

Теория чисел.

Лекции проф. Ландау, читанные в Кембриджском университете в течение лета 1911 г.

Настоящий курс состоит из 3-х глав:

- 1) Теория делимости.
- 2) Числовые уравнения.
- 3) Разложение целых чисел на сумму одинаковых степеней?

Глава I. Теория делимости.

Числа a и b — 2 целых положительных числа.
Мы утверждаем, что всегда можно найти в целых
полож. числах уравнение

$$a = bq + r$$

(мы найдем 2 целых поз. числа q и r , удовлетворяющих
написанному равенству), причем

$$q \geq 0. \quad 0 \leq r < b.$$

Докажем это: мы имеем ряд чисел:

$$a, a-b, a-2b, \dots$$

В этом ряду (продолжая) этот ряд, мы всегда достигем до

отрицательных чисел; в самом деле, число $a - ab$ равно 0 или больше $a - ab = a(1-b) \geq 0$.

Возьмем еще ряд a , получим квадратичную функцию.

Итак, мы найдем всегда число q такое, что

$$a - qb \geq 0, \text{ между ними как } a - (q+1)b < 0. \text{ Разная}$$

разность в отброске r , мы видим, что в 1^м случае

$$r \geq 0, \text{ а } r - b < 0, \text{ т.е. } r < b. \text{ Остаемся догадаться, что}$$

$q \neq 1$. Если бы было $q < 0$, то $qb \leq -b$, $qb + r < 0$, т.е.

$a < 0$, что противоречит условию. Итак, q не отрицательно.

Докажем, что найденное решение единственное

допустим, что существует 2 решения:

$$a = bq + r, \quad a = bq_1 + r_1 \quad (0 \leq r_1 < b)$$

Нужно $q \neq q_1$; предположим $q > q_1$. Возьмем:

$$0 = b(q - q_1) + r - r_1, \text{ или } r_1 - r = b(q - q_1)$$

Левая часть $\leq b - 1$, а правая $\geq b$; это невозможно, значит найденное решение единственное.

Рядом с 0 есть найденная дробь на b , и тогда

$$\frac{a}{b} = q + \frac{r}{b}, \text{ где } \frac{r}{b} \text{ правильная дробь.}$$

q есть наибольшее целое число, заключенное в дроби $\frac{a}{b}$.

Число r больше 0 - любое целое число (забавно изрядно)

Наибольшее натуральное число, делящееся на b ,
 будем обозначать символом $E(x)$ или $[x]$. В нашей
 ситуации имеем: $q = [\frac{a}{b}]$.

$[x]$ удовлетворяет неравенству: $[x] \leq x < [x] + 1$.
 Возьмем в равнине, каар. b , мы вет числа разделим
 на b классов, в которых x б сообразуется значение
 $r = 0, 1, 2, 3, 4, 5$.

Пусть ^{классы} r от $r=0$, имеет особое значение; в $r=0$
 является единичным классом числа от 0 до b .

Будем обозначать то, что a делится на b , символом $b|a$.
Теорема 1. Эвклид: $b|a, c|b$. Утверждение $c|a$.

Доказ. $b|a$ значит $a = qb$, $c|b$ зн. $b = q_1c$, $a = qq_1c$, т.е. $c|a$.

Теорема 2. Лейб: $b|a, b|a_1$; нр. док. $b|a+a_1, b|a-a_1$.

Доказ. $a = qb, a_1 = q_1b$; $a+a_1 = (q+q_1)b$; $a-a_1 = (q-q_1)b$, т.е. $b|a+a_1$.

Теорема 3. Дано: $b|a, b|a_1$; x, y - любые y положе. числа.

нр. док.: $b|ax+ay$; Доказ. $b|a|ax$; $b|a_1|ay$; сл. $b|ax+ay$.

Глава 2. О простых числах.

Каждое число имеет по пр. свойство одно деление
 самим собой: $a|a$; откуда $a = a \cdot 1$, т.е. вет числа, начиная
 с 2, имеет еще 2^{20} делителей, 1. Числа, не имеющие иных
 делителей, зривт самим собой и 1, наз. простыми числами.

П. о. р. по отношению к действительности ват числа действительны
на 3 класса: 1) единица, 2) простое число, 3) составное
число.

Теорема. Каждое число ^{н. д. разлагается на} разлагается ^{на} произведение
простых чисел и простых действительных ^{факторов}.

I. 1) a , большее 1, имеет по крайней мере один простой
делитель p . Док.: если a простое число, утверждение верно,
если a не простое, оно может представлено в виде np ,
уменьшен $2^{\text{м}}$ делением, уменьшим $m > 1$. Если m
простое число, по лем. докажем, если nt , представим
его np в виде $n \cdot p$, пусть $n \geq n_1 \cdot t_1$ и т. д. $n_1 \cdot t_1$.

Этой процесс не может продолжаться бесконечно, т. к. каждая
сильн. делитель на nt число a ^{каждый} меньше предсе-
дующего. Итак, мы непременно найдем простой
делитель числа a ;

2). Дано: $a > 1$; тр. док. $a = p_1 \cdot p_2 \dots p_k$. Док. Если a простое
теор. очевидна, если nt , то по доказанному $a = p_1 a_1$. Если
 a_1 простое, теор. доказана, если nt , то $a_1 = p_2 a_2$, $a = p_1 p_2 a_2$
и т. д. Получим ряд чисел $a > a_1 > a_2 \dots$. Процесс не может про-
должаться до бесконечности, и $a_k = p_k$ — простое число, тогда
получим искомого разложение

3) Дано: $b < p, c < p$. М. док. $p \nmid bc$. Доказ. Пусть $p \mid bc$. Рассмотрим
люди:

$bc, b(c-1), \dots, b \cdot 2, b \cdot 1$.

Если $c=1$, то теор. обратна, если $c > 1$, то в этом ряду, ^{идет} начиная
с правой стороны, мы встретим первое число, делящееся на

p ; $p \mid by$; $1 < y \leq p$, т.е. $1 < y < p$. Делим p на y ;

$p = qy + r$; $0 \leq r < p$. Но $r \neq 0$, т.к. p простое число, $r < y$

$br = b(p - qy) = bp - qby$. По предположению $p \mid by$, т.е.

$p \mid br$, и by уже не 1^{ое} число, делящееся на p в нашем ряду.

Мы пришли к противоречию, значит предположение не верно.

4) Дано: $p \nmid b, p \nmid c$; м. док.: $p \nmid bc$. Докажем: $b = q_1 p + b_1$,

где $0 \leq b_1 < p$ или $1 \leq b_1 < p$. $c = q_2 p + c_1$, где $1 \leq c_1 < p$. По предыдущему

$p \nmid b, c$. $bc = q_1 q_2 p^2 + q_2 p b_1 + q_1 b_1 c_1 + b_1 c_1 = Mp + b_1 c_1$; $b_1 c_1$;

значит $p \nmid bc$.

5) Дано: $p \nmid b_1, p \nmid b_2, \dots, p \nmid b_k$; м. док.: $p \nmid b_1 b_2 \dots b_k$. Доказ.: $p \nmid b_1, b_2$ по док.,
и $p \nmid b_3$, с. $p \nmid b_1 b_2 b_3$ и т.д. Поэтому найдем $p \nmid b_1 b_2 \dots b_k$.

II. Докажем, что разложение на простые множители единственно.
Пусть имеем 2 разложения:

$$a = p_1 p_2 \dots p_x ; a = q_1 q_2 \dots q_m$$

По теор. 5 q_1 должно делить хоть одно из простых чисел p_i , напр. p_1 ,
 $q_1 \mid p_1$; оба — числа простые, $\neq 1$, следовательно $p_1 = q_1$.

В предполагаемом равенстве $p_1, p_2, \dots, p_n = q_1, q_2, \dots, q_n$ ^{согласно}
 $p_2, p_3, \dots, p_n = q_1, q_2, \dots, q_n$. Так же еще способом докажем, что
 $q_2 = p_2$ и т.д., и число простое множителей $\lambda = \mu$, т.е.
 два разложения тождественны.

Докажем, что число простое имеет бесконечно; если
 бы оно было конечно, то суц. бы последнее простое
 число p_n . Составим выражение

$$2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 \cdot \dots \cdot p_n + 1$$

Это число и. дель простое, тогда теорема доказана, т.к.
 оно $> p_n$. Если же оно составное, то (в его состав) входит
 оно делится на простое число, коэф. к которому больше p_n ; теорема
 доказана и в этом случае.

Теорема. Если x произвольное четное число, то существует
 по кр. мёрт одно простое число p , лежащее в интервале
 $x < p < x^x$. Доказ. $x! - 1 < x! \neq x^x$. Каждое простое множит.
 число числа $x! - 1$ больше, чем x и меньше (или равно) $x! - 1 < x^x$.

Теорема. Существует бесчисленное множество простых чисел
 вида $4q + 3$. Пусть p_n последнее число этого вида. Безразлично

$$a = 4p_1 p_2 \dots p_n - 1 \quad (p_1, p_2 \dots \text{ все простые числа } < p_n)$$

Это простое число a больше p_n и не может быть
 вот вид $4q + 1$, т.к. в этом случае произведение их число в

вид: $4q+3$

Заметим, что вет простых числа, кратн 2 и 3, могут быть представлени в виде: $6q+1$ или $6q-1$.

Теорема. Существует бесчисленно множество простых чисел вида $6q-1$. Пусть последнее число этого вида есть p_r ; составим выражение:

$$a = 6(p_1 \cdot p_2 \dots p_r) - 1.$$

Вет первонач. факторы a больше p_r , и хотя ^{было бы} один из них имеет вид $6q-1$, т.к. иначе $a = 6q+1$.

Таким же образом выведем, что существует бесчисленно множество простых чисел вида $3q-1$.

Мы убедились, что линейные формы $4x+3, 3x+2, 6x+5$ выражают покуда бест. множество простых чисел; эти теоремы являются частными случаями теории Dirichlet (1837), состоящей в следующей линейной форме,

$$ax+b,$$

где a и b взаимно простые числа, выражают бесчисленно множество простых чисел.

Пусть d любое четное число; мы всегда можем найти d последовательных чисел $x, x+1, x+2, \dots, x+d-1$, которые вет составлены; для этого надо положить $x = (d+1)! + 2$.

Разложение факториала на простые множители.

Если в разложении $n!$ входит множитель в α -й степени всякое $p \leq n$; определим показатель при каком-нибудь p . Пусть α есть число чисел, кратных p и не превышающих n ; $\alpha p \leq n < (\alpha+1)p$, т. е. $\alpha = \left[\frac{n}{p} \right]$. Каждое из этих чисел, кратных p , дает в $n!$ ^{разложение} одного множителя p ; все вместе они дадут в разложении $n!$ множитель $p^{\left[\frac{n}{p} \right]}$.

Каждое из чисел, меньших n и кратных p^2 , дает в разложении $n!$ сверх того множителя p ; все вместе дадут $p^{\left[\frac{n}{p^2} \right]}$.

Могут оказываться числа $< n$ и кратные p^3 ; они дадут в разложении $n!$ $p^{\left[\frac{n}{p^3} \right]}$ и т. д. Таким образом покажем, что p есть $\left[\frac{n}{p} \right] + \left[\frac{n}{p^2} \right] + \left[\frac{n}{p^3} \right] + \dots$, а разложение $n!$ представляется в виде

$$n! = \prod_{p \leq n} p^{\left[\frac{n}{p} \right] + \left[\frac{n}{p^2} \right] + \left[\frac{n}{p^3} \right] + \dots + \left[\frac{n}{p^{\alpha}} \right]}$$

где $p^{\alpha} \leq n$, а $p^{\alpha+1} > n$, т. е. $\alpha \leq \frac{\log n}{\log p}$, $\alpha \geq \frac{\log n}{\log p} - 1$.

О коэффициентах в разложении бинома Ньютона.

Из разложения бинома Ньютона ^{знаменатель} $(x+y)^m$ видна четная половина чисел. Имеем $\binom{m}{\nu} = \frac{m(m-1)\dots(m-\nu+1)}{\nu!}$. Докажем, что это четные числа.

$\binom{m}{\nu}$ — произведение чисел и знаменатель на $(m-\nu)!$

Имеем $\binom{m}{\nu} = \frac{m!}{\nu! m-\nu!}$ или $\frac{(a+b)!}{a! b!}$. Все простые множители

знаменателя очевидно входят в числитель; рассмотрим пока

имеет при одном из них, p ; покажем при p в числителе есть

$$\sum_{v=1,2,\dots} \left[\frac{a+b}{p^v} \right], \text{ а в знаменателе } \sum_{v=1,2,\dots} \left[\frac{a}{p^v} \right] + \sum_{v=1,2,\dots} \left[\frac{b}{p^v} \right] = \sum_{v=1,2,\dots} \left(\left[\frac{a}{p^v} \right] + \left[\frac{b}{p^v} \right] \right)$$

Докажем, что $\sum_{v=1,2,\dots} \left[\frac{a+b}{p^v} \right] \geq \sum_{v=1,2,\dots} \left(\left[\frac{a}{p^v} \right] + \left[\frac{b}{p^v} \right] \right)$

Лемма. $x > 0, y > 0$ - рациональные числа; нр. док. $[x+y] \geq [x] + [y]$.

Докаж. $x \geq [x], y \geq [y]$; $x+y \geq [x] + [y]$. Число $x+y$ больше или равно целому числу $[x] + [y]$, сл. и его целая часть $[x+y] \geq [x] + [y]$.

Применяя лемму к наименьшему слагаемому, имеем:

$$\left[\frac{a+b}{p^v} \right] \geq \left[\frac{a}{p^v} \right] + \left[\frac{b}{p^v} \right], \text{ значит } \sum_{v=1,2,\dots} \left[\frac{a+b}{p^v} \right] \geq \sum_{v=1,2,\dots} \left(\left[\frac{a}{p^v} \right] + \left[\frac{b}{p^v} \right] \right) \text{ что и нр. док.}$$

Лема 3. Об обратном наибольшему

элементу и обратному наименьшему краинному.

Имеем число $a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}$, где $\alpha_k \geq 1$.

Обратный d числа a не может иметь первоначальных множителей, отличных от p_k . Допустим обратное:

$q | d$, где q простое число, отличное от p_k ; получим $q | a-d$ и $q | d/a$, т.е. в разложении a входит простое множитель q , что невозможно.

Итак, каждый делитель d числа a имеет форму:

$$d = p_1^{\beta_1} \dots p_r^{\beta_r}, \text{ где } 0 \leq \beta_k \leq \alpha_k.$$

Если бы имелся множитель $\beta_i > \alpha_i$, т.е. $\beta_i \geq \alpha_i + 1$, то имело бы $p_i^{\alpha_i+1} | d | a$. Тогда разложение a было бы $a = p_i^{\alpha_i+1} \cdot a'$, что невозможно.

Итак $a = d \cdot p_1^{\alpha_1 - \beta_1} \dots p_r^{\alpha_r - \beta_r}$

β_1 может иметь (β разных d) $\alpha_1 + 1$ значений $(0, 1, \dots, \alpha_1)$,

β_2 может принимать $\alpha_2 + 1$ значений, и т. д.; β_r $\alpha_r + 1$ значений.

Комбинируя в произведении разные показатели при первоначальных множителях, мы получим все возможные

множители числа a ; их число будет

$$(\alpha_1 + 1)(\alpha_2 + 1) \dots (\alpha_r + 1)$$

Итак, число множителей данного числа зависит только от показателей при простых множителях в разложении ^{этого} ~~данного~~ числа.

2 числа a и b называются взаимно простыми, если они не имеют общего делителя, кроме 1.

Теорема. Дано: $p \nmid b$; тр. док.: p и b взаимно простые числа

Доказательство обратное: пусть p и b имеют общий делитель $d > 1$.

Тогда $d \mid p$, $d \mid b$; и 1-го заключаем $d = p$, откуда $p \mid b$, что ~~неверно~~

Относительно простого числа p все число можно разложить на 2 класса — делится на него и не делится

Пусть нам даны 2 числа:

$$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r} \quad \text{и} \quad b = q_1^{\beta_1} \dots q_s^{\beta_s}, \quad \text{где } \alpha_i \geq 0 \text{ и } \beta_j \geq 0.$$

Идем их общие множители. Если, напр. $b = 1$, все q равны

от p , ^{единицы} общий делитель = 1. Чтобы были общие делители a и b , отличные от 1, хотя одно из p должно быть ^{каким-то} равно q .

Введем новое обозначение разложения a и b

$$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}; \quad b = p_1^{\beta_1} \dots p_r^{\beta_r}, \quad \text{где } \alpha_i, \beta_i \geq 0, \text{ и}$$

никогда не бывают одновременно $\alpha_k = \beta_k = 0$. Тогда великий общий делитель a и b будет иметь вид:

$$c = p_1^{\delta_1} \dots p_r^{\delta_r}, \quad \text{где } \delta_k \geq 0 \text{ и } \delta_k \leq \alpha_k, \delta_k \leq \beta_k.$$

Введем обозначение: наименьшее из чисел $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ будем обозначать $\min(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$. Тогда δ_i представим так:

$$\delta_i \leq \min(\alpha_i, \beta_i) = \delta_i, \text{ т. е. } 0 \leq \delta_i \leq \delta_i. \text{ Составим } 0 \leq \delta_2 \leq \delta_2 \text{ и т. д.}$$

Составим выражение

$$p_1^{\delta_1} p_2^{\delta_2} \dots p_r^{\delta_r} = d$$

Это будет определенное натуральное число, общий делитель чисел a и b .

Если возьмем какой-нибудь общий делитель a и b , c , то очевидно $c | d$. d называется общим наибольшим делителем чисел a и b .

Исходя из общего наиб. делителя, мы одновременно дали способ его нахождения путем разложения чисел на первонач. множители.

Приведем другой способ нахождения общего наиб. делителя.

Даны 2 числа a и a_1 . Если $a = a_1$, то a и есть общ. наиб. делитель.

