема 2 (Тест Брилхарта-Лемера-Селфриджа, 1975). Пусть $n-1 = p_1^{r_1} \cdot p_2^{r_2} \cdot \dots \cdot p_s^{r_s}$ – разложение на простые множители. Пусть для каждого i , $1 \leq i \leq s$, существует такое целое b_i , что 1) $b_i^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$; 2) $b_i^{(n-1)/p_i} \not\equiv 1 \pmod{n}$. Тогда n – простое число.

Следующий тест явился результатом длительных исследований нескольких поколений математиков.

Теорема 3 (Диемитко, 1988). Пусть $n = qR + 1 > 1$, где q – нечетное простое число, R – четное и $R < 4(q+1)$. Если существует такое целое a , что $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ и $a^{(n-1)/q} \not\equiv 1 \pmod{n}$, то n – простое.

Секрет теоремы Диемитко в том, что делители числа n , если бы и существовали, то они имели бы весьма специфический вид, что достаточно быстро проверяется. В силу означенного факта, теорема Диемитко долгое время была в основе стандарта формирования простых чисел Республики Беларусь и многих других стран.