

С. М. Вахтеров
МГТУ им. Н.Э.Баумана
г. Москва, Россия

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО ВЕЛИКОЙ ТЕОРЕМЫ ФЕРМА
ПРИ УСЛОВИИ: $\text{НОД}(\varphi(x), \varphi(y), \varphi(z), e) = e$**

В работе доказывается теорема, касающаяся Великой теоремы Ферма, для указанного в заголовке условия.

Полученный результат не завершает доказательство ВТФ, начатое в работе “Криптосистема RSA против ВТФ” [5], но приводит к результатам, которые помогают существенно ограничить область допустимых значений переменных уравнения простыми математическими операциями.

Данное доказательство ВТФ [1] для уравнения Ферма, слегка измененного вида:

$$x^e + y^e + z^e = 0,$$

где e - простое число больше двух, подразумевает две части (по свойствам функции Эйлера):

- 1) $(\varphi(x), \varphi(y), \varphi(z), e) = 1$,
- 2) $(\varphi(x), \varphi(y), \varphi(z), e) = e$.

Здесь и далее именно так (скобками) будет обозначаться наибольший общий делитель - Greatest Common Divisor.

Оба указанных случая не надо путать с известными Случаями 1 и 2 ВТФ, о которых можно почитать в [1]. Случай 1 рассматривает доказательство ВТФ, при условии, что ни одно из значений переменных уравнения, не кратно степени e , Случай 2, подразумевает доказательство противного случая, когда только одно из значений переменных кратно e :

В данном доказательстве активно используется функция Эйлера $\varphi(n)$, где n — натуральное число, равна количеству натуральных чисел, не больших n и взаимно простых с ним, [4]. Например, $\varphi(9)$ имеет шесть таких чисел: 1, 2, 4, 5, 7 и 8 взаимно простых 9.

$a^{\varphi(q)} \equiv 1 \pmod{q}$, для всех a взаимно простых с q .

Функция Эйлера играет ключевую роль в криптосистеме RSA.

Для случая $(\varphi(x), \varphi(y), \varphi(z), e) = 1$ доказательство выполнено на математических свойствах функции Эйлера, использованных также в криптосистеме RSA в работе [2]. С упрощенным вариантом полученного результата (для уравнения $x^3 + y^3 + z^3 = 0$) можно ознакомиться здесь: “Доказательство ВТФ для $n=3$ (для любителей)” [6].

Данное доказательство развивает идеи метода Лежандра, использованные при доказательстве теоремы Софи Жермен [1] и первоначальной версии подобного доказательства [5].

Теорема. Уравнение $x^e + y^e + z^e = 0$ не имеет решений, если:

- 1) $(\varphi(x), \varphi(y), \varphi(z), e) = e$, т.е. все целые числа x, y, z , имеют значения функции Эйлера, кратные e . e – простое число больше 2.
- 2) Выполняется хоть одно из следующих условий:
 $e^{\varphi(x)/e} \not\equiv 1 \pmod{x}$ и $(x, e) = 1$;
 $e^{\varphi(y)/e} \not\equiv 1 \pmod{y}$ и $(y, e) = 1$;
 $e^{\varphi(z)/e} \not\equiv 1 \pmod{z}$ и $(z, e) = 1$.

Доказательство

Предположим, что условия теоремы выполнены.

Все переменные в основном уравнении ВТФ равноправны:

$$x^e + y^e + z^e = 0 \quad (1).$$

Согласно арифметическим ограничениям ВТФ [1] переменные уравнения (1) взаимно просты:

$$(x, y) = (x, z) = (y, z) = 1 \quad (2).$$

Для получения дальнейших результатов, определимся, что y кратно e . В доказательстве используются соотношения Барлоу для случая 2 ВТФ [1].