Пусть теперь $a > a_1$; $a = q_1 a_1 + a_2$, где $a_1 > a_2 \geq 0$. Если $a_2 = 0$, то a_1 есть общ. наиб. делитель, если нет, продолжим.

$a_1 = q_2 a_2 + a_3$, где $a_2 > a_3 \geq 0$; если $a_3 \neq 0$, то ^{идем} доведем и и. г. Пусть
 по закону $a_{m-2} = q_{m-1} a_{m-1} + a_m$; $a_{m-1} = q_m a_m$. Тогда a_m есть общий
 наибольший делитель чисел a и a_1 . Докажем, что a_m есть
 общий дел. a и a_1 : из поск. равенства, $a_m | a_{m-1}$, из предположения
 в связи с тем $a_m | a_{m-2}$ и т. д. дойдем до $a_m | a_1$, и $a_m | a$.

Чтобы показать, что a_m есть общий наиб. делитель a и a_1 ,
 покажем, что велик. общий делитель a и a_1 , кратителю $e | a_m$.
 Мы имеем: $e | a$, $e | a_1$; из 1^{го} равенства следует, что $e | a_2$, из
 2^{го} в связи с тем: $e | a_3$, и т. д. По закону $e | a_{m-1}$, а $e | a_m$, что и нр. до.

Общий наиб. делитель a и b будем обозначать (a, b)
Теорема. Дано: $(a, b) = d$; нр. док. $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}) = 1$. Докаж. Пусть
 $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}) = e$; тогда $e | \frac{a}{d}$, $e | \frac{b}{d}$; $de | a$, $de | b$. Если $e \neq 1$, то d не
 общий наибольший делитель, что противор. условию. Сл. $e = 1$.

Обр. теорема. Дано: $d | a$, $d | b$; $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}) = 1$. Тр. док. $d = (a, b)$.
 Докаж. Пусть $(a, b) = df$; $df | a$, $df | b$. Известно, $f | \frac{a}{d}$, $f | \frac{b}{d}$, а
 $f = 1$, $(a, b) = d$, что и нр. док.

Пусть дано несколько чисел:
 $a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}$, $b = p_1^{\beta_1} \dots p_r^{\beta_r}$, $c = p_1^{\gamma_1} \dots p_r^{\gamma_r}$, ...
 Составим число
 $d = p_1^{\delta_1} \dots p_r^{\delta_r}$, где $\delta_\lambda = \min(\alpha_\lambda, \beta_\lambda, \gamma_\lambda, \dots)$, $\delta_\lambda \geq 0$.
 d наибольший делитель; в с. г. докажем, что велик. общий делитель

числа a, b, c, \dots делим d ;

Дано: $e|a, e|b, e|c, \dots$ нр. док. $e|d$. Пусть покажем при p, b, e есть ϵ_1 ; очевидно $\epsilon_1 \leq d, \epsilon_1 \leq \beta, \epsilon_1 \leq \gamma, \dots$, т.е. $\epsilon_1 \leq \delta$; то же справедливо и оиное. других показател, итак $e|d$. $d = (a, b, c, \dots)$

Если $d(a, b, c, \dots) = 1$, то числа a, b, c, \dots взаимно простыми.

О наименьшем общем кратном.

Пусть имеем числа:

$$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r} \quad \text{и} \quad b = p_1^{\beta_1} \dots p_r^{\beta_r}$$

Пусть c обладает такими свойствами, что $a|c$ и $b|c$. Тогда мы найдем с общим кратным a и b ; обеих кратных 2х чисел друг. множеств
напр. $c = ab, c = 2ab, \dots$ и т.д. и т.д.

Введем обозначение $M(\alpha_i, \beta_i)$ есть наибольшее из чисел α_i, β_i .

Теорема. Общее наим. кратное 2х чисел a и b равно величине общего их кратное. Найдем: $\text{Max}(\alpha_1, \beta_1) = \mu_1, \dots, \text{Max}(\alpha_r, \beta_r) = \mu_r$.

Возьмем $m = p_1^{\mu_1} \dots p_r^{\mu_r}$; ясно, что $a|m$ и $b|m$ ($\alpha_i \leq \mu_i, \beta_i \leq \mu_i, \dots$)

Следог. m есть общее кратное; докажем, что оно наименьшее

Дано: $a|c, b|c$; $m|c$ нр. док. Рассмотрим c на простые множители. Каждому простому множ. a и b соотв. поим две множеств $b \in b$ степеней (по крайней мере μ ; значит $m|c$).

Теорема. Докажем, что $ab = md$; имеем $a = \prod p^{\alpha}, b = \prod p^{\beta}$;

$$m = \prod p^{\max(\alpha, \beta)}, \quad d = \prod p^{\min(\alpha, \beta)}; \quad ab = \prod p^{\alpha + \beta}; \quad md = \prod p^{\max(\alpha, \beta) + \min(\alpha, \beta)}$$

Докажем, что $\max(\alpha, \beta) + \min(\alpha, \beta) = \alpha + \beta$. 1) $\alpha = \beta$, тогда $\alpha = \beta$
иначе $\alpha > \beta$

2) $\alpha > \beta$; $\max(\alpha, \beta) = \alpha$, $\min = \beta$; $\alpha + \beta = \alpha + \beta$; 3) $\alpha < \beta$; $\beta + \alpha = \alpha + \beta$.

$\text{Kmax } a, b = \text{md}$.

Теорема. Дано: $(a, b) = 1$; $a|c$, $b|c$; нр. док.: $ab|c$ — доказываем
на основании пред., что ab есть наименьшее кр. a и b .

Стрелка указывает направление чтения:

$$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}; \quad b = p_1^{\beta_1} \dots p_r^{\beta_r}; \quad c = p_1^{\gamma_1} \dots p_r^{\gamma_r}, \dots$$

Наименьшее кратное им,

$$m = p_1^{\max(\alpha_1, \beta_1, \gamma_1, \dots)} \dots p_r^{\max(\alpha_r, \beta_r, \gamma_r, \dots)}$$

Всякое другое кратное чисел a, b, c, \dots есть кратное m .

Теорема. Дано: $(a, n) = 1$, $(b, n) = 1$; нр. док. $(ab, n) = 1$. Доказ.

Пусть $p|n$, $p|ab$; знаем или $p|a$ или $p|b$ — против условий.

Теорема. ^{Дано} $(a, n) = 1$, $n|ab$; нр. док. $n|b$. Доказ. $n|ab$, $a|ab$;

знаем $na|ab$, т.е. $n|b$, что и нр. док.

Теорема: Дано $a = b^m$, $a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}$. нр. док. $m|d_1, \dots, m|d_r$.

Доказ. $b = p_1^{\beta_1} \dots p_r^{\beta_r}$; $a = b^m = p_1^{m\beta_1} \dots p_r^{m\beta_r}$. $\text{Kmax } d_1 = m\beta_1, \dots, d_r = m\beta_r$,

т.е. $m|d_1, \dots, m|d_r$, что и нр. док.

Теорема. ^{Дано} $(a, b) = 1$, $ab = c^m$. нр. док. $a = d^m$, $b = e^m$. Доказ.:

$a = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r}$; $b = q_1^{\beta_1} \dots q_s^{\beta_s}$; $ab = p_1^{\alpha_1} \dots p_r^{\alpha_r} q_1^{\beta_1} \dots q_s^{\beta_s}$. По предположению

$m|d_1, \dots, m|d_r$; $m|\beta_1, \dots, m|\beta_s$, т.е. a и b суть m -ые степени

целых чисел, что и нр. доказываем.

Глава 4. О некоторых числовых функциях.

Числовыми функциями ($y=f(n)$), называемся такие, аргументы которых принимают только целые положительные значения.

С одной из таких функций мы уже встретились, мы имеем формулу, дающую число делителей данного числа n .

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_p^{\alpha_p}.$$

Это число $T(n) = (\alpha_1 + 1)(\alpha_2 + 1) \dots (\alpha_p + 1)$.

Найдем выражение другой числовой функции $\sigma(n)$ - сумма всех делителей данного числа. Легко видеть, что

$$\sigma(n) = (1 + p_1 + \dots + p_1^{\alpha_1})(1 + p_2 + \dots + p_2^{\alpha_2}) \dots (1 + p_p + \dots + p_p^{\alpha_p}).$$

Заметив, что каждая скобка есть сумма геометрической прогрессии, напишем эту же функцию в виде

$$\sigma(n) = \frac{p_1^{\alpha_1+1} - 1}{p_1 - 1} \cdot \frac{p_2^{\alpha_2+1} - 1}{p_2 - 1} \dots \frac{p_p^{\alpha_p+1} - 1}{p_p - 1}.$$

Введем формулу произведения всех делителей данного числа. Пусть сначала n не квадратное число; если d делитель числа n , то $\frac{n}{d}$ - другой делитель. Их одр. вст делителями расположатся в паре, причем произведение каждой пары = n . Итак, произведение делителей дан. всякого не квадратного числа выражается формулой

$$n \frac{T(n)}{2}$$

Если же n точный квадрат, то одному делителю, \sqrt{n} , не найдется парного, и произведение делителей представится в виде:

$$\sqrt{n} \cdot n^{\frac{\sigma(n)-1}{2}} = n^{\frac{\sigma(n)}{2}}$$

Очевидно, $\sigma(n)$ (может быть) нечетным только в случае, если n есть точный квадрат.

Выводим из некоторых свойств функции σ ; т.к. $\sigma(p^\alpha) = p^{\alpha+1} - 1$ то для $\sigma(n)$ имеет выражение:

$$\sigma(n) = \sigma(p_1^{\alpha_1}) \cdot \sigma(p_2^{\alpha_2}) \dots \sigma(p_r^{\alpha_r}), \text{ где все } p_1, p_2, \dots, p_r \text{ различны}$$

Вообще, если $(a, b) = 1$, то

$$\sigma(ab) = \sigma(a) \cdot \sigma(b).$$

Если мы формула суммы делителей делителя числа n (не считая самого n), есть

$$\frac{p_1^{\alpha_1+1} - 1}{p_1 - 1} \cdot \frac{p_2^{\alpha_2+1} - 1}{p_2 - 1} \dots \frac{p_r^{\alpha_r+1} - 1}{p_r - 1} - n = \sigma(n) - n.$$

К этой формуле прилагает исчерпывающая до сих пор задача: какие все числа, равные сумме своих делителей делителей? Такие числа называются совершенными; как пример, укажем $6 = 1 + 2 + 3$; $28 = 1 + 2 + 4 + 7 + 14$.

Эта задача приводит к уравнению

$$\sigma(n) - n = n \quad \text{или} \quad \sigma(n) = 2n, \text{ т.е.}$$

$$\frac{p_1^{d_1+1}-1}{p_1-1} \cdot \frac{p_2^{d_2+1}-1}{p_2-1} \cdots \frac{p_p^{d_p+1}-1}{p_p-1} = 2 p_1^{d_1} p_2^{d_2} \cdots p_p^{d_p}$$

Рассмотрим 2 случая: 1) без n переменной; 2) для n ксипан.

Вышеизложенно 1 случай мы не знаем точно, т.е. не знаем ни одно число, удовлетворяющее условию, и не можем доказать, что таких чисел не существует.

Рассмотрим подробнее 2-й случай, и пусть $n = 2^a \cdot b$, где $a \geq 1$, b - нечетное число. Тогда в уравнении:

$$\sigma(n) = 2n; \quad \sigma(n) = \sigma(2^a) \cdot \sigma(b)$$

$$(2^{a+1}-1)\sigma(b) = 2^{a+1} \cdot b; \quad b \neq 1, \text{ следовательно } b > 1.$$

$$\sigma(b) = \frac{2^{a+1} \cdot b}{2^{a+1}-1} = b + \frac{b}{2^{a+1}-1}$$

Оба слагаемых b и $\frac{b}{2^{a+1}-1}$ целые числа, значит $2^{a+1}-1 \mid b$. Наше уравнение можно представить в виде

$$\sigma(b) = b + b'$$

где $b' \mid b$ и $b' < b$ (это и есть вторая часть b).

$\sigma(b)$ есть сумма всех делителей b ; в правой части мы имеем 2 делителя b , следовательно b есть простое число, а $b' = 1$. Тогда $n = 2^a (2^{a+1}-1)$, где $a > 1$, $2^{a+1}-1$ - простое число. Это условие необходимое, чтобы n было совершенным числом. Докажем, что оно достаточно. Пусть

$$n = 2^a (2^{a+1}-1), \text{ тогда } \sigma(n) = \sigma(2^a) \cdot \sigma(2^{a+1}-1) = (2^{a+1}-1) \cdot 2^{a+1} = 2n.$$

Итак, вся совершенная ^{нечетная} числа дается формулой:

2) если $b = 1$, то $n = 2^a$; $\sigma(n) = 2^{a+1}-1$, не удовлетворяет уравнению.

$n = 2^{k-1} (2^k - 1)$, где $2^k - 1$ простое число.

Этому условию удовлетворяют значения $k = 2, 3, 5, 7, 13, 17, 19, 31, 43, \dots$

Соответственно совершенным числам будут: 6, 28, 496, ...

Заметим, что для того, чтобы $2^k - 1$ было простым числом, необходимо, чтобы k было простым числом. Докажем наоборот.

Дано: $2^k - 1$ простое число; ир. док: k простое число. Основываемся

на тождестве: $\frac{y^v - 1}{y - 1} = y^{v-1} + y^{v-2} + \dots + 1$; пусть $y = 2$; $\frac{2^{vs} - 1}{2^s - 1} = 2^{s(v-1)} + 2^{s(v-2)} + \dots + 1$.

Если $k = 1$, то $\frac{2^{vs} - 1}{2^s - 1} = 2$ (по у. теор.). Если бы k не было простым числом ($k = r \cdot s$), то имели бы: $2^s - 1 \mid 2^{vs} - 1$, т.е. $2^k - 1$ не простое число.

Во сих пор не доказано, существуют ли бесконечное множество простых чисел вида $2^k - 1$.

Решим другую задачу: определить все число, произведение и сумма которых равно самому числу.

Получим уравнение: $a = \frac{a^{\frac{1}{2}T(a)}}{a}$ или $a^2 = a^{\frac{1}{2}T(a)}$, откуда

$T(a) = 4$. Нет! Пусть $a = p_1^{a_1} \dots p_r^{a_r}$; тогда $T(a) = (a_1 + 1) \dots (a_r + 1) = 4$.

4 можно представить в виде произведения двоек: $4 = 4 \cdot 1$ и $4 = 2 \cdot 2$.

Первую пару соответствует формула $a = p^3$ (решение простое число).

Второму случаю соответствует: $a = pq$ (р и q - два простых числа).

Рассмотрев Эйлерову числовую функцию $\phi(n)$, выразим число чисел, меньших n и взаимно с ним простых.

Если данное число простое, p , то очевидно $\varphi(p) = p - 1 =$
 $= p(1 - \frac{1}{p})$. Пусть теперь $n = p^\lambda$; тогда

$$\varphi(p^\lambda) = p^\lambda - p^{\lambda-1} = p^\lambda(1 - \frac{1}{p}) = n(1 - \frac{1}{p})$$

Пусть теперь $n = p^\alpha q^\beta$, где $p \neq q$, $\alpha \geq 1$, $\beta \geq 1$. Тогда

$$\varphi(n) = \varphi(p^\alpha q^\beta) = p^\alpha q^\beta - \text{число совпадающих, делящихся на } p \text{ и } q.$$

Число чисел, меньших n и делящихся на p есть $\frac{n}{p}$, меньших

n и делящихся на q $\frac{n}{q}$; если бы множество из n $\frac{n}{p}$ и $\frac{n}{q}$,

то означало, что число, делящееся на pq , вычтено

2 раза; чтобы получить $\varphi(n)$, надо прибавить к числу,

равное $\frac{n}{pq}$. Получим:

$$\varphi(n) = n - \frac{n}{p} - \frac{n}{q} + \frac{n}{pq} = n(1 - \frac{1}{p})(1 - \frac{1}{q}).$$

Пусть теперь

$$n = p^\alpha q^\beta r^\gamma.$$

$\varphi(n) = n - \text{число кратных } p - \text{ч. кр. } q - \text{ч. кр. } r + \text{ч. кр. } pq + \text{ч. кр. } pr + \text{ч. кр. } qr - \text{ч. кр. } pqr =$

$$= n - \frac{n}{p} - \frac{n}{q} - \frac{n}{r} + \frac{n}{pq} + \frac{n}{pr} + \frac{n}{qr} - \frac{n}{pqr} = n(1 - \frac{1}{p})(1 - \frac{1}{q})(1 - \frac{1}{r})$$

Пусть вообще

$$n = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}.$$

Докажем, что в этом случае будет справедлива формула:

$$\varphi(n) = n(1 - \frac{1}{p_1}) \dots (1 - \frac{1}{p_k}) = p_1^{\alpha_1-1} (p_1 - 1) \dots p_k^{\alpha_k-1} (p_k - 1)$$

Раскроем правую часть этой формулы:

$$\varphi(n) = n - \sum \frac{n}{p_1} + \sum \frac{n}{p_1 p_2} - \sum \frac{n}{p_1 p_2 p_3} + \dots + (-1)^{k+1} \sum \frac{n}{p_1 p_2 \dots p_k} + \dots + (-1)^k \frac{n}{p_1 p_2 \dots p_k}$$

Заметим, что числа чисел ^{слагаемых} (сумма) правой части будут соответственно равны:

$$1, p, \binom{p}{2}, \binom{p}{3}, \dots, \binom{p}{p}, \dots, 1.$$

а общее число чисел есть 2^p .