Согласно результатам Барлоу и других исследователей следует существование таких целых чисел: $x_1, x_2, y_1, y_2, z_1, z_2$, что:

множители x^e :

$$y + z = x_1^e \quad (3),$$

$$y^{e-1} - y^{e-2}z + y^{e-3}z^2 - \dots + z^{e-1} = x_2^e \quad (4),$$

$$\text{т.о. } x = -x_1x_2 \quad (5),$$

множители y^e , $(y, e) = e$ (Случай 2 ВТФ):

$$x + z = y_1^e e^{ne-1} \quad (6),$$

$$x^{e-1} - x^{e-2}z + x^{e-3}z^2 - \dots + z^{e-1} = y_2^e e \quad (7),$$

$$\text{т.о. } y = -y_1 e^{ne} y_2 \quad (8), \text{ при } n=0 - \text{имеем Случай 1 ВТФ.}$$

множители z^e :

$$x + y = z_1^e \quad (9),$$

$$x^{e-1} - x^{e-2}y + x^{e-3}y^2 - \dots + y^{e-1} = z_2^e \quad (10),$$

$$\text{т.о. } z = -z_1z_2 \quad (11).$$

Для доказательства используем делители числа z . Если выполняются определенные условия в теореме, с таким же успехом, доказательство проводится с помощью делителей числа x .

Подслучай $(\varphi(z_1), e) = e$.

Так как по условию $(\varphi(z), e) = e$, а $z = z_1z_2$, сначала рассмотрим случай $(\varphi(z_1), e) = e$ (12), затем возможность случая $(\varphi(z_1), e) = 1$ (13). Если в обоих случаях основное уравнение Ферма не имеет решений, то справедливость теоремы подтверждается.

$$(9) \Rightarrow x \equiv -y \pmod{z_1} \quad (14), (4) \Rightarrow$$

$$x^e / (y + z) = (y^{e-1} - y^{e-2}z + y^{e-3}z^2 - \dots + z^{e-1}) = x_2^e \quad (15),$$

поэтому:

$$x^{e-1} \equiv y^{e-1} \equiv x_2^e \pmod{z_1} \quad (16). \text{ Тогда:}$$

$$\begin{aligned}
z_2^e &= (x^e + y^e)/(x + y) = \\
&= x^{e-1} + x^{e-2}(-y) + x^{e-3}(-y)^2 + \dots + (-y)^{e-1} \equiv \\
&\equiv ex^{e-1} \equiv ex_2^e \pmod{z_1} \quad (17).
\end{aligned}$$

Пусть значение функции Эйлера числа z_1 равно $2ke$. В таком случае, возводим в степень $\varphi(z_1)/e = 2k$ левую и правую часть сравнения, чтобы получить значение показателя степени равным значению функции Эйлера числа z_1 .

Возводим в степень $2k$ левую и правую часть сравнения:

$$(z_2)^{2ke} \equiv e^{2k} x_2^{2ke} \pmod{z_1} \quad (18),$$

$$z_2^{2ke} \equiv z_2^{\varphi(z_1)} \equiv 1 \equiv e^{2k} \equiv e^{\varphi(z_1)/e} \pmod{z_1} \quad (19).$$

Несложно проверить, что это условие эквивалентно условию:

$$1 \equiv 2k^{2k} \equiv 2k^{\varphi(z_1)/e} \pmod{z_1} \quad (20).$$

И это невозможно, т.к. это условие заложено в условие нашей теоремы. Данное условие было “подсмотрено” в доказательстве теоремы Лежандра.

Тем самым, доказан случай - $(\varphi(z_1), e) = e$ теоремы.

Примеры:

Пусть $z_1=31$. Тогда $\varphi(z_1) = 2*3*5$.

Для $e=3$, $(\varphi(z_1), 3) = 3$: $e^{2k}=3^{2*5} \equiv 25 \pmod{31}$, т.е. ВТФ справедлива, т.к. соответствует условию теоремы.

Для $e=5$, $(\varphi(z_1), 5) = 5$: $e^{2k}=5^{2*3} \equiv 1 \pmod{31}$, т.е. не соответствует требованию теоремы, устанавливающему справедливость ВТФ для данного случая. (Дополнение к примеру: $7^5 \equiv 5 \pmod{31}$, $19^5 \equiv 5 \pmod{31}$, что является альтернативным свойством, использованным Лежандром, при доказательстве теоремы ВТФ для Случая 1).