Покажем, что в написанном выражении $\varphi(n)$ всякое число $\leq n$ и взаимно с ним простое соотнесено 1 раз, а не взаимно с n соотнесено 0 раз. Возьмем число, меньшее n и делимое на p_1, p_2, \dots, p_r . Оно будет соотнесено в n один раз, в $\sum \frac{n}{p_i}$ 0 раз, в $\sum \frac{n}{p_i p_j}$ $\binom{r}{2}$ раз, в $\sum \frac{n}{p_1 p_2 p_3}$ $\binom{r}{3}$ раз, и т.д., в $\sum \frac{n}{p_1 p_2 \dots p_r}$ $\binom{r}{r} = 1$ раз. (Следовательно) далее не будет; следовательно всего оно соотнесено

$$1 - 0 + \binom{r}{2} - \binom{r}{3} + \dots + (-1)^r \cdot 1 = (1-1)^r = 0.$$

Итак, справедливость формулы для $\varphi(n)$ нами доказана.

Сокращенно можно обозначить:

$$\varphi(n) = n \prod \left(1 - \frac{1}{p}\right) = \prod p^{\alpha-1} (p-1).$$

Заметим, что $\varphi(n)$ всегда четно для $n \geq 3$, т.к. для простых чисел кратен 2, $p-1$ четно, а для степеней двух $\varphi(2^\alpha) = 2^{\alpha-1}$ - четно при $\alpha > 1$. К тому же выводу приведем из других соображений:

Если $1 \leq k \leq \frac{n}{2}$ и если k взаимно простое с n число то и $n-k$

2) Если число, меньшее n , взаимно простое с n , то оно будет соотнесено в n 1 раз и больше ни где - в формуле $\varphi(n)$ 1 раз.

взаимно простого с n . Докажем, что это неверно: пусть $d | n$ и $d | k$,
 $d | n$; но тогда $d | k+k$, т.е. $d | 2k$ и взаимно простого.

Итак, все взаимно простые с n числа располагаются в
 пары, и их число очевидно четное (если n четное, то для $k = \frac{n}{2}$
 $n-k = \frac{n}{2}$, пары не образуются, но $\frac{n}{2}$ есть делитель n).

Теорема. Дано $(a, b) = 1$. Лог. док. $\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$.

Пусть $a = \prod p^{\alpha}$, $b = \prod q^{\beta}$; $\varphi(a) = \prod \varphi(p^{\alpha})$, $\varphi(b) = \prod \varphi(q^{\beta})$;
 $\varphi(a) \cdot \varphi(b) = \prod \varphi(r^{\gamma})$, где r есть все p и q , γ есть соответствующие
 показатели α и β . Но, с другой стороны $\varphi(a \cdot b) = \prod \varphi(r^{\gamma})$,
 т.е. $\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$, что и пр. док.

Теорема (Льюиса); дано число m ; быть пусть d — его делители

пр. док. $\sum_{d|m} \varphi(d) = m$. Докажем так: 1 случай $m = p^{\alpha}$;
 $\sum_{d|m} \varphi(d) = \varphi(1) + \varphi(p) + \varphi(p^2) + \dots + \varphi(p^{\alpha}) = 1 + (-1+p) + (-1+p+p^2) + \dots + (-1+p^{\alpha-1}+p^{\alpha})$
 $= p^{\alpha} = m$.

2 случай. Пусть вообще $m = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots$

$$\sum_{d|m} \varphi(d) = [1 + \varphi(p_1) + \varphi(p_1^2) + \dots + \varphi(p_1^{\alpha_1})] [1 + \varphi(p_2) + \varphi(p_2^2) + \dots + \varphi(p_2^{\alpha_2})] \dots$$

В правой части это равенство упрощается, раскрываясь скобки
 и применяя предыдущую теорему; и получаем:

$$\sum_{d|m} \varphi(d) = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots = m$$

Другое доказательство той же теоремы. Пусть дано число m ;
 рассмотрим числа $1, 2, 3, \dots, m$, рассмотрим их m делителей это

каждое m -число чисел взаимно простых с m + число чисел, не взаимно простых с m .

Числа, не взаимно простые с m , имеют с ним общую наибольшую дельницу $d > 1$. Итак

$m = \varphi(m) +$ число чисел, не взаимно простых с m .

Пусть $d | m$; найдем все числа n , удовлетворяющие условию: $(m, n) = d$, где $1 \leq n \leq m$.

Числа, меньшие или равные m и кратные d есть:

$$1.d, 2.d, \dots, \frac{m}{d}d.$$

Возьмем какое-нибудь из них, xd , где $1 \leq xd \leq m$, и докажем, что удовлетворяет x удовлетворяющее условию:

$$(xd, m) = d \quad \text{или} \quad (xd, \frac{m}{d}d) = d.$$

На основании предыдущего

$$(x, \frac{m}{d}) = 1.$$

Очевидно, x есть число взаимно простое с $\frac{m}{d}$; число таких чисел есть $\varphi(\frac{m}{d})$. Итак

$$m = \varphi(m) + \sum_{d|m, d>1} \varphi(\frac{m}{d})$$

Заметим, что при $d=1$ $\varphi(\frac{m}{d}) = \varphi(m)$. Если переписать замечая так: $m = \sum_{d|m, d>1} \varphi(\frac{m}{d})$, срезав сумму разрозненной по всем $d|m$, включая 1. Так как при всевозможных значениях d мы получим от деления m на d все возможные

числа m , то, переупорядочив порядок слагаемых, можно написать:

$$m = \sum_{d|m} \varphi(d).$$

Это свойство характерно для функции φ : если существует такая функция ψ , то для нас всегда имеет место равенство:

$$\sum_{d|m} \psi(d) = m, \text{ то есть } \psi = \varphi.$$

В самом деле: $\psi(1) = 1 = \varphi(1)$; $\psi(1) + \psi(2) = 2 = \varphi(1) + \varphi(2)$, т. е. $\psi(2) = \varphi(2)$.

и так далее — докажем, что для всякого m $\psi(m) = \varphi(m)$.

Введем числовую функцию $\mu(m)$ (Mertens), которая определяется так: 1) $\mu(1) = 1$; 2) $\mu(m) = 0$, если m содержит какой-либо простой множитель больше одного раза (т. е. содержит в разл. своих множителях квадратное число).

3) $\mu(m) = (-1)^r$, если $m = p_1 \dots p_r$, и все p простые между собой.

Приведем значения функции μ для чисел первого десятка:

$$\mu(1) = 1, \mu(2) = -1, \mu(3) = -1, \mu(4) = 0, \mu(5) = -1, \mu(6) = 1, \mu(7) = -1, \mu(8) = 0, \mu(9) = 0, \mu(10) = 1.$$

Докажем теорему:

$$\sum_{d|m} \mu(d) = \begin{cases} 1, & \text{если } m = 1 \\ 0, & \text{если } m > 1. \end{cases}$$

1-ая часть утверждения очевидна; пусть теперь $m > 1$.

Рассмотрим случай: $m = p$ (простое число). Имеем:

$$\sum_{d|p} \mu(d) = \mu(1) + \mu(p) = 1 - 1 = 0.$$

Пусть теперь $m = p^a$. Тогда

$$\sum_{d|p^{\alpha}} \mu(d) = \mu(1) + \mu(p) + \mu(p^2) + \dots + \mu(p^{\alpha}) = 1 - 1 + 0 + \dots = 0.$$

Перейдем к общему случаю:

$$m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}$$

Рассматривая делители данного числа, мы скажем об
оном m , как о делителе на квадратное число, т.к.

в этом случае $\mu(d) = 0$. Остаются делители будут
следующих типов: $1, p, p^2, p^3, \dots$ Соответствующие
значения функции μ будут $1, -1, +1, -1, \dots$ (Подсчитывая) число
делителей каждого типа будем соответствовать:

$$1, \binom{p}{1}, \binom{p}{2}, \binom{p}{3}, \dots \text{ И так}$$

$$\sum_{d|m} \mu(d) = 1 - p + \binom{p}{2} - \binom{p}{3} + \dots = (1-1)^p = 0.$$

Заметим, что выведенное свойство - характеристическое
для функции μ ; докажем это без каких-либо оговорок,
как докажем свойства подобного свойства функции φ .

Теорема: Если $(m, n) = 1$, то $\mu(m, n) = \mu(m) \mu(n)$. Докажем это:

- 1) Если m или n или оба делятся на квадрат, то в обоих
случаях предположенная равенства имеет 0 . Оно справедливо.
- 2) m и n оба не делятся на квадратное число; пусть

$$m = p_1 p_2 \dots p_s, \quad n = q_1 q_2 \dots q_r, \quad \text{где ни одно } p \text{ не равно } q.$$

$$\text{Итак } mn = p_1 p_2 \dots p_s q_1 q_2 \dots q_r; \quad \mu(m, n) = (-1)^{s+r}, \quad \mu(m) = (-1)^s, \quad \mu(n) = (-1)^r.$$

Равенство справедливо и в этом случае. Теорема доказана.

Пусть ^{популярно} $\Phi(m)$ — любая числовая функция $\Phi(m)$; можно
 одну и только одну числовую функцию $F(m)$, опреде-
 ляемую равенством: $F(m) = \sum_{d|m} \Phi(d)$.

Обратно, если дана в этом соотношении функция $F(m)$,
 то функция $\Phi(m)$ может быть определена, в самом деле,
 путем: $F(1) = \Phi(1)$; $F(2) = \Phi(1) + \Phi(2)$, т.е. $\Phi(2) = F(2) - F(1)$;

$F(3) = \Phi(1) + \Phi(3)$, т.е. $\Phi(3) = F(3) - F(1)$ и т.д. Для простого числа p
 $\Phi(p) + \Phi(1) = F(p)$, т.е. $\Phi(p) = F(p) - F(1)$. Заметим ^{можно} найти значения
 Φ и для составных чисел.

Зависимость между Φ и F выражается формулой:

$$\Phi(m) = \sum_{d|m} \mu(d) F\left(\frac{m}{d}\right), \text{ если } \sum_{d|n} \Phi(d) = F(n).$$

Пусть n — любой действительный число m ; $n|m$, $n = \frac{m}{\delta}$, т.е. $\delta|m$.

Тогда $F\left(\frac{m}{\delta}\right) = \sum_{d|\frac{m}{\delta}} \Phi(d)$. Умножим обе части на $\mu(\delta)$ и
 суммируем по всем $\delta|m$. Учет:

$$\sum_{\delta|m} \mu(\delta) F\left(\frac{m}{\delta}\right) = \sum_{\delta|m} \mu(\delta) \sum_{d|\frac{m}{\delta}} \Phi(d) = \sum_{\delta|m} \sum_{d|\frac{m}{\delta}} \mu(\delta) \Phi(d).$$

Учет $d|\frac{m}{\delta}$, т.е. $d\delta = D|m$, а также $d\delta|m$, $\delta|\frac{m}{d}$. Вторую сумму
 в правой части можно переписать:

$$\sum_{\delta|m} \sum_{d|\frac{m}{\delta}} \mu(\delta) \Phi(d) = \sum_{\substack{d\delta|m \\ \delta|d}} \mu(\delta) \Phi(d) = \sum_{d|m} \sum_{\delta|\frac{m}{d}} \mu(\delta) \cdot \Phi(d) =$$

$= \sum_{d|m} \Phi(d) \cdot \sum_{\delta|\frac{m}{d}} \mu(\delta)$. Вет слагаемых в правой части суммирован
 0, кроме того, когда соответствует $d=m$; он равен 1. Итак, учет

$$\sum_{d|m} \mu(d) \cdot \frac{m}{d} = \varphi(m), \text{ что и нр. док.}$$

Мы разбием число:

$$\sum_{d|m} \varphi(d) = m; \text{ по последней теореме}$$

$$\varphi(m) = \sum_{d|m} \mu(d) \frac{m}{d} = m \sum_{d|m} \frac{\mu(d)}{d}.$$

Пусть теперь число $x \geq 1$. Тогда докажем, что

$$\sum_{n=1}^x \mu(n) \left[\frac{x}{n} \right] = 1.$$

Для $x=1$ имеем: $\mu(1) \left[\frac{1}{1} \right] = 1$; $x=2$; $\mu(1) \left[\frac{2}{1} \right] + \mu(2) \left[\frac{2}{2} \right] = 2 - 1 = 1$;

$x=3$; $\mu(1) \left[\frac{3}{1} \right] + \mu(2) \left[\frac{3}{2} \right] + \mu(3) \left[\frac{3}{3} \right] = 3 - 1 - 1 = 1$ и т.д.

Докажем справедливость этой формулы. Как увидим,

$$\text{что } \sum_{n|m} \mu(n) = \begin{cases} 1 & \text{если } m=1 \\ 0 & \text{если } m>1. \end{cases}$$

Суммируем эту формулу по m от 1 до x .

$$\sum_{m=1}^x \sum_{n|m} \mu(n) = 1.$$

Суммирование распространяется на все число от 1 до x и на все делители n этого числа; какой-нибудь делитель $n \leq x$ входит в эту сумму $\left[\frac{x}{n} \right]$ раз. Итак, имеем:

$$\sum_{n=1}^x \mu(n) \left[\frac{x}{n} \right] = 1, \text{ что и нр. док. (Бурбаки)}$$

Возьмем разность:

$$\sum_{n=1}^x \mu(n) \frac{x}{n} - \sum_{n=1}^x \mu(n) \left[\frac{x}{n} \right] = \sum_{n=1}^x \mu(n) \frac{x}{n} - 1 =$$

$$= \sum_{n=1}^x \mu(n) \left(\frac{x}{n} - \left[\frac{x}{n} \right] \right); \text{ в последнюю сумму входят } x \text{ чисел, и}$$

каждый из них меньше 1 по абсолютному значению; эти
лучше всего рассмотреть $n=0$, именно тот, в котором $n=x$

Итак $\left| \sum_{n=1}^x \mu(n) \frac{x}{n} - 1 \right| \leq x-1$, откуда $\left| \sum_{n=1}^x \mu(n) \frac{x}{n} \right| \leq x$.

Возьмем अब член на x ; получаем:

$$\left| \sum_{n=1}^x \frac{\mu(n)}{n} \right| \leq 1.$$

Рассмотрим ряд: $\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\mu(n)}{n}$. Предыдущая формула
показывает, что сумма конечного числа членов этого
ряда заключена в пределах $-1 \dots +1$; но она еще
ничего не говорит о сходимости этого ряда.

Сходимость этого ряда $1 - \frac{1}{2} - \frac{1}{3} - \frac{1}{5} + \frac{1}{6} - \frac{1}{7} + \frac{1}{10} - \dots$

доказана в 1892г.

Вспомните еще об одной числовой функции $\pi(x)$;
она выражает число простых чисел, меньших или равных
 x ; из предыдущего следует, что при достаточно большом x
 $\pi(x)$ бесконечно велика; можно доказать равенство:

$$\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\pi(x)}{\frac{x}{\ln x}} = 1;$$

эта формула введена Ладамардом и де-ла-Валле-Пуассаном (1896).

Разность $\pi(x) - \frac{x}{\ln x} = O$ есть ошибка, которую мы делаем, применяя
для конечных значений x вместо $\pi(x)$ $\frac{x}{\ln x}$; на основании предыдущей
формулы имеет место: $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\pi}{\frac{x}{\ln x} - O} = 1$, т.е. $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{O}{\frac{x}{\ln x}} = 0$.

Глава 5. О сравнениях.

Мы Есм даны \mathbb{Z} числом: a и m , то мы
ищем соотношение

$$a = qm + r, \text{ где } 0 \leq r < m.$$

Легко распространить это равенство на отрицательные
значения a (тогда q будет получать отриц. значения).

Пусть даны \mathbb{Z} числа: a, b и m , a и b - модуль m
числа, m - целое положительное число. Говорится, что
 a и b сравнимы по модулю m , если предостен
на m они дают одинаковый остаток. Пусть (например)

$$a = q_1m + r, \quad b = q_2m + r, \quad \text{где } 0 \leq r < m; \text{ тогда пишут:}$$
$$a \equiv b \pmod{m}$$

Можно придать определению другую форму: берем
лю a ; ищем: $\exists a - b = (q - q_2)m$, т.е. $m \mid a - b$.

Итак, если $a \equiv b \pmod{m}$, то $m \mid a - b$.

Докажем обратное положение: пусть $m \mid a - b$, $a = b + km$,
если $a = mq + r$, то $b = a - km = (q - k)m + r$; итак $a \equiv b \pmod{m}$.

Следовательно, $a \equiv b \pmod{m}$, значит $m \mid a - b$.

Теорема 1 $a \equiv a \pmod{m}$, потому что $m \mid a - a$

2) Если $a \equiv b \pmod{m}$, $b \equiv c \pmod{m}$, то $a \equiv c \pmod{m}$. Доказ.

$m \mid a - b$, $m \mid b - c$; тогда и для суммы: $m \mid a - b + b - c$, и $m \mid a - c$.

2) Если $a \equiv b \pmod{m}$, то $b \not\equiv a \pmod{m}$. Доказ.: если $m \mid a-b$,
то $m \mid b-a$.

Действия над сравнениями.

I. Сложение сравнений; Теорема; дано: $a \equiv b$, $c \equiv d \pmod{m}$;

нр. док. $a+c \equiv b+d \pmod{m}$. Доказ. $m \mid a-b$, $m \mid c-d$, следовательно

$$m \mid a-b+c-d \text{ или } m \mid (a+c) - (b+d).$$

Теорема. Дано: $a_1 \equiv b_1$, $a_2 \equiv b_2$, ..., $a_n \equiv b_n \pmod{m}$. Нр. док.:

$a_1+a_2+\dots+a_n \equiv b_1+b_2+\dots+b_n \pmod{m}$. Доказ. ~~аналогично~~ выполняется на предыдущих примерах.

II Умножение. Теорема. Дано: $a \equiv b \pmod{m}$; γ - ^{любое} натуральное число.

нр. док.: $a\gamma \equiv b\gamma \pmod{m}$. Исходные a и b в предыдущих примерах

$$a_1=a_2=\dots=a_n \text{ и } b_1=b_2=\dots=b_n, \text{ пусть } \gamma a \equiv \gamma b \pmod{m}$$

Теорема: дано $a \equiv b \pmod{m}$; нр. док. $-a \equiv -b \pmod{m}$. Доказ. очевидно.

Значит, оба типа сравнений можно умножать на любое натуральное число.

Теорема. Дано: $a \equiv b \pmod{m}$, $c \equiv d \pmod{m}$; нр. док.

$ac \equiv bd \pmod{m}$. Докажем так: $a = b + gm$, $c = d + hm$;
перемножим эти равенства:

$$ac = bd + bhm + dgm + ghm^2 = bd + Mm.$$

2^{ое} докажем так: умножим 1^{ое} равенство на c , а 2^{ое} на b .

$$ac \equiv bc \pmod{m}, bc \equiv bd \pmod{m}, \text{ следовательно } ac \equiv bd \pmod{m}$$

МЮРЪ и МЕРИЛИЗЪ,

МОСКВА.

—>КФ<—

ОТДѢЛЕНІЕ

ПИСЬМЕННЫХЪ и ЧЕРТЕННЫХЪ
ПРИНАДЛЕЖНОСТЕЙ.

МАСЛЯНЫЯ КРАСКИ

ПРИНАДЛЕЖНОСТИ для живописи.

БРОНЗА, ПОРТФЕЛИ, РАМКИ, СТЕРЕОСКОПЫ

ПРЕДМЕТЫ для ПОДАРКОВЪ.

МАТЕРІАЛЫ для ПЕРЕПЛЕТЧИКОВЪ,
футлярщиковъ и картонщиковъ.

ПРИЕМЪ ЗАКАЗОВЪ

НА ТИПО - ЛИТОГРАФСКИЯ РАБОТЫ.

УПОТРЕБИТЬ ВМѢСТО ПРОСЪ

Дано: $a_1 \equiv b_1, \dots, a_r \equiv b_r \pmod{m}$, тогда, на осн. предыдущих
 $a_1, \dots, a_r \equiv b_1, \dots, b_r \pmod{m}$.

Теорема: дано $a \equiv b \pmod{m}$; мн. док. $a^x \equiv b^x \pmod{m}$. Для
 дока. полагаем в предыдущей формуле $a_1 = \dots = a$ и
 $b_1 = \dots = b$. (у, конечно, четное число. ясно).

Выражение $f(x) = c_0 x^n + c_1 x^{n-1} + \dots + c_n$,
 где все c — целые числа, называется целой многочленной
функцией.

Теорема: дано: $a \equiv b \pmod{m}$. Доп. док. $f(a) \equiv f(b) \pmod{m}$

Для доказательства заметим, что над каждым отдельным
 членом данного сравнения проводимые тождественные
 возведения в целую пов. степень, умножения и сложения

Деление сравнений.

Теорема Дано: $\alpha k \equiv \beta k \pmod{m}$ и $(k, m) = 1$. Доп. док. $\alpha \equiv \beta \pmod{m}$.

Дока. Имеем: $m \mid \alpha k - \beta k = k(\alpha - \beta)$. Так как $(k, m) = 1$, то $m \mid \alpha - \beta$.

Пусть теперь $(k, m) = \delta$; $m \mid \alpha k - \beta k$, т.е. $\frac{m}{\delta} \delta \mid \frac{k}{\delta} \delta (\alpha - \beta)$, следовательно
 $\frac{m}{\delta} \mid \frac{k}{\delta} (\alpha - \beta)$; т.к. $(\frac{m}{\delta}, \frac{k}{\delta}) = 1$, то $\frac{m}{\delta} \mid \alpha - \beta$. Итак, в этом случае
 $\alpha \equiv \beta \pmod{\frac{m}{\delta}}$

Итак, вообще, если $\alpha k \equiv \beta k \pmod{m}$, то $\alpha \equiv \beta \pmod{\frac{m}{(m, k)}}$

Приведенное правило можно применить и на случай отрицательного k , условившись считать $(u, v) = (|u|, |v|)$, если
 $u < 0, v < 0$

Теорема. Дано: $a \equiv b \pmod{m_1}, a \equiv b \pmod{m_2}, \dots, a \equiv b \pmod{m_r}$

Лп. док. $a \equiv b \pmod{M}$, где $M = \text{наим. кратное чисел } m_1, m_2, \dots, m_r$.

Доказ: $m_1 | a-b, m_2 | a-b, \dots, m_r | a-b$, с. $M | a-b$.

Теорема. Дано $a \equiv b \pmod{m}$. Лп. док. $(a, m) = (b, m)$. Доказ

мысли $(a, m) = d$; $a = b + km$; $d | a, d | m$, с. $d | b$. Другими, $(b, m) = e$; e есть наибольший d , но $d | e$, с. $e = d$

Следствие: $a \equiv b \pmod{m}, (a, m) = 1$. Тогда $(b, m) = 1$.

Применение: признаки делимости на 9 в десятичной системе:

$$N = c_0 \cdot 10^m + c_1 \cdot 10^{m-1} + \dots + c_m, \text{ где } 0 \leq c_i \leq 9.$$

$$10 \equiv 1 \pmod{9}, \text{ с. } f(10) \equiv f(1) \pmod{9}, \text{ т.е. } N \equiv c_0 + c_1 + \dots + c_m \pmod{9}.$$

Применение: признаки делимости на 11:

$$10 \equiv -1 \pmod{11}, \text{ с. } f(10) \equiv f(-1) \pmod{11}, \text{ т.е.}$$

$$N \equiv (-1)^m c_0 + (-1)^{m-1} c_1 + \dots + c_{m-1} + c_m \pmod{11}.$$

Пусть m - любое четное положительное число.

Полной системой вычетов по модулю m называется система m чисел, из которых сравнимые с $0, 1, \dots, m-1$ по модулю m . Например, например, с. система:

$$0, 1, 2, \dots, m-1 \text{ или } 0, -1, -2, \dots, -(m-1).$$

Теорема. Если иметь m чисел, из которых любые 2 не сравнимы \pmod{m} , то они образуют полную систему вычетов по модулю m .

Доказ. $a = q_1 m + r_1, b = q_2 m + r_2$. Если $a \not\equiv b \pmod{m}$, то $r_1 \neq r_2$. Взаимно

значения r суть: $0, 1, 2, \dots, m-1$, числом m ; след. наша система исчерпает все эти значения. $m \cdot x \equiv r \pmod{m}, x$

Теорема. За полную систему вычетов $(\text{mod } m)$ можно принять систему: $a, a+1, a+2, \dots, a+m-1$, где a — любое целое число.

Докажем, что $a+\lambda \equiv a+\lambda' \pmod{m}$, тогда $\lambda \equiv \lambda' \pmod{m}$, $m \mid \lambda - \lambda'$ что невозможно. Теорема доказана.

Всякое число сравнимо $(\text{mod } m)$ только с одним из чисел полной системы вычетов; т. обр. все числа по отношению к m разбиваются на m классов: все числа одного и того же класса сравнимы с одним и тем же числом системы вычетов. Из числа m классов, на кот. разбиваются по отношению к m все числа, $\varphi(m)$ классов будут обладать тем свойством, что все взаимно простые с m числа взаимно просты с m .

Теорема. Дано $(k, m) = 1$. Обр. обр. числа $0, k, 2k, \dots, (m-1)k$ образуют полную систему вычетов $(\text{mod } m)$. Докажем: докажем, что $\alpha k \equiv \beta k \pmod{m}$, где $\alpha \neq \beta$, и $\alpha, \beta = 0, 1, \dots, m-1$ тогда $\alpha \equiv \beta \pmod{m}$, а это невозможно.

Теорема. Дано: $(k, m) = 1$; b_1, b_2, \dots, b_m — полная система вычетов $(\text{mod } m)$, т. е. b_1, b_2, \dots, b_m тоже образуют полную систему вычетов $(\text{mod } m)$. Докаж. Докажем, что $b_k \equiv b'_k \pmod{m}$, тогда $b \equiv b' \pmod{m}$, что противоречит условию.

О решении сравнений.

Теорема Если ^{целое} сравнение $Kx \equiv c \pmod{m}$, где x — неизвестное целое число и $\gcd(K, m) = 1$, то это сравнение имеет одно решение (и притом ^(mod m) одно); в самом деле, это будет одно из чисел в предыдущей теореме. Если же это решение x_0 , тогда все остальные решения сравнения будут даны формулой

$$x = x_0 + \lambda m, \text{ где } \lambda \text{ — любое целое число,}$$

в самом деле $Kx = Kx_0 + K\lambda m \equiv Kx_0 \equiv c \pmod{m}$.

Все корни, сравнимый с $x_0 \pmod{m}$, считаем за одно решение.

Сравнение $Kx \equiv c \pmod{m}$ имеет только один корень, т.е. в полном \neq вычетов системе остатков $0, K, 2K, \dots, (n-1)K$ есть только один, сравнимый с $c \pmod{m}$.

Другое док. Пусть существуют 2 корня: $Kx_1 \equiv c \pmod{m}, Kx_2 \equiv c \pmod{m}$, сг.

$K(x_1 - x_2) \equiv 0 \pmod{m}$, т.е. $x_1 - x_2 \equiv 0 \pmod{m}$, $x_1 \equiv x_2 \pmod{m}$, x_1 и x_2 заключаются в одной формуле, т.е. это другие корни нет.

Переличим и обычному случаю. Дано сравнение

$$Kx + b \equiv 0 \pmod{m},$$

причем $\gcd(K, m) = d$. Это сравнение равносильно неопределенному уравнению $Kx + b = my$. Для возможности решения необходимо, чтобы $d | b$. Докажем, что это условия и достаточно. Делим обе части сравнения и модуль на d (каждая часть и модуль)

Учтем: $\frac{k}{d}x + \frac{l}{d} = 0 \pmod{\frac{m}{d}}$, при этом $(\frac{k}{d}, \frac{m}{d}) = 1$.

На основании предыдущего, это сравнение разрешимо и имеет 1 корень $\pmod{\frac{m}{d}}$; any сообразно d корней \pmod{m} ; если x есть корень сравнения, при этом, несомненно, $0 \leq x < \frac{m}{d}$, то первоначальное сравнение имеет d раз-

ных корней \pmod{m} : $x, x + \frac{m}{d}, x + \frac{2m}{d}, \dots, x + (d-1)\frac{m}{d}$.

Крайний случай: $m|k$, т.е. $d=m$. На основании предыдущего, если $m|l$, имеет m различных р-шений \pmod{m} , т.е. все целые числа; если же $m \nmid l$, ни одного р-шения.

Резюме: сравнение $kx + l = 0 \pmod{m}$, где $(k, m) = d$ имеет d различных р-шений \pmod{m} или ни одного, смотря по тому, делит d или нет.

Арифметически сравнения можно разрешать таким образом.

Если данное сравнение есть $kx + l = 0 \pmod{m}$, где $(k, m) = 1$.

Если k и m взаимно просты, мы можем привести сравнение к такому виду, разделив обе части на об. числ. k и m .

Запишем x как $-ly$, получим: $kx = -ly = l \pmod{m}$ или $ky \equiv 1 \pmod{m}$.

Разделим сравнение: $ky \equiv 1 \pmod{m}$; умножив обе части на $-l$, получим: $-kly \equiv -l \pmod{m}$ или, полагая $x = -ly$, $kx \equiv -l \pmod{m}$, т.е. получим данное сравнение.

Умно, задана свелась к решению сравнения

$$ky \equiv 1 \pmod{m}, \text{ где } (k, m) = 1.$$

Это сравнение эквивалентно диофантовскому уравнению

$$ky = 1 + mx.$$

1-й способ.

Для нахождения y достаточно перебрать числа $1, 2, \dots, m-1$; при помощи конечного ряда операций найдем некоторое число y .
2-й способ. Проводим над m и k тот же ряд операций, как при нахождении общего делителя;

$$m = q_1 k + r_2; k = q_2 r_2 + r_3; \dots; r_{n-2} = q_{n-1} r_{n-1} + 1. \quad [т.к. (k, m) = 1.]$$

В ряд операций поместим k помноженными; если q_i и r_i были отрицательными, мы заменим q_i на $q_i + m$, r_i на $r_i + m$ соответственно большее из q_i и r_i , чтобы сумма была положительной.

У последнего равенства имеем: $1 = r_{n-2} - q_{n-1} r_{n-1} = r_{n-2} - q_{n-1} (r_{n-3} - q_{n-2} r_{n-2}) =$

$$= -q_{n-1} r_{n-3} + (1 + q_{n-1} q_{n-2}) r_{n-2}; \text{ мы пред. определяем } r_{n-2} \text{ через } r_{n-3} \text{ и } r_{n-4} \text{ и т.д.}$$

В это же равенство и т.д. В правой части всегда будет линейная функция от r_i и r_{i+1} . В результате получим:

$$1 = ky + mx$$

Умно, решение найдено и попуно дано новое доказательство существования этого решения

Пример: $31x \equiv 1 \pmod{55}$ Имеем: $55 = 1 \cdot 31 + 24; 31 = 1 \cdot 24 + 7; 24 = 3 \cdot 7 + 3; 7 = 2 \cdot 3 + 1.$

Далее: $1 = 7 - 2 \cdot 3 = 7 - 2(24 - 3 \cdot 7) = 7 \cdot 7 - 2 \cdot 24 = 7(31 - 1 \cdot 24) - 2 \cdot 24 = 7 \cdot 31 - 9 \cdot 24 =$

$= 7 \cdot 31 - 9(55 - 1 \cdot 31) = 16 \cdot 31 - 9 \cdot 55$. Умнож, $x = 16$. Общее решение.

$$x = 16 \pmod{55} \text{ или } x = 16 + n \cdot 55.$$

Системы сравнений первой степени.

Дана 2 сравнения:

$$x \equiv r \pmod{a}, \quad x \equiv s \pmod{b}$$

Найдём условия их совместности. Пусть $(a, b) = d$. Найдём общее наим. кратное a и b m ; $m = \frac{ab}{d}$.

1) случай $r \not\equiv s \pmod{d}$. Нет ни одного общего решения. В с.з. [одно сравнение обратное] у 1-го числа $x = r + ay$, у 2-го $r + ay \equiv s \pmod{b}$, т.е. $r + ay \equiv s \pmod{d}$, т.е. $r \equiv s \pmod{d}$ — против предположения.

2) случай $r \equiv s \pmod{d}$. Тогда существует 1 решение \pmod{m} .

1-е сравнение равносильно равенству: $x = r + ay$; у 2-го числа:

$$r + ay \equiv s \pmod{b} \text{ или } ay \equiv s - r \pmod{b}; \text{ спользуем попростому и}$$

найдем d корней \pmod{b} или 1 корень $\pmod{\frac{b}{d}}$. Если y_0 есть

одно y ^{такому уравнению} решение \pmod{b} , то как остаточный будет дано решение:

$$y = y_0 + \frac{b}{d} z, \text{ откуда } x = r + ay_0 + \frac{ab}{d} z = x_0 + mz.$$

Теорема доказана.

Пример: $x \equiv 3 \pmod{7}$, $x \equiv 5 \pmod{6}$; $x = 3 + 7y$; $3 + 7y \equiv 5 \pmod{6}$ или

$$7y \equiv 2 \pmod{6}. \quad y_0 = 2, \quad y = 2 + 6x; \quad x = 3 + 14 + 42x = 17 + 42x; \quad x \equiv 17 \pmod{42}.$$

Перейдем к общему случаю; пусть

$$x \equiv r_1 \pmod{a_1}, \dots, x \equiv r_k \pmod{a_k}.$$

Пусть b и m взаимно просты, $(a_1, a_2) = 1, m$

Докажем, что для любых b и m существует одно решение $(\text{mod } a_1, a_2)$.

В самом деле, 2 простых между собой решения $x = x_0 (\text{mod } a_1, a_2)$.

Сопоставив с этим 3 сравнение и заметая, что взаимно б. простое, получим, общее решение трех сравнений: $x = x'_0 (\text{mod } a_1, a_2, a_3)$ и т.д.

1^{ое} способ. Пусть $a_1, a_2, \dots, a_r = m$. Найдем число b , такое, что

$b_i \equiv 1 (\text{mod } a_i)$ и $b_i \equiv 0 (\text{mod } \frac{m}{a_i})$. Это возможно, т.к. $(a_i, \frac{m}{a_i}) = 1$.

Затем найдем b_2 так, что $b_2 \equiv 1 (\text{mod } a_2)$, $b_2 \equiv 0 (\text{mod } \frac{m}{a_2})$ и т.д.

$b_r \equiv 1 (\text{mod } a_r)$, $b_r \equiv 0 (\text{mod } \frac{m}{a_r})$. Тогда число $b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_r x_r$

удовлетворяет всем. Докажем это. Умножаем 1^{ое} сравнение

на b_1 , 2^{ое} на b_2, \dots, r на b_r ; получим: $b_1 x \equiv r_1 b_1 (\text{mod } a_1 | b_1)$ и т.д.,

$b_r x \equiv r_r b_r (\text{mod } a_r | b_r)$. Складываяем, заметая, что $a_i | b_i \equiv 0 (\text{mod } m)$

и заметая b взаимно б. простое с m , получим:

$$x(b_1 + b_2 + \dots + b_r) \equiv r_1 b_1 + r_2 b_2 + \dots + r_r b_r (\text{mod } m)$$

По последней теореме $b_1 + b_2 + \dots + b_r \equiv 1 (\text{mod } m)$ [$b_k \equiv 1 (\text{mod } a_k)$, $b_k \equiv 0 (\text{mod } a_i)$, где $i \neq k$, а $b_1 + b_2 + \dots + b_r \equiv 1 (\text{mod } a_k)$, $k = 1, 2, \dots, r$].

Отсюда следует, что $x \equiv r_1 b_1 + r_2 b_2 + \dots + r_r b_r (\text{mod } m)$.