Примеры чисел, которые “мешают” полному доказательству ВТФ, предложенным способом:

$$3^{\varphi(61)/3} \equiv 1 \pmod{61}; 5^{\varphi(31)/5} \equiv 1 \pmod{31}.$$

Для простых чисел вида $2ke + 1$ выполняется $e^{\varphi(2ke+1)/e} \equiv 1 \pmod{2ke + 1}$, когда:

$$e = 3; k = 10, 11, 12, 15, 17;$$

$$e = 7; k = 3;$$

$$e = 11; k = 6;$$

$$e = 13; k = 4, 6;$$

$$e = 19; k = 4.$$

Подслучай при $(\varphi(z_1), e) = 1$

Так как $(\varphi(z_1), e) = 1$, а по предположению $(\varphi(z), e) = e$, то следует, что $(\varphi(z_2), e) = e$, т.е. $\varphi(z_2) = 2ke$ (21).

Сгруппируем переменные следующим образом:

$$(y+z) + (x+z) - (x+y) = 2z \quad (22).$$

Для этого уравнения, согласно соотношений Барлоу для Случая 1 и Случая 2 ВТФ [1], выводятся следующие уравнения:

Случай 1 ВТФ: $(y, e) = 1$ и $(\varphi(z_2), e) = e$ (23):

$$x_1^e + y_1^e - z_1^e = 2z = -2z_1 z_2 \quad (24),$$

$$2z \equiv x_1^e + y_1^e - z_1^e \equiv 0 \pmod{z_2} \quad (25),$$

$$x_1^e + y_1^e \equiv z_1^e \pmod{z_2} \quad (26),$$

$$(x_1^e + y_1^e)^{2k} \equiv z_1^{2k\varphi(z_2)} \equiv 1 \pmod{z_2} \quad (27), \text{ что невозможно по условию}$$

2 теоремы.

Рассмотрим тривиальный пример с использованием простых чисел Софи Жермен. Пусть e – число Софи Жермен. Согласно определению чисел Софи Жермен: $2e + 1$ – тоже простое число. Рассмотрим, $\varphi(z_2) = 2e$. На самом

деле, мы можем выбрать любой вариант представления числа, но вариант с числом Софи Жермен, является наиболее наглядным, с точки зрения, истории доказательства теоремы. Тогда:

$$(x_1^e + y_1^e)^2 \equiv z_1^{2e} \pmod{z_2=2e+1},$$

$$(x_1^e + y_1^e)^2 \equiv 1 \pmod{z_2=2e+1} \quad (28),$$

$$x_1^{2e} + y_1^{2e} + 2x_1^e y_1^e \equiv 1 \pmod{2e+1} \quad (29),$$

$$1 + 1 + 2x_1^e y_1^e \equiv 1 \pmod{2e+1} \quad (30),$$

$$2x_1^e y_1^e \equiv -1 \pmod{2e+1} \quad (31),$$

возведем в квадрат левую и правую часть, чтобы получить в показателе значение функции Эйлера числа $2e+1$:

$$2^2 x_1^{\varphi(z_2)} y_1^{\varphi(z_2)} \equiv 1 \pmod{2e+1} \quad (32),$$

$$2^2 \equiv 1 \pmod{2e+1} \quad (33),$$

{ Гипотеза. Для этого случая возможно и другое доказательство - через соотношения Барлоу “второго порядка”, которые можно вывести из сравнения

$$x_1^e + y_1^e + (-z_1^e) \equiv 0 \pmod{z_2} \quad (34).$$

По методу Барлоу можно получить соотношения и множители для данного сравнения: $x_{1x}, x_{2x}, y_{1y}, y_{2y}, z_{1z}, z_{2z}$:

$$x_1 = -x_{1x} x_{2x}, z_1 = -z_{1z} z_{2z} \text{ и } y_1 = -y_{1y} e^{ne} y_{2y} \quad (35).$$

А далее методом, изложенным здесь для подслучая - $\text{НОД}(\varphi(z_1), e) = e$, выполнить подобное доказательство по модулю z_{1z} .