Пусть дано одно сравнение

$$kx + l \equiv 0 (\text{mod } m), \text{ где } m = p_1^{\alpha_1} \dots p_s^{\alpha_s}, \text{ и } (k, m) = 1$$

Это сравнение равносильно системе сравнений

$$kx + l \equiv 0 (\text{mod } p_1^{\alpha_1}), \dots, kx + l \equiv 0 (\text{mod } p_s^{\alpha_s})$$

Каждое из сравнений системы даст решение (и при этом одно),
$$x_i \equiv r_i \pmod{p_i^{a_i}}, \dots, x \equiv r_p \pmod{p_p^{a_p}}.$$

По предыдущему найдем ^{общее} решение этой системы, которое и будет решением (единственным) данного сравнения.

Теорема Даны 2 взаимно простых числа a и b , причем $(a, b) = 1$. Докажем, что $ax + by$ пробьгает полностью систему вычетов \pmod{ab} , если x и y пробьгают соответственно полностью системы вычетов \pmod{b} и \pmod{a} .

Доказ. Пусть x пробьгает в различных значениях, y а значения, то выражение $ax + by$ пробьгает ab значений. Безусловно докажем, что любые 2 числа не сравнимы по модулю ab .

Допустим, что $ax_1 + by_1 \equiv ax_2 + by_2 \pmod{ab}$.

Отсюда следует, что $ax_1 + by_1 \equiv ax_2 + by_2 \pmod{a}$, т. е.

$by_1 \equiv by_2 \pmod{a}$, или $y_1 \equiv y_2 \pmod{a}$, что невозможно.

С помощью этой теоремы можно еще ^{добиться} вывести функцию φ , а именно: $\varphi(ab) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$, если $(a, b) = 1$.

Заметим, что $\varphi(n)$ представляет такое число чисел взаимно простых с n в полной системе вычетов \pmod{n} .

Пусть $(a, b) > 1$, тогда $(ax + by, ab) > 1$; если $(y, a) > 1$, то число $(ax + by, ab) > 1$. Итак, в полной системе вычетов \pmod{ab} выражаемых формулой $ax + by$, только ^{могут быть} найдены взаимно

проекции a, b , $\&$ кот. $(x, b) = 1$ и $(y, a) = 1$. Очевидно, x можно
 принимать $\varphi(b)$ различных значений, а y $\varphi(a)$ разл. значений.
 Комбинации этих значений для выражения $ax + by$ дадут
 $\varphi(a) \cdot \varphi(b)$ значений вычетов (mod ab), следовательно проекции a, b ,
 н.с. $\varphi(ab) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$.

На основании теории сравнений мы можем найти x, y и z
 1-е уравнение с 2-мя неизвестными. Пусть дано такое уравнение

$$ax + by = c. \quad (1)$$

По пред. $d = (a, b)$ должно делить c ; если оно условие вы-
 полнено, то имеем: $\frac{a}{d}x + \frac{b}{d}y = \frac{c}{d}$ или $\frac{a}{d}x \equiv \frac{c}{d} \pmod{\frac{b}{d}}$.

Введем ^{нов. ср.} будет $x = x_0 + \lambda \frac{b}{d}$, тогда $y = y_0 - \lambda \frac{a}{d}$. (выпр. (1) и (2))

Эт. образам мы можем обобщить выражение вет x (кар. решение)
 неоднородного уравнения 1-го ст. с 2-мя неизвестными.

Теорема Ферма. a - любое число, p - простое число; $p \nmid a$.

Др. док. $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. Докажем это. Числа $0, 1, 2, \dots, p-1$ образуют
 полную систему вычетов по модулю p ; умножив вет x на
 a , получим: $0, a, 2a, \dots, (p-1)a$ - тоже полная система вы-

гов. Докажем, что это условие достаточно; пусть $(x, b) = 1; (y, a) = 1$.

Др. док. $(ax + by, ab) = 1$. Допустим обратное: простое число $p \mid ax + by$,
 $p \mid ab$; пусть $p \nmid b$, тогда $p \mid a$; $p \mid by$, след. $p \mid y$, ^{к-во} противоречит
 условию $(a, y) = 1$

тепов по модулю p . Теорема утверждает, что

$$1 \cdot 2 \dots (p-1) \equiv 1 \cdot a \cdot 2a \dots (p-1)a \pmod{p} \quad \text{или}$$

$$(p-1)! \equiv a^{p-1} (p-1)! \pmod{p}, \quad \text{и-е.}$$

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \quad \text{так и им. док.}$$

Первое обобщение теоремы Ферма:

Пусть a и m любые целые числа, \neq ~~и~~ ^и взаимно простые, и $(a, m) = 1$

т.р. док. $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

Используемая как числа $0, 1, 2, \dots, m-1$ образуют полную систему вычетов \pmod{m} ; умноживе ~~в~~ ^{каждый} член этой послед. на a ,

$$0, a, 2a, \dots, (m-1)a$$

получим образующую полную систему вычетов по модулю m .

Из 1^{ой} использованности выписав числа, facilmente прояснит с m ; пусть это будут:

$$b_1, b_2, \dots, b_{\varphi(m)}.$$

Соответственные числа 2^{ой} системы

$$ab_1, ab_2, \dots, ab_{\varphi(m)}$$

очевидно также будут взаимно простыми с m ; каждая

из чисел 1^{ого} ряда сравним с одним из чисел 2^{ого} ряда по

модулю m ; перемножив эти сравнения, найдем:

$$b_1 \cdot b_2 \dots b_{\varphi(m)} \equiv a^{\varphi(m)} \cdot b_1 \cdot b_2 \dots b_{\varphi(m)} \pmod{m} \quad \text{или, так как } b_1, b_2, \dots, b_{\varphi(m)}$$

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m} \quad \text{так и им. док.}$$

2^{ос} доказ. теоремы Ферма (Euler). Пусть a любое число такое, что $p \nmid a$; пер. док. $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ [теор. док. $a^p \equiv a \pmod{p}$].

Исходим из формулы:

$$(u+v)^p = u^p + pu^{p-1}v + \frac{p(p-1)}{2!}u^{p-2}v^2 + \dots + \binom{p}{\lambda}u^{p-\lambda}v^\lambda + \dots + v^p,$$

$$\text{где } \binom{p}{\lambda} = \frac{p(p-1)\dots(p-\lambda+1)}{\lambda!}$$

Если p простое число, то все коэф., кроме 1^{го} и последнего, делятся на p , т.к. при $1 \leq \lambda \leq p-1$ $\binom{p}{\lambda} = p \frac{(p-1)(p-2)\dots(p-\lambda+1)}{\lambda!}$

Доказываем методом полной индукции. Пусть p - данное простое число. Теорема очевидно справедлива для $a=1$. Допустим, что теорема справедлива для некоторого a ; имеем:

$$(a+1)^p = a^p + \binom{p}{1}a^{p-1} + \dots + 1 \equiv a^p + 1 \pmod{p}$$

$$(a+1)^p - (a+1) \equiv a^p + a \pmod{p} \text{ (на осн. предш.)} \equiv 0 \pmod{p}.$$

Итак, теорема справедлива для всякого a . Запомним, что если $p \nmid a$, то частями сравнения $a^p \equiv a \pmod{p}$ можно поделить на a ; получим теорему Ферма в канонич. форме: теорема для Эйлера справедлива и для $p \nmid a$.

3^{ье} доказательство (Gauss).

Применяя свойства биномиальных коэффициентов к формуле и вообще множеству, мы получим: $(u_1 + u_2 + u_3)^p \equiv u_1^p + u_2^p + u_3^p \pmod{p}$ и т.д. Вообще $(u_1 + u_2 + \dots + u_n)^p \equiv u_1^p + u_2^p + \dots + u_n^p \pmod{p}$ (n - число слагаемых). Gauss применяет: $n=a$; $u_1 = u_2 = \dots = u_n = 1$. Получаем:

$$a^p \equiv a \pmod{p}, \text{ что и нр. док.}$$

Далее докажем теорему обобщенной теоремы.

Лемма. Дано $x \equiv y \pmod{p^\lambda}$, где $\lambda \geq 1$; $p \geq 0$ - четное число;

нр. док. $x^{(p^\lambda)} \equiv y^{(p^\lambda)} \pmod{p^{\lambda+1}}$. Доказ. $x = y + p^\lambda z$;

$$x^p = (y + p^\lambda z)^p = y^p + p^{\lambda+1} y^{p-1} z + p^{2\lambda} u \text{ или } x^p \equiv y^p \pmod{p^{\lambda+1}}.$$

даже $x^{p^2} \equiv y^{p^2} \pmod{p^{\lambda+2}}$ и т.д. По induction, $x^{p^n} \equiv y^{p^n} \pmod{p^{\lambda+n}}$.

Теорема. Дано $(a, m) = 1$, нр. док. $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

Доказ. Пусть $m = p_1^{s_1} p_2^{s_2} \dots p_r^{s_r}$. По induction у числа p по отношению a , есть

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}. \text{ На основании леммы } a^{p^{s_i}-1} \equiv 1 \pmod{p^{s_i}}$$

Итак: $a^{\varphi(p^{s_i})} \equiv 1 \pmod{p^{s_i}}$; но $\varphi(m) = \varphi(p_1^{s_1}) \cdot \varphi(p_2^{s_2}) \dots \varphi(p_r^{s_r})$.

$\varphi(p^{s_i}) \mid \varphi(m)$; а fortiori мы имеем:

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{p_1^{s_1}}; a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{p_2^{s_2}}; \dots a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{p_r^{s_r}}.$$

По одной из предвзятых теорем следствия следуют:

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}. \text{ Что и нр. док.}$$

Следствия теоремы Ферма:

1) Дано сравнение $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$; нр. докажем, что или $p=2$

или $p \equiv 1 \pmod{4}$. Доказ. Пусть $p \equiv 3 \pmod{4}$, т.е. $p = 4u+3$.

По теореме Ферма $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$; у нас $p-1 = 4u+2 = 2(2u+1)$,

т.е. $\frac{p-1}{2}$ нечетное число; отсюда данная сравнение возводим

в элемент $\frac{p-1}{2}$; находим:

$$x^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod{p} \text{ или } t \equiv -1 \pmod{p} \text{ или } 2 \equiv 0 \pmod{p}, \text{ что невозможно}$$

2) Мы знаем что при $(a, m) = 1$ $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$, т.е. при данных a и m всегда найдется такое число μ , что $a^\mu \equiv 1 \pmod{m}$.

Если μ ~~еще~~ есть наименьшее, пусть $a^\mu \equiv a^\nu \pmod{m}$, где $1 \leq \mu < \nu$
 $a^\mu \equiv a^\mu \cdot a^{\nu-\mu} \pmod{m}$ или $a^{\nu-\mu} \equiv 1 \pmod{m}$; пусть $\lambda = \nu - \mu$. Если λ есть наименьшее из чисел для коэф. $a^\lambda \equiv 1 \pmod{m}$, то λ называется показателем, принадлежащим $a \pmod{m}$.

Теорема. Дано $a^\lambda \equiv 1 \pmod{m}$; пр. док. $\lambda | \varphi$. Доказ. $\varphi = \mu\lambda + r$; допустим что $r \neq 0$. Имеем: $1 \equiv a^\varphi = a^{\mu\lambda} \cdot a^r \equiv a^r \pmod{m}$, т.е. $a^r \equiv 1 \pmod{m}$, т.е. λ не есть наименьшее число, что противоречит предположению.

Теорема. В ряду $a, a^2, \dots, a^{\lambda-1}, a^\lambda$ между двумя числами, стоящими между собой \pmod{m} . Допустим, что $a^\mu \equiv a^\nu \pmod{m}$, $1 \leq \mu < \nu \leq \lambda$; тогда имеем $1 \equiv a^{\nu-\mu}$, т.е. λ не более двух наименьших; Если μ и ν модуль m , то по известной формуле показывается, что $a^\mu \equiv a^\nu \pmod{m}$ только в том случае, если $\mu \equiv \nu \pmod{\lambda}$.

Заметим, на ок. предыдущим, что $\lambda \leq \varphi(m)$ и $\lambda | \varphi(m)$.

О числ корней сравнений.

Рассмотрим ирредуцируемые уравнения. Сравнение $2x \equiv 0 \pmod{6}$ имеет 2 корня $x \equiv 0$ и $x \equiv 3 \pmod{6}$. Сравнения

$x^2 \equiv 1 \pmod{8}$ имеет 4 корня: $x \equiv 1, 3, 5, 7 \pmod{8}$; сравнение

$x^2 \equiv 2 \pmod{3}$ не имеет ни одного корня.

Докажем общую теорему; пусть дано сравнение

$$f(x) = c_0 x^n + c_1 x^{n-1} + \dots + c_n \equiv 0 \pmod{p}, \text{ где } p \text{ простое, } n \geq 1, p \nmid c_0$$

нужно доказать, что число корней этого сравнения $\leq n$.

(Заметим, что с можно всегда предположить $\equiv 1$; в самом деле, положим $c_0 t \equiv 1 \pmod{p}$; отсюда можно всегда найти t . Подставим данное сравнение на t ; имеем:

$$t c_0 x^n + t c_1 x^{n-1} + \dots + t c_n \equiv 0 \pmod{p} \text{ или } x^n + b_1 x^{n-1} + \dots + b_n \equiv 0 \pmod{p},$$

где все b_i опять целые числа.)

Докажем теорему методом полной индукции; мы знаем, что она справедлива для $n=1$. Пусть ξ какое-нибудь целое число. Тогда

$$\begin{aligned} \frac{f(x) - f(\xi)}{x - \xi} &= \frac{c_0(x^n - \xi^n) + c_1(x^{n-1} - \xi^{n-1}) + \dots + c_{n-1}(x - \xi)}{x - \xi} = c_0(x^{n-1} + x^{n-2}\xi + \dots + \xi^{n-1}) + c_1(x^{n-2} + \dots + \xi^{n-2}) + \dots + c_{n-1} \\ &= c_0 x^{n-1} + b_1 x^{n-2} + \dots + b_{n-2} x + c_{n-1} = g(x), \text{ н.е.} \end{aligned}$$
$$f(x) - f(\xi) = (x - \xi)g(x) \quad (1)$$

Допустим, что теорема справедлива для сравнения $n-1$ -ей.

и убедимся, что она верна для сравнения n -ого. Пусть сравнение

$f(x)$ имеет больше n , напр. $n+1$ корней, не считая \pmod{p} ,

именно $\xi_1, \xi_2, \xi_3, \dots, \xi_n$. Подставив в формулу (1) на место

x ξ_1 , имеем: $f(\xi_1) - f(\xi) = (\xi_1 - \xi)g(\xi_1)$ или $0 = (\xi_1 - \xi)g(\xi_1)$.

Н.ср. ξ_1 сев. корней сравнения $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$ имеет $n-1$; следовательно можно убедиться, что $\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n$ суть корни сравнения $g(x) \equiv 0$, н.е.

40.
сравнение $n-1$ ст. имеет n корней, что проведено доуказано. Теорема доказана.

Отсюда следует, что, если сравнение $c_0 x^n + c_1 x^{n-1} + \dots + c_n = 0 \pmod{p}$ имеет более n разных корней, то имеют: $p | c_0, p | c_1, \dots, p | c_n$, и сравнение удовлетворяет любое четное число.

Пусть $a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n \equiv b_0 x^n + b_1 x^{n-1} + \dots + b_n \pmod{p}$

имеет более, чем n , корней; тогда $a_0 \equiv b_0, a_1 \equiv b_1, \dots, a_n \equiv b_n \pmod{p}$.

Пусть теперь дано сравнение:

$$x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n \equiv x^n + b_1 x^{n-1} + \dots + b_n \pmod{p};$$

то оно равносильно сравнению $n-1$ степеней; если оба сравнения равны между собой более, чем для $n-1$ значений x , то

$$a_1 \equiv b_1, \dots, a_n \equiv b_n \pmod{p}.$$

Применим это к сравнению

$$x^{p-1} - 1 \equiv (x-1)(x-2)\dots(x-(p-1)) \pmod{p}.$$

Это сравнение имеет корни $1, 2, \dots, (p-1)$, числом более, чем $p-2$;

на основании предыдущего, коэффициенты при одинаковых

степенях x и соответствующих обратных ему сравнений между собой

\pmod{p} . Напишем Уилсона

$$-1 \equiv (-1)^{p-1} (p-1)! \pmod{p} \quad \text{формула верна для $p=2$ }$$

или для $p > 2$ $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$. Это и есть формула Уилсона.

Обратно, выразив формулу Уилсона, характеристично

Два простых числа, м.н. дв числа составлено и очевидно
 $(m-1)! \equiv 0 \pmod{m}$. [ошибка выводит $\frac{(p-1)!+1}{p}$ есть целое число].

2 способ доказательства (Gauss).

Рассмотрим ряд чисел: $1, 2, \dots, p-1$. Пусть одно из них есть r .

Сравнение $rs \equiv 1 \pmod{p}$ даст для s число того же ряда.

Могут быть 2 случая: 1) $s=r$, 2) $s \neq r$. Для 1-го случая имеем:

$$r^2 \equiv 1 \pmod{p} \text{ или } (r-1)(r+1) \equiv 0; \text{ м.н. из нашего ряда это}$$

будут только числа 1 и $p-1$; все остальные разобьем на пары. Строим

$$(p-1)! \equiv 1 \cdot (-1) \equiv -1 \pmod{p} \text{ что и им. док.}$$

Пусть $0 < a < p-1$; $(p-1)! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (p-1-a) \cdot (p-a) \cdot \dots \cdot (p-1) \equiv (p-1-a)! \cdot (-a) \cdot (-a+1) \cdot \dots \cdot (-1) \equiv (-1)^a a! (p-1-a)!$, м.н. $a! (p-1-a)! \equiv (-1)^{a+1} \pmod{p}$.

Положим $a=1$. Имеем: $(p-2)! \equiv 1 \pmod{p}$; Пусть $p > 2$, тогда имеем $a = \frac{p-1}{2}$. Строим противоположно, имеем

$$\left(\frac{p-1}{2}\right)!^2 \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \begin{cases} \equiv +1, & \text{если } p \equiv 3 \pmod{4} \\ \equiv -1, & \text{если } p \equiv 1 \pmod{4} \end{cases}$$

Успешно сравнение $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$; оно очевидно разрешимо при $p=2$. Для $p > 2$ оно разрешимо, если $p \equiv 1 \pmod{4}$ и неразрешимо, если $p \equiv 3 \pmod{4}$. Докажем, что в самом деле, выводим сравнение в степени $\frac{p-1}{2}$; в 1-м случае имеем $x^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}$; во 2-м $x^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod{p}$, что и доказывает Ферма.

Докажем теорему: существует бесконечное множество простых чисел $p \equiv 1 \pmod{4}$. Допустим, что их число конечно: $5, 13, 17, \dots, p$. Составим выражение $2^2 \cdot 5^2 \cdot 13^2 \cdot \dots \cdot p^2 + 1$.

Это число нечетное, и делится на $5, 13, \dots, p$. Если бы все оно простое, то оно имело бы вид $q \equiv 1 \pmod{4}$. Но оно имеет делителей $5, 13, \dots, p$, что противоречит предположению. Значит, есть простое $q \neq p$, $q \equiv 1 \pmod{4}$.

Теорема. Дано: $f(x) = \varphi(x) \psi(x)$, где f, φ и ψ — целые коэффициенты многочлены степеней n, m, l ; $\varphi(x) \equiv 0 \pmod{p}$ имеет m корней; $\psi(x) \equiv 0 \pmod{p}$ имеет l корней; $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$ имеет $n = m + l$ корней; обозначим число корней f через (f) .

Легко, что $(f) \leq (\varphi) + (\psi)$, $(\varphi) \leq m$, $(\psi) \leq l$; $(\varphi) + (\psi) \leq m + l$.

С другой стороны $(\varphi) + (\psi) \geq (f)$, т.е. $(\varphi) = m$, $(\psi) = l$.

Примпр. Мы видим, что сравнение

$$x^{p-1} - 1 \equiv 0 \pmod{p} \quad (\text{т.е. максимальное число})$$

имеет как раз $p-1$ различных корней; если $p > 2$, то p нечетно, и мы можем разложить левую часть на 2 множителя

$(x^{\frac{p-1}{2}} - 1)(x^{\frac{p-1}{2}} + 1) \equiv 0 \pmod{p}$. Это предположительно каждое из сравнений

$x^{\frac{p-1}{2}} - 1 \equiv 0 \pmod{p}$ и $x^{\frac{p-1}{2}} + 1 \equiv 0 \pmod{p}$ имеет по $\frac{p-1}{2}$ разных корней

-)

Мы видели, что если k есть наименьшее из чисел, для коих $x^k \equiv 1 \pmod{p}$, то $k | p-1$, или называли x числом, являющимся корнем k по модулю p .

(Лемма) теорема состоит в следующем: если дано $k | p-1$, то существует число x , удовлетворяющее сравнению $x^k \equiv 1 \pmod{p}$, причем для этого x не удовлетворяет сравнению того же вида с показателем $k' < k$. Эту теорему мы докажем попутно ряду последующих рассуждений.

Замечание. Если $n | p-1$, то $x^n - 1 | x^{p-1} - 1$; в самом деле, полагая $x^n = y$, $x^{p-1} = y^{\frac{p-1}{n}}$, имеем $\frac{x^{p-1} - 1}{x^n - 1} = \frac{y^{\frac{p-1}{n}} - 1}{y - 1} = y^{\frac{p-1}{n} - 1} + y^{\frac{p-1}{n} - 2} + \dots + y + 1 = x^{p-1-n} + x^{p-1-2n} + \dots + x^n + 1 =$ целое число

Лемма. Дано: $x^r \equiv 1 \pmod{p}$; $x^s \equiv 1 \pmod{p}$; $(r, s) = t$. Доп.

$x^t \equiv 1 \pmod{p}$. Доказ. Мы можем разбить t на r и s целые $t = ru - sv$ или $t = \frac{r}{s}u - \frac{s}{r}v$; при этом можно найти для u и v пару положительных значений. Имеем: $ru = t + sv$, откуда $x^{ru} \equiv x^t \cdot x^{sv} \equiv x^t \pmod{p}$. Так как $x^r \equiv 1 \pmod{p}$, то и $x^{sv} \equiv 1 \pmod{p}$.

Пусть теперь r - любое положительное число. На основании доказанного имеем сравнения $x^r \equiv 1 \pmod{p}$ и $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ имеют общий все корни сравнения $x^{(r, p-1)} \equiv 1 \pmod{p}$.

Пусть $n | p-1$. Мы только что доказали, что все корни сравнения $x^n \equiv 1 \pmod{p}$ суть корни сравнения $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$. Если x , корень сравнения $x^n \equiv 1 \pmod{p}$, не удовлетворяет никакому сравнению

того же вида, но нулей не имеет, то он из первообразных корней этого сравнения. Вспомогательный, всякий первообразный корень ^{этого} сравнения удовлетворяет сравнению $x^u \equiv 1 \pmod{p}$, где $u < n$. Очевидно, что $u | n$.

Число корней сравнения $x^n \equiv 1 \pmod{p}$ есть n , т.к. $x^{n-1} = 0 \pmod{p}$ есть множитель $x^{n-1} - 1$, коэф. в сравнении $\equiv 0 \pmod{p}$ имеет максимальное число корней. Из n корней ^{этих} некоторое количество будет, и будет ^{имеет свой} первообразным, число первообразных же будет $\psi(n)$ (функция числа n). Числом свойства этой функции. Очевидно, что n корней сравнения $x^n \equiv 1 \pmod{p}$ суть первообразные корни или этого самого сравнения или сравнения $x^d \equiv 1 \pmod{p}$, где $d | n$. Итак, получаем следующее:

$$n = \sum_{d|n} \psi(d).$$

Пусть $\delta | n$, на основ. предыдущего равенства $\frac{n}{\delta} = \sum_{d|\frac{n}{\delta}} \psi(d)$. Умножаем обе части на $\mu(\delta)$ и суммируем по δ . В левой части получим известное выражение функции $\varphi(n)$. Итак, имеем:

$$\varphi(n) = \sum_{\delta|n} \mu(\delta) \frac{n}{\delta} = \sum_{\delta|n} \sum_{d|\frac{n}{\delta}} \psi(d) \mu(\delta) = \sum_{\substack{d\delta|n \\ \delta, d}} \psi(d) \mu(\delta) =$$

$= \sum_{d|n} \psi(d) \sum_{\delta|\frac{n}{d}} \mu(\delta) = \sum_{d|n} \psi(d) \chi(d) = \psi(n)$. Итак $\varphi(n) \equiv \psi(n)$.
 Итак, число первообразных корней сравнения $x^n \equiv 1 \pmod{p}$ равно числу чисел, меньших n и с ним взаимно простых. ^{где $n|p-1$} ^{этих} ^{самых} ^{чисел} ^{взаимно} ^{простых} ^с ^{числом} ^{n} .

докажем существование корней, принадлежащих к модулю p и по модулю p .

Первообразные корни сравнения $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ называются (прежде первообразными корнями (по Hilbert'у — ^{первообразными} числами)) по модулю p ; их число, конечно — $\varphi(p-1)$.

Эти корни образуют циклическую группу. Пусть g — один из этих корней. Тогда вся система

$$g^0, g^1, g^2, \dots, g^{p-2}$$

между собой не сравнимы \pmod{p} . В.с.г., допуская образные,

пусть $g^i \equiv g^j \pmod{p}$ или $g^{i-j} \equiv 1 \pmod{p}$; н.ч. $i-j < p-1$,

то g не было бы первообразным корнем \pmod{p} , что противно предположению.

Эти корни представляют все классы чисел по модулю p

вполне простых с p ; независимо от порядка, этой ряд сравним \pmod{p} с $1, 2, \dots, p-1$.

Предупреждение замечание можно обобщить: система чисел g^v , где v ~~не~~ принимает все значения какой-нибудь полной системы вычетов $\pmod{p-1}$, является представляющей все классы чисел \pmod{p} вечно-простых с p . Из этих чисел те, для которых $(v, p-1) = 1$, будут первообразными корнями. В самом деле, очевидно $g^{v(p-1)} \equiv 1 \pmod{p}$; пусть $g^{v'd} \equiv 1 \pmod{p}$. Тогда $p-1 | v'd$, значит $p-1 | d$; $d \geq p-1$; g^d действительное первообразное корни.

Если все $(x, p-1) > 1$, то g^x не первообразный корень. Пусть $y = \frac{p-1}{(x, p-1)} < p-1$; $g^{xy} = g^{x \cdot \frac{p-1}{(x, p-1)}} = g^{y \cdot M} \equiv 1$, где M - наим. кратное x , $p-1$.

Итак g^y в степени меньшей: $p-1, \equiv 1 \pmod{p}$, т.е. g^y не первообр. корень.

Из предыдущего следует, что если известен один первообразный корень $(\text{mod } p)$, то другие найдутся помощью арифметических действий; для нахождения же $1^{\text{го}}$ приходится использовать числа, взаимно простые с p , т.е. $2, 3, \dots, p-1, p+1, \dots$

Лемма 6. О квадратных вычетах.

Общий вид уравнения 2^{ой} степени таков:

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}, \text{ при } a \not\equiv 0 \pmod{p}.$$

Приведем левую часть к нормальному виду; умножим обе части и модуль на $4a$; новое уравнение будет свивав. данным

$$4a(ax^2 + bx + c) \equiv 0 \pmod{4am} \text{ или}$$

$$(2ax + b)^2 - (b^2 - 4ac) \equiv 0 \pmod{4am}.$$

Положим $b^2 - 4ac = D$, $4am = k$, $2ax + b = z$. Получим уравнение в нормальном виде $z^2 \equiv D \pmod{k}$. Мы будем искать значения x , удовлетворяющие (1) уравнению; очевидно для этого надо найти значения z такие, чтобы $\frac{z-b}{2a}$ было целым числом. В последующем мы будем рассуждать

можно поразумевать сравнения

$$x^2 \equiv D \pmod{k}$$

Если это сравнение разрешимо, то D называется квадратичным вычетом от k или по модулю k , в противном случае D есть квадратичный не вычет.

Заметим, что можно всегда предположить $(D, k) = 1$. В самом деле, пусть числа в данном сравнении $(D, k) > 1$. Пусть

$$(D, k) = d = \prod p^{2a} \prod p'^{2a+1} = (\prod p^a \prod p'^a)^2 \prod p' = m^2 q.$$

Очевидно $d | x^2$, т. е. $m^2 q | x^2$, отсюда $m | x$; докажем, что $m q | x$.

Мы имеем: $\prod p^{2a} \prod p'^{2a+1} | x^2$; отсюда $p^{2a} | x^2$, т. е. $p^a | x$; также, $p'^{2a+1} | x^2$, следовательно $p'^{a+1} | x$, т. е. $m q | x$, что и требуется или $m | x$, $q | \frac{x}{m}$. Пусть $D = D_0 \cdot d$, $k = k' \cdot d$. Имеем подстановку

$x = m q y$; получаем:

$$m^2 q^2 y^2 \equiv D_0 m q^2 \pmod{k' m q^2} \quad \text{или}$$

$$q y^2 \equiv D_0 \pmod{k'}.$$

Разберем 2 случая: 1) $(q, k') > 1$. Сравнение в этом случае неразрешимо, т. к. общий ^{чисел} делитель q и k' не делит D_0 .

2) $(q, k') = 1$. Тогда существует такое r , что $qr \equiv 1 \pmod{k'}$;

Умножим обе части сравнения на r ; получим

$$q r y^2 \equiv r D_0 \pmod{k'} \quad \text{или} \quad y^2 \equiv D' \pmod{k'}, \quad \text{где } D' = D_0 k$$

и $(D', k') = 1$. Следоваемо правое сравнение к виду, где $(D, k) = 1$.

Пример: $x^2 \equiv 150 \pmod{525}$; $d = 75 = 3 \cdot 5^2$; $q = 3$, $m = 5$. Подстановка
 $x = 15y$; $3^2 5^2 y^2 \equiv 6 \cdot 75 \pmod{7 \cdot 75}$ или $3y^2 \equiv 6 \pmod{7}$. Находим r
 по условию $3r \equiv 1 \pmod{7}$, $r = 5$; $15y \equiv 30 \pmod{7}$ или $y \equiv 2 \pmod{7}$.

Поскольку сравнение имеет только 2 корня, 1 или 2 могут
 это будут: $y \equiv 3$, $y \equiv -3 \equiv 4 \pmod{7}$. Общия решения y будут:
 $y = 3 + 7k$, $y = 4 + 7k$; т.е. $x = 45 + 105k$, $x = 60 + 105k$. Получим все
 корни $\pmod{525}$; это будут: 1) $x = 45, 150, 255, 360, 465 \pmod{525}$;
 2) $x = 60, 165, 270, 375, 480 \pmod{525}$.

Перейдем к 1^{st} задаче, касающейся сравнений 2^{nd} степени; будем
 предполагать к данному n найти всевозможные корни (и неверные)
 по модулю K . Обозначим K как n корней сравнения

$$x^2 \equiv D \pmod{K}$$

I случай. $K = 2$; D очевидно четное. Наше сравнение принимает
 вид $x^2 \equiv 1 \pmod{2}$; оно имеет только 1 корень $x \equiv 1 \pmod{2}$. то есть
верно

II. $K = p$, где p - простое число. Мы предполагаем $1 \leq D \leq p-1$.
 Сравнение принимает вид $x^2 \equiv D \pmod{p}$. Если это сравнение имеет
 1 корень x , то оно имеет и другой корень $-x$; в.с.г. $(-x)^2 \equiv x^2 \equiv D \pmod{p}$.
 Кроме того, $x \neq -x$; иначе мы имели бы $2x \equiv 0 \pmod{p}$ или $x \equiv 0 \pmod{p}$,
 - абсурд. Два различных значения? D получит $p-1$ корней сравнения.
 посмотрим, как из них получится, как из 1^2 , иначе говоря,
 разделим все значения D на выходящие и не выходящие.

Теорема. Пусть $p-1$ знаменити D $\frac{p-1}{2}$ ехт вчетер и $\frac{p-1}{2}$ - нечетер.

Преднаказано, что наше сравнение эквивалентно, когда a ехт
его в элемент $\frac{p-1}{2}$; заметая, что $(x^{\frac{p-1}{2}})^2 = x^{p-1} \equiv 1$, имеем:

$$D^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}.$$

Это сравнение имеем $\frac{p-1}{2}$ ^{разные} корней. Теорема доказана.

То Эйлеру, если D ехт нечетер, то она удовлетворяет сравне-
нию $D^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod{p}$, а если ^{вчетер}, то ^{предыдущему} (Эйлеров критерий).
т.е. $D^{\frac{p-1}{2}} \equiv \sqrt{\frac{D}{p}} \pmod{p}$

В с.г. сравнения $D^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ удовлетворяют все числа
 $1, 2, \dots, p-1$. Это сравнение равносильно двум:

$$D^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}, \quad D^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod{p}.$$

Первому удовлетворяют, по доказанному, все вчетер, все ^{нечетер}
 $\frac{p-1}{2}$ нечетер удовлетворяют $2^{\text{му}}$ сравнению, что и нр. док.

В связи с теорией квадратичных вычетов обратимся

к символу Лежандра: $\left(\frac{D}{p}\right)$. Этот символ имеет смысл
только для p -простого нечетного числа; при этом $\left(\frac{D}{p}\right) = 1$.

$$\left(\frac{D}{p}\right) = \begin{cases} = 1, & \text{если } D \text{ выхет от } p \\ = -1, & \text{если } D \text{ нечетер } p. \end{cases}$$

Функцию Лежандра можно коротко формулировать так
 $D^{\frac{p-1}{2}} \equiv \left(\frac{D}{p}\right) \pmod{p}$.

Теорема. Если дано $D \equiv D' \pmod{p}$. Лемма. ^{прими $p \nmid D, D'$} $\left(\frac{D}{p}\right) = \left(\frac{D'}{p}\right)$, т.е.

$\left(\frac{D}{p}\right)$ есть периодическая функция D с периодом p . Докажи:

мы имеем $D^2 \equiv D \equiv D' \pmod{p}$. Очевидно, оба сравнения выполняются
 D и D' одновременно будут выкешами или невыкешами, ^{т.е. $D \equiv D' \pmod{p}$}

Если мы представим полную систему выкешов \pmod{p} , взаимно
простых с p , в виде $g^0, g^1, g^2, \dots, g^{p-2}$, то половина из них
будет ^{квадратичные} выкешы от p , другие невыкешы. Квадратичные числа этой
системы очевидно суть всевозм. кв. выкешы, а все остальные числа - невыкешы.

Итак, получаем полную систему квадратов выкешов в виде

$$g^0, g^2, g^4, \dots, g^{p-3}$$

Докажем с помощью Крихельт Филера критерия. А.к. $(D, p) = 1$,
то сравнение $rS \equiv D \pmod{p}$ для данного r дает одно S и другое,
прими $1 \leq r \leq p-1, 1 \leq S \leq p-1$. Рассмотрим 2 случая:

1) D невыкеш; тогда ни одно r не равно соответствующему S , все
числа $1, 2, \dots, p-1$ будут разобраны на пары, числом $\frac{p-1}{2}$. Перемно-
жим все сравнения $rS \equiv D \pmod{p}$ для всех полученных пар r, S .

$$D^{\frac{p-1}{2}} \equiv (p-1)! \equiv -1 \pmod{p}. \quad (\text{лем. 46})$$

2) D кв. выкеш. Тогда из чисел $1, 2, \dots, p-1$ найдем 2 таких, $r = r'$,
что $r r' \equiv D \pmod{p}$ и $r'' r''' \equiv D \pmod{p}$; остальные $p-3$ чисел разобраны

на $\mathbb{F}_2^{\frac{p-1}{2}}$ над. Забрав, что $r'r' = -r'^2 = -D$. Терминология, как в предыдущем случае, находим: $D^{\frac{p-1}{2}} \cdot (-D) = (p-1)! \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$, т.е. $D^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$ что и апр. док.