Случай 2 ВТФ: $\text{НОД}(y, e) = e$ и $\text{НОД}(\varphi(z_2), e) = e$ (36):

$$x_1^e + y_1^e e^{ne-1} - z_1^e = 2z = -2z_1 z_2 \quad (37),$$

$$x_1^e \equiv -y_1^e e^{ne-1} \pmod{z_1} \quad (38),$$

Возведём левую и правую часть сравнения в степень $\varphi(z_1)/e$:

$$x_1^{\varphi(z_1)} \equiv y_1^{\varphi(z_1)} e^{\varphi(z_1)(ne-1)/e} \pmod{z_1} \quad (39),$$

$$1 \equiv e^{(ne-1)/e} \pmod{z_1} \quad (40).$$

Однако, $ne - 1$ не делится на e , поэтому $1 \not\equiv e^{(ne-1)/e} \pmod{z_1}$,

$$x_1^e + y_1^e e^{en-1} - z_1^e \not\equiv 0 \pmod{z_1} \quad (41).$$

Рассмотрим ещё один вариант доказательства этого случая, через модуль Z_2 .

$$x_1^e + y_1^e e^{ne-1} - z_1^e = 2z = -2z_1 z_2 \quad (42),$$

$$2z \equiv x_1^e + y_1^e e^{ne-1} - z_1^e \equiv 0 \pmod{z_2} \quad (43).$$

Если данное сравнение справедливо, то должно быть справедливым и сравнение:

$2z \equiv x_1^e + y_1^e - z_1^e \equiv 0 \pmod{z_2}$ (44), справедливость для которого рассмотрена ранее. Т.е. сравнение

$x_1^e + y_1^e e^{ne-1} - z_1^e \equiv 0 \pmod{z_2}$ (45) справедливо тогда и только тогда, когда справедливо сравнение:

$x_1^e + y_1^e - z_1^e \equiv 0 \pmod{z_2}$ (46). Однако, как нами доказано, оно не имеет решения, при выполнении условий теоремы.

Т.о., при заданных условиях, теорема справедлива.

Усилить теорему можно, доказав, что ВТФ справедлива и для случая, без выполнения условия 2 теоремы.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ И ЛИТЕРАТУРЫ

1. P. Ribenboim, Fermat's last theorem for amateurs, Springer-Verlag, New York, NY, 1999.
2. The RSA Cryptosystem against Last Fermat's Theorem [fermat.2000.ru - http://fermat.2000.ru/fermats/2000ru_vsm_rsa1a_01_04_2010.htm]. // <http://fermat.2000.ru> (Data 07.06.2010).
3. RSA [Wikipedia - <http://en.wikipedia.org>]. – Режим доступа: <http://en.wikipedia.org/wiki/RSA> (дата обращения 07.01.2010).

4. Euler's_theorem [Wikipedia - <http://en.wikipedia.org>]. – Режим доступа: http://en.wikipedia.org/wiki/Euler's_theorem (дата обращения 07.06.2010).
5. Криптосистема RSA против ВТФ [fermat.2000.ru - // <http://fermat.2000.ru>
http://www.fermat.2000.ru/fermats/2000ru_vsm_rsa1a_01_04_2010.htm
(дата обращения - Data 07.06.2010).
6. “Доказательство ВТФ для $n=3$ (для любителей)” [fermat.2000.ru - http://www.fermat.2000.ru/fermats/proof_fermat_n3_last_theorem_rus_va_khterov.htm (дата обращения - Data 07.06.2010).

S.M. Vakhterov, student, Moscow State Technical University n.a. N.E. Bauman
M.I. Vakhterov, editor

Contact: 2000@2000.ru

http://fermat.2000.ru/fermats/case2vtf_version_actual.htm

Last Modified: August, 19, 2010