Свойства квадратичных вычетов.

1) $R \cdot R = R$; 2) $R \cdot N = N$; 3) $N \cdot N = R$, где R обозначает вычет, а N - невычет или символически, введя одной формулы $\left(\frac{D}{p}\right) \cdot \left(\frac{E}{p}\right) = \left(\frac{DE}{p}\right)$

1) $x^2 \equiv D \pmod{p}$ разрешимо, $y^2 \equiv E \pmod{p}$ тоже. Терминология сравним $(xy)^2 \equiv DE \pmod{p}$, т.е. DE вычет.

2) Выписываем ^{по модулю} систему вычетов \pmod{p} , взаимно простых с p , и распределяем их на квадратичные вычеты и невычеты.

Получим $R_1, R_2, \dots, R_{\frac{p-1}{2}}$
 $N_1, N_2, \dots, N_{\frac{p-1}{2}}$

Пусть R - произвольное число, сравнимое \pmod{p} с одним из чисел ^{1-го строки} $R_1, R_2, \dots, R_{\frac{p-1}{2}}$. Умножаем на него всю нашу систему: $RR_1, RR_2, \dots, RR_{\frac{p-1}{2}}$
 $RN_1, RN_2, \dots, RN_{\frac{p-1}{2}}$

Получим опять $\frac{p-1}{2}$ несоразимых чисел; из них $\frac{p-1}{2}$ в ^{1-ой} строке будут по предыдущему, все квадратичные вычеты; все остальные ^{2-ой} строки будут невычеты. Итак, от умножения любого вычета на любой невычет получается невычет.

3) Умножаем обе строки предыдущей схемы на N , где N равно с каким-нибудь из вычетов ^{2-ой} стр. Получаем: $NN_1, NN_2, \dots, NN_{\frac{p-1}{2}}$
 $NN_1, NN_2, \dots, NN_{\frac{p-1}{2}}$

То предположим, все 1^{ая} строка состоит из четных, с. все 2^{ая} из
 нечетных. Умк, эти перемножения моды и четностей поучается
 вычит. Теорема доказана.

Докажем ту же теорему по примеру Либера Христева

- 1) Дано $D^{\frac{p-1}{2}} = 1, E^{\frac{p-1}{2}} = 1$; откуда $(DE)^{\frac{p-1}{2}} = 1$, что и нр. док.
- 2) Дано $D^{\frac{p-1}{2}} = 1, E^{\frac{p-1}{2}} = -1$, откуда $(DE)^{\frac{p-1}{2}} = -1$, что и нр. док.
- 3) Дано: $D^{\frac{p-1}{2}} = -1, E^{\frac{p-1}{2}} = -1$, откуда $(DE)^{\frac{p-1}{2}} = 1$, что и нр. док.

Если $D = E$, то $(\frac{D}{p}) \cdot (\frac{D}{p}) = (\frac{D^2}{p}) = 1$, как это видно и непосредственно.
 Вообще $(\frac{D_1}{p}) \cdot (\frac{D_2}{p}) \dots (\frac{D_r}{p}) = (\frac{D_1 \cdot D_2 \dots D_r}{p})$. ^{это вытекает} левая сторона = 1, т.е. есть
 произведение ^{двух} квадратичных вычетов, если в него входит четное
 число произведений нечетных.

III. Мудрых есть символ простого числа $k = p^\lambda$; $\lambda \geq 2, p \neq 2, p > 2$
 Сравнение имеет вид: $x^2 \equiv D \pmod{p^\lambda}$

Очевидно, всякое решение этого сравнения удовлетворит сравнению
 $x^2 \equiv D \pmod{p}$, т.е. необходимое условие разрешимости данного
 сравнения D должно быть квадратичным вычетом числа p .

Докажем, что это условие и достаточно. Полагая, что
 оно справедливо для $\lambda = \nu$, нр. док., что сравнение $x^2 \equiv D \pmod{p^{\nu+1}}$
 тоже разрешимо. Дадим подстановку $x = a + p^\nu y$, где
 a есть корень сравнения $x^2 \equiv D \pmod{p^\nu}$. Получаем:

$$a^2 + 2a p^\nu y + p^{2\nu} y^2 \equiv D \pmod{p^{\nu+1}}$$

$\equiv 0$

Далее обратим и модуль на p^2 ; итак

$$\frac{a^2 - D}{p^2} + 2ay \equiv 0 \pmod{p}$$

$\frac{a^2 - D}{p}$ - число, к.к. $a^2 \equiv D \pmod{p}$. Это сравнение разрешимо, если $(2a, p) = 1$, что справедливо, к.к. $p \neq 2$; оно дает нам значения y , а значения x . Итак, сравнение с модулем p^{n+1} разрешимо при тех же условиях, как с модулем p^n . Теорема справедлива для $n=1$, следовательно верно n . Итак, необходимое и дост. условие разрешимости сравнения $x^2 \equiv D \pmod{p^n}$ есть $\left(\frac{D}{p}\right) = 1$.

Если a есть корень данного сравнения, то $-a$ также; очевидно $a \neq -a$. Докажем, что других корней нет. Допустим $a^2 \equiv D \pmod{p^n}$ и $b^2 \equiv D \pmod{p^n}$. Тогда $b \equiv \pm a$. Проверим D из 2-х сравнений; имеем:

$$(a+b)(a-b) \equiv 0 \pmod{p^n}, \text{ т.е. } b \equiv \pm a \pmod{p^n}, \text{ что и треб.}$$

Указанные корни сравнения \mathbb{Z} и \mathbb{Z} можно упростить до: $1 \pmod{p}$.

Пример. $x^2 \equiv 3 \pmod{121}$; укажем, разрешимо ли сравнение $x^2 \equiv 3 \pmod{11}$;

Здесь $3^{\frac{11-1}{2}} = 3^5 = 243 \equiv 1 \pmod{11}$. Сравнение разрешимо, одна из корней $x \equiv 5$. Тогда $x = 5 + 11y$; $25 + 10 \cdot 11y \equiv 3 \pmod{121}$; $2 + 10y \equiv 0 \pmod{11}$
 $y = 2$, $x \equiv 27 \pmod{121}$.

IV. Пусть $n = 2^\lambda$, где $\lambda \geq 2$. Сравнение имеет вид:

$$x^2 \equiv D \pmod{2^\lambda} \quad \text{где } \left(\frac{D}{2}\right) = 1.$$

Мы видим, что $\lambda = 1$ сравнение имеет один корень. Если $\lambda = 2$, то

$\lambda \geq 2$ p может быть фактором лишь в одном из выражений $a+b$ и $a-b$; допустим, что p делит $a+b$; $p | a+b$, $p | a-b$, с. $p | 2a$, $p | a$, а это невозможно.

сравнения $x^2 \equiv D \pmod{4}$ имеет: 2 корня, если $D \equiv 1 \pmod{4}$ и. ни одного, если $D \equiv 3 \pmod{4}$, т.к. квадраты всегда являются числом вида $4n$.

$\chi=3$. Сравнение $x^2 \equiv D \pmod{8}$. Если $D \equiv 1 \pmod{8}$, сравнение имеет 4 ^{хвостовых} корня, т.к. есть четыре нечетных числа вида $8n+1$; если же $D \equiv 3, 5, 7 \pmod{8}$, то наше сравнение не имеет ни одного корня.

$\chi \geq 3$. Если $D \not\equiv 1 \pmod{8}$, то, по предыдущему, сравнение не имеет ни одного корня. Докажем, что, если $D \equiv 1 \pmod{8}$, то сравнение разрешимо и имеет 4 корня. Докажем, что ^{сначала} в этом случае сравнение всегда имеет корни. Пусть это справедливо для сравнения $x^2 \equiv D \pmod{2^r}$, где $r \geq 3$; докажем, что сравнение $x^2 \equiv D \pmod{2^{r+1}}$ разрешимо.

Если a корень $1^{\text{го}}$ у нашего сравнения, то $\frac{a^2-D}{2^r}$ - целое число. Доведем индукцию: $x = a + 2^r y$; получаем:

$$a^2 + 2^r a y + 2^{2r} y^2 - D \equiv 0 \pmod{2^{r+1}}$$

$$\frac{a^2-D}{2^r} + ay \equiv 0 \pmod{2}$$

Итак, сравнение $x^2 \equiv D \pmod{2^r}$ всегда разрешимо, ^{обратно} если $D \equiv 1 \pmod{8}$.

Тотановым числом его корней; если $a^2 \equiv D \pmod{2^r}$ и $b^2 \equiv D \pmod{2^r}$, то $2^r | (a+b)(a-b)$; a и b нечетны, поэтому $2^{r-2} | \frac{a+b}{2} \cdot \frac{a-b}{2}$.

У 2^{r-2} число $\frac{a+b}{2}$ и $\frac{a-b}{2}$ одно нечетно другое, т.е. $2^{r-2} | \frac{a \pm b}{2}$ или $2^{r-1} | a \pm b$. Значит $b \equiv a \pmod{2^{r-1}}$ или $b \equiv -a \pmod{2^{r-1}}$.

Приведенное к модулю 2^r , эти выражения дадут 4 корня:

$$b \equiv a, a + 2^{r-1}, -a, -a + 2^{r-1} \pmod{2^r};$$

12

V. $k = p_1^{\lambda_1} p_2^{\lambda_2} \dots p_r^{\lambda_r}$, где $p_i \neq 2$.

Мы видели, что, если дан ряд сравнений $x \equiv a_1 \pmod{k_1}$, $x \equiv a_2 \pmod{k_2}$, ..., $x \equiv a_r \pmod{k_r}$,
где k_i попарно взаимно просты, то есть одно сравнение
 $(\text{mod } k_1 k_2 \dots k_r)$, удовлетворяющее всем этим сравнениям.

Пусть наше сравнение $x \equiv D \pmod{k = p_1^{\lambda_1} p_2^{\lambda_2} \dots p_r^{\lambda_r}}$. Необходимое условие
разрешимости этого сравнения
заключается в том, что D должно быть взаимно простым с $p_1^{\lambda_1}, p_2^{\lambda_2}, \dots, p_r^{\lambda_r}$.

Докажем, что это же условие достаточно. По приведенной выше
теореме о системах сравнений (всегда существует класс
классов $(\text{mod } k)$, удовлетворяющий всем этим сравнениям, причем за a ,
мы возьми корни сравнения $x \equiv D \pmod{p_i^{\lambda_i}}$). (Этот класс и есть
решение данного сравнения. И. к. каждое из $p_i^{\lambda_i}$ делителей сравнений
имеет λ_i разных корней, то, комбинируя их всевозможными способами,
мы получим 2^{λ_i} корней данного сравнения. Наше число D или 2^{λ_i} корней
Помогите символом Лежандра это число выражается так:

$$\left[1 + \left(\frac{D}{p_1}\right)\right] \left[1 + \left(\frac{D}{p_2}\right)\right] \dots \left[1 + \left(\frac{D}{p_r}\right)\right] = \prod_{p|k} \left(1 + \left(\frac{D}{p}\right)\right).$$

VI. $k = 2^{\lambda} p_1^{\lambda_1} p_2^{\lambda_2} \dots p_r^{\lambda_r}$, где $\lambda \geq 0$, $p_i > 0$. Необходимое условие разрешимости
сравнения: D должно быть ^{квадратичным} ~~взаимно~~ простым с p_1, p_2, \dots, p_r . Размерности λ
 $\lambda = 1$. Тогда это условие необходимо и достаточно; число корней 2^{λ} .
 $\lambda = 2$. Необходимое и достаточное условие, кроме предыдущих, следующее:
 $D \equiv 1 \pmod{4}$. Число корней в этом случае $2^{\lambda+1}$.

$x \geq 3$. Необходимое и достаточное условие, кратное приведенного в 1^{st} случае, есть $D \equiv 1 \pmod{8}$; тогда число корней будет 2^{r+2} .

Переходим ко 2^{nd} случаю, связанной с сравнением 2^{nd} степени. Дано сравнение $x^2 \equiv D \pmod{K}$, где D - данное число. Определим, при каких значениях K это сравнение разрешимо.

Положим $D = a \cdot b \cdot c \dots$ - разложение на простые множители.

Допустим, что K принимает значения простого числа $K = p$.

$$\text{Тогда } \left(\frac{D}{p}\right) = \left(\frac{a \cdot b \cdot c \dots}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right) \left(\frac{c}{p}\right) \dots$$

Рассмотрим отдельно 3 случая: $D = -1$, $D = 2$, $D = 9$ - некоторую простую число. Вот основные значения D покажем в виде произведения этих трех основных типов.

$$1) \left(\frac{-1}{p}\right) = \begin{cases} = 1, & \text{если } p \equiv 1 \pmod{4} \\ = -1, & \text{если } p \equiv 3 \pmod{4} \end{cases}$$

В самом деле, по Эйлерову критерию, $\left(\frac{-1}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2}}$, откуда и следует данное равенство.

$$2) \left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{\frac{p^2-1}{8}} \text{ или } \begin{cases} = +1, & \text{если } p \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ = -1, & \text{если } p \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$$

Оба они опред. несоизмеримы. В 1^{st} случае $p = 8u \pm 1$;

$$\frac{p^2-1}{8} = \frac{64u^2 \pm 16u + 1 - 1}{8} = 8u^2 \pm 2u \equiv 0 \pmod{2}; \text{ во } 2^{nd} \text{ случае}$$

$$p = 8u \pm 3; \quad \frac{p^2-1}{8} = \frac{64u^2 \pm 48u + 9 - 1}{8} = 8u^2 \pm 6u + 1 \equiv 1 \pmod{2}.$$

некорр. след.

Доказ. Сначала докажем 2^{nd} теорему методом полной индукции

Вет простое число p может делиться на 3 ; для $p \equiv 1 \pmod{3}$ имеем $x^2 \equiv 2 \pmod{3}$ - сравнение неразрешимо, и наше утверждение верно.

Допустим, что для $p \equiv 1 \pmod{3}$ сравнение $x^2 \equiv 2 \pmod{p}$ разрешимо. Тогда оно имеет 2 корня, между

0 и p ; один четный, другой нечетный; пусть соседний корень a . $1 \leq a \leq p-1$; $a^2 - 2 = pf$, f - целое число, не ноль; $f < p$, т.к.

левая часть $< p^2$. Если p простое число, т.к. квадрат нечетного числа a сравним с $1 \pmod{2}$, то $pf \equiv -1 \pmod{8}$. Если $p \equiv \pm 3 \pmod{8}$, то, по ост. прел. $f \equiv \mp 3 \pmod{2}$. Если f простое число, то мы применим к предположению, т.к. f не есть простое число вида $3k \pm 3$, для которого наше сравнение разрешимо. Если же f составное, то в числителе его простых множителей должен быть корень вида $3k \pm 3$, для которого наше сравнение также будет разрешимо. И в этом случае p не было бы наименьшим числом, удовл. условию. Шаг 2^{ый} может быть поделен доказан.

1^{ый} шаг. а) Дано $p \equiv -1 \pmod{8}$, т.е. $\left(\frac{2}{p}\right) = -1$. Наименьшее простое число q такое, что $\left(\frac{2}{q}\right) = 1$; для него сравнение $x^2 \equiv 2 \pmod{q}$ разрешимо. Пусть x - решение для q ; для него сравнение $x^2 \equiv 2 \pmod{p}$ неразрешимо, т.к. $\left(\frac{2}{p}\right) = -1$. По закону взаимности $\left(\frac{-1}{q}\right) = -1$, итак $\left(\frac{-2}{p}\right) = 1$, т.е. сравнение $x^2 + 2 \equiv 0 \pmod{p}$ разрешимо. Возьмем корни, нечетный, пусть будет a ; $1 \leq a \leq p-1$ и $a^2 + 2 = pf$, где $0 < f < p$, т.к. $pf \leq (p-1)^2 + 2 =$

$= p^2 - 2p + 3 < p^2$, т.к. $p \geq 7$. Мы имеем: $a^2 + 2 \equiv 3 \pmod{8}$, $p \equiv -1 \pmod{8}$, следовательно $f \equiv -3 \pmod{8}$. Умк $f = 8u + 5 = 4p'$. Очевидно, не вст $p' \equiv 1 \pmod{8}$ (mod 8); если хотя одно из этих чисел $p' | f$ будет $8u + 5$ или $8u + 7$.

Если $p' = 8u + 5$, то сравнение $x^2 + 2 \equiv 0 \pmod{p'}$ разрешимо, т.е. $\left(\frac{-2}{p'}\right) = 1$; т.к. $\left(\frac{-1}{p'}\right) = 1$, то, умножая символы, находим: $\left(\frac{2}{p'}\right) = 1$.

т.о.р. 2 было бы неверно по модулю $p' = 8u + 5$, что и противоречит доказанной части теоремы.

Если $p' = 8u + 7$, то p не вст наименьшее число этого типа, для которого утверждение теоремы верно - противоречие

1) $p = 8u + 1$. Имеем: $8 | p - 1$. По предыдущему, сравнение $x^8 - 1 \equiv 0 \pmod{p}$ имеет 8 корней; следовательно $x^4 + 1 \equiv 0 \pmod{p}$ имеет 4 корня.

Итак, найдем такое число a (квадрат корня этого уравнения), что $a^4 + 1 \equiv 0 \pmod{p}$ или

$$(a^2 + 1)^2 - 2a^2 \equiv 0 \pmod{p}. \text{ Следовательно } \left(\frac{2a^2}{p}\right) = 1 = \left(\frac{2}{p}\right) \left(\frac{a^2}{p}\right) = \left(\frac{2}{p}\right).$$

Теорема доказана для всех случаев.

3) $D = q$. Для установления этого случая надо доказать теорему:

$$\left(\frac{q}{p}\right) = q^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}. \quad \left(\frac{q}{p}\right) = \left(\frac{p}{q}\right) (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}} \text{ (Закон Гаусса-Легендреса)}$$

то в раскрытом виде условие теоремы утверждает:

- 1) Если $p \equiv 1 \pmod{4}$, $q \equiv 1 \pmod{4}$, то $\left(\frac{q}{p}\right) = \left(\frac{p}{q}\right)$; 2) Если $p \equiv 1 \pmod{4}$, $q \equiv 3 \pmod{4}$, то $\left(\frac{q}{p}\right) = \left(\frac{q}{p}\right)$; 3) Если $p \equiv 3 \pmod{4}$, $q \equiv 1 \pmod{4}$, то $\left(\frac{q}{p}\right) = \left(\frac{p}{q}\right)$; 4) Если $p \equiv 3 \pmod{4}$, $q \equiv 3 \pmod{4}$, то $\left(\frac{q}{p}\right) = -\left(\frac{p}{q}\right)$

Докажем предварительную лемму Гаусса

л. Д.Р. $\left(\frac{D}{p}\right) = (-1)^s$, где s определяется следующим образом:

Возьмем ряд чисел: $D, 2D, \dots, \frac{p-1}{2}D$ и найдем их наименьшие положительные выходы (мод p); пусть λ из них $a_1, a_2, \dots, a_\lambda < \frac{p}{2}$; остальные $\mu, b_1, b_2, \dots, b_\mu > \frac{p}{2}$. Т.о. фр. число s определено. Требуется $\lambda + \mu = \frac{p-1}{2}$.

Доказ.

Перемножая с одной стороны, числа $D, 2D, \dots, \frac{p-1}{2}D$, а с другой стороны их выходы, имеем: $\left(\frac{p-1}{2}\right)! D^{\frac{p-1}{2}} \equiv a_1 a_2 \dots a_\lambda b_1 b_2 \dots b_\mu \pmod{p}$

Заметьте числа b равны $p-b$; тогда лет числа $a_1, a_2, \dots, a_\lambda, (p-b_1), \dots, (p-b_\mu)$ лежат между 0 и $\frac{p}{2}$. Докажем, что между ними нет равных.

Допустим, что $a = p-b$; тогда было бы $C D \equiv p - C' D$, где $1 \leq C \leq \frac{p-1}{2}, 1 \leq C' \leq \frac{p-1}{2}$; отсюда $C + C' \equiv 0 \pmod{p}$, что невозможно.

Итак, как фр. представлял, независимо от порядка, фр. чисел $1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}$. Если так, то $a_1 a_2 \dots a_\lambda (-b_1)(-b_2) \dots (-b_\mu) D^{\frac{p-1}{2}} \equiv a_1 a_2 \dots a_\lambda b_1 b_2 \dots b_\mu \pmod{p}$.

Сокращая, находим: $D^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^\mu \pmod{p}$ что и пр. док. или $\left(\frac{D}{p}\right) = (-1)^s$.

Доказательство теоремы:

Пусть p нечетное простое число, $q \neq p$ - любое простое число.

Пусть мы имеем: $q = q_1 p + r_1; 2q = q_2 p + r_2; \dots, \nu q = q_\nu p + r_\nu; \dots, \frac{p-1}{2} q = q_{\frac{p-1}{2}} p + r_{\frac{p-1}{2}}$, где $0 \leq r_\nu \leq p-1$. Если $r_1, r_2, \dots, r_{\frac{p-1}{2}}$ суть $a_1, a_2, \dots, a_\lambda, b_1, b_2, \dots, b_\mu$ предид. п.д.м.ч.,

а числа $1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}$ суть $a_1, a_2, \dots, a_\lambda, p-b_1, p-b_2, \dots, p-b_\mu$. Обозначим:

$$\sum_{i=1}^{\frac{p-1}{2}} a_i = A, \sum_{i=1}^{\frac{p-1}{2}} b_i = B; \text{ тогда } \sum_{i=1}^{\frac{p-1}{2}} r_i = A + B.$$

$$1 + 2 + \dots + \frac{p-1}{2} = \frac{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{p+1}{2}}{2} = \frac{p^2 - 1}{8} = A + \mu p - B. \text{ Складывая равенства (1); имеем}$$

$$\frac{k-1}{8}q = \mu \sum q_v + A + B ; \text{ вычисляем остаток по модулю } (2).$$

$$(q-1)\frac{k-1}{8} = \mu \sum q_v + 2B - \mu \mu ; \text{ остаток } \mu \equiv (q-1)\frac{k-1}{8} + \sum q_v \pmod{2}$$

Рассмотрим случай $q=2$. Тогда $\mu \equiv \frac{k-1}{8} + \sum q_v \pmod{2}$. Но в этом случае $\text{вет } q_v = 0$. Умнож $\mu \equiv \frac{k-1}{8} \pmod{2}$. По лемме Гаусса остаток совпадает, т.е. $\left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{k-1}{8}}$; т.к. $\left(\frac{k}{2}\right) = 1$, то из этого вытекает следующая теорема Гаусса.

Пусть n — простое q — простое число. Мы имеем:

$$q_v = \left[\frac{vq}{p} \right]; \mu \equiv \sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right] \pmod{2}. \text{ По лемме Гаусса}$$

$$\left(\frac{k}{q}\right) = (-1)^{\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right]}; \text{ обратным путем } \mu \equiv q. \text{ Итого:}$$

$$\left(\frac{k}{q}\right) = (-1)^{\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right] + \sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{q} \right]} \text{ Переносимая эта формула}$$

т.е. $\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right] + \sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{q} \right] \equiv \frac{k-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2} \pmod{2}$
 Берем разность $\frac{\sigma}{q} - \frac{v}{p}$; она $\neq 0$ (иначе мы имеем бы $\sigma p = qv$, $p|v$, что невозможно, т.к. $v < p$). В принципе значений $1, 2, \dots, \frac{q-1}{2}$, v — $1, 2, \dots, \frac{k-1}{2}$. Общее число разностей есть $\frac{k-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}$. Из них половина есть $\frac{v}{p}$, где $\text{поп. } \frac{v}{p} < \frac{\sigma}{q}$ или $v < \frac{\sigma p}{q} < \frac{k}{2}$. Из этого следует $\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right] = \frac{k-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2} - \sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{q} \right]$; т.е. все эти разности есть $\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right]$;

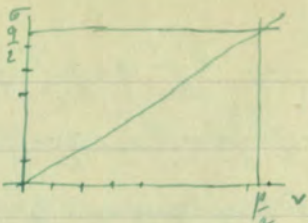
можно так же, докажите, что число отрицательных разностей есть $\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right]$. Складывая, имеем $\sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{p} \right] + \sum_{v=1}^{q-1} \left[\frac{vq}{q} \right] = \text{общ.ч.} = \frac{k-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}$.

Мы доказали далее равенство, а не сравнение.

Следующее доказательство хорошо иллюстрирует следующее.

Вос. На оси v отложены отрезки $1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}$.

Проведена линия $\frac{v}{2}$; на оси b отложены точки $1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}$ и проведем прямую $b = \frac{q}{2}$.



Проводим диагональ прямоугольника, уравнение которой будет:

$\frac{b}{q} - \frac{v}{p} = 0$. Докажем невозможность последнего равенства для целых чисел, мы покажем, что на диагонали не лежит ни одна точка с целыми координатами. Для точек выше $\frac{b}{q} - \frac{v}{p} > 0$ и для точек ниже $\frac{b}{q} - \frac{v}{p} < 0$. Выходит от диагонали $\frac{b}{q} - \frac{v}{p} > 0$. Если первая точка (целые) есть $\sum_{v=1}^{k-1} [\frac{vq}{p}]$, то $2^{\text{мн}} \sum_{v=1}^{\frac{p-1}{2}} [\frac{vq}{p}]$. Вообще все числа точек в прямоугольнике есть $1, 2, \dots, \frac{p-1}{2}$.

III. отр., на основании закона взаимности взаимное равенство $x^2 \equiv q \pmod{p}$ при данной q мы сводим к изучению равенств $x^2 \equiv p \pmod{q}$, где q дано, т.е. к задаче сравнений $2^{\text{ст}} \pmod{q}$.

Пример. Условно дан знак $(\frac{3}{p})$; на осн. пред. $(\frac{3}{p}) = (\frac{p}{3}) (-1)^{\frac{p-1}{2}}$. Рассмотрим классы взаимных простых с 12, чисел по $\pmod{12}$. В с.г. если через класс p и p' сравнимы $\pmod{12}$, то $(\frac{p}{3}) = (\frac{p'}{3})$; с другой стороны $(-1)^{\frac{p-1}{2}} = (-1)^{\frac{p'-1}{2}}$.

След. $(\frac{3}{p}) = (\frac{p}{3})$. Итак, условим классы простых чисел:

- 1) $p \equiv 1 \pmod{12}$, 2) $p \equiv 5 \pmod{12}$, 3) $p \equiv 7 \pmod{12}$; 4) $p \equiv 11 \pmod{12}$.

Приведем пример дилеммы для сравнения $(\frac{p}{3})$, мы знаем, что $\frac{p}{3} = \begin{cases} b 1^{\text{мн}} \text{ существует } +1, & b 2^{\text{мн}} = -1 \\ b 3^{\text{мн}} = -1, & b 4^{\text{мн}} = +1. \end{cases}$ причем, однако, мы не можем утверждать, что существуют простые числа в этих двух классах.

68
 Если дан составленный добрый символ Legendre'a:

$\left(\frac{Q}{P}\right)$ имеет смысл для всякого P простого несокращаемого и Q с ним взаимно просто. Если $P = p_1 p_2 \dots$, то

$$\left(\frac{Q}{P}\right) = \left(\frac{Q}{p_1}\right) \left(\frac{Q}{p_2}\right) \dots = \prod_{p|P} \left(\frac{Q}{p}\right)$$

Свойства символа Якоби:

1) $\left(\frac{Q}{p_1}\right) \left(\frac{Q}{p_2}\right) = \left(\frac{Q}{p_1 p_2}\right)$, как это видно из определения.

2) $\left(\frac{Q_1}{p}\right) \left(\frac{Q_2}{p}\right) = \left(\frac{Q_1 Q_2}{p}\right)$. Доказ. $P = \prod p_i$; $\left(\frac{Q_1}{p}\right) \left(\frac{Q_2}{p}\right) = \left(\frac{Q_1 Q_2}{p}\right)$ - след. Лег.

отсюда следует и теорема.

3) Если $Q_1 \equiv Q_2 \pmod{P}$, то $\left(\frac{Q_1}{P}\right) = \left(\frac{Q_2}{P}\right)$, т.к. $Q_1 \equiv Q_2 \pmod{p}$, для $p|P$

4) $\left(\frac{-1}{P}\right) = (-1)^{\frac{P-1}{2}}$; доказ. $\left(\frac{-1}{P}\right) = \left(\frac{-1}{p_1}\right) \left(\frac{-1}{p_2}\right) \dots = (-1)^{k_1' + k_2' + \dots}$. Докажем, что

$$k_1' + k_2' + \dots \equiv \frac{p_1' - 1}{2} \pmod{2} \text{ или } (p_1 - 1) + (p_2 - 1) + \dots \equiv p_1' - 1 \pmod{4}$$

Для нечетных u и v верно: $(u-1)(v-1) \equiv 0 \pmod{4}$ или $(u-1) + (v-1) \equiv uv - 1 \pmod{4}$

Для четных u и v верно: $u(v-1) - 1 \equiv u-1 + v-1 \equiv (u-1) + (v-1) \pmod{4}$ и т.д. Теор. док.

5) $\left(\frac{2}{P}\right) = (-1)^{\frac{P^2-1}{8}}$. Доказ. $\left(\frac{2}{P}\right) = \left(\frac{2}{p_1}\right) \left(\frac{2}{p_2}\right) \dots = (-1)^{k_1'' + k_2'' + \dots}$. Докажем, что

$$k_1'' + k_2'' + \dots \equiv \frac{p_1'' - 1}{2} \pmod{2} \text{ или } (p_1^2 - 1) + (p_2^2 - 1) + \dots \equiv p_1'' p_2'' \dots - 1 \pmod{8}$$

Для четных u и v верно: $(u^2-1)(v^2-1) \equiv 0 \pmod{8}$, т.е.

$$(u^2-1) + (v^2-1) \equiv u^2 v^2 - 1 \pmod{8}. \text{ Обобщение на } k \text{ чисел очевидно.}$$

6) Свойство взаимности. Если P и Q 2 несокращаемых нечетных числа, то $\left(\frac{P}{Q}\right) = \left(\frac{Q}{P}\right) (-1)^{\frac{P-1}{2} \cdot \frac{Q-1}{2}}$ или $\left(\frac{P}{Q}\right) \left(\frac{Q}{P}\right) = (-1)^{\frac{P-1}{2} \cdot \frac{Q-1}{2}}$

Абсолютно верно: $\left\{ \left(\frac{P}{q_1}\right) \left(\frac{P}{q_2}\right) \dots \right\} \left\{ \left(\frac{Q}{p_1}\right) \left(\frac{Q}{p_2}\right) \dots \right\} = \left\{ \left(\frac{p_1}{Q}\right) \left(\frac{p_2}{Q}\right) \dots \right\} \left\{ \left(\frac{q_1}{P}\right) \left(\frac{q_2}{P}\right) \dots \right\}$

$$= \prod \left(\frac{p_i}{Q}\right) \cdot \prod \left(\frac{q_j}{P}\right) = \prod \left(\frac{p_i}{Q}\right) \left(\frac{q_j}{P}\right) = \prod (-1)^{k_i' \cdot \frac{q_j-1}{2}} = (-1)^{\sum_{i,j} k_i' \cdot \frac{q_j-1}{2}} = (-1)^{\sum k_i' \cdot \sum \frac{q_j-1}{2}}$$

Остается доказать $(-1)^{\sum_{k=1}^{n-1} \sum_{e=1}^{k-1} \frac{1}{e}} = (-1)^{\frac{k! \dots - 1}{2} \cdot \frac{22 \dots - 1}{2}}$ или

$\sum_{k=1}^{n-1} \sum_{e=1}^{k-1} \frac{1}{e} \equiv \frac{k! \dots - 1}{2} \cdot \frac{22 \dots - 1}{2} \pmod{2}$. В теор. (4) доказано, что

$\sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k} \equiv \frac{k! \dots - 1}{2} \pmod{2}$ и по аналогии с q , откуда след. каср. сравнения:

Пример. 1) $\left(\frac{35}{35}\right) = \left(\frac{35}{35}\right) = \left(\frac{1}{35}\right) = +1$; 2) $\left(\frac{383}{442}\right) = -\left(\frac{443}{383}\right) = -\left(\frac{60}{383}\right) = -\left(\frac{15}{383}\right) = \left(\frac{333}{15}\right) = \left(\frac{3}{15}\right) = \left(\frac{e}{15}\right) = 1$

Решим $2^{\frac{1}{2}}$ задачу в общем случае сужаб: определим

значение $\left(\frac{D}{p}\right)$, где D - данное число, причем $p \nmid D$. Пусть $D = 8^2 d$,

где d уже не содержит квадратов; тогда $\left(\frac{D}{p}\right) = \left(\frac{d}{p}\right)$. 2) сужаб:

D d четное $d = de$, $e > 0$ и нечетное. $\left(\frac{d}{p}\right) = \left(\frac{e}{p}\right) \left(\frac{e}{p}\right)$; если $e = 1$, то $\left(\frac{d}{p}\right) = (-1)^{\frac{k-1}{2}}$

Если $e \neq 1$, то $\left(\frac{d}{p}\right) = \left(\frac{e}{p}\right) \left(\frac{k}{e}\right) (-1)^{\frac{k-1}{2} \frac{e-1}{2}}$. Пусть еще $\left(\frac{k}{e}\right) = \left(\frac{k'}{e}\right)$, если

$k \equiv k' \pmod{e}$, а $\left(\frac{e}{p}\right) = \left(\frac{e}{p'}\right)$, если $k \equiv k' \pmod{8}$; значит $\left(\frac{d}{p}\right) = \left(\frac{d}{p'}\right)$,

если $k \equiv k' \pmod{8e = 4d}$.

3) d нечетное. $\left(\frac{d}{p}\right) = \left(\frac{k}{d}\right) (-1)^{\frac{k-1}{2} \frac{d-1}{2}}$. Если $d = 1$, то $\left(\frac{d}{p}\right) = +1$; если $d \neq 1$.

Мы убедились, что, если $k \equiv k' \pmod{4d}$, то $\left(\frac{d}{p}\right) = \left(\frac{d}{p'}\right)$ *)

Если D отрицательно, то $\left(\frac{D}{p}\right) = \left(\frac{-1}{p}\right) \left(\frac{-D}{p}\right)$, где $-D$ положительное.

Период поем. символа $-4D$ или $4D$.

Итак, период мы доказали периодичность функции

$\left(\frac{D}{p}\right)$, причем ее период = $4D$ или ~~каким-то~~ $4d$, где $D = 8^2 d$.

*) Вспомогательная функция допускает период $4d$, поэтому она допускает период $4D$

Hilfssatz 1.

W. Stepanoff

Zu jedem Exponenten m gehören eine gewisse Anzahl N positiver rationaler Zahlen

$$r_1, r_2, \dots, r_N$$

sowie zwei positive ganze Zahlen a, A von folgender Eigenschaft:

es seien x und ξ beliebige positive ganze Zahlen und T eine beliebige reelle positive Zahl, es sei ferner X eine positive ganze Zahl, die der Ungleichung

$$X < T^{\frac{2}{x}}$$

genügt; dann können zu diesen Größen x, ξ, T, X stets N ganze Zahlen (≥ 0)

$$X_1, X_2, \dots, X_N$$

deren absolute Beträge den Ungleichungen

$$|X_h| < A T^x \quad (h = 1, \dots, N)$$

genügen, derart gefunden werden, dass die

Gleichung

$$(\xi^2 x^2 + X)^m = \sum_{h=1, \dots, N} r_h (a \xi x + X_h)^{2m}$$

statthet.

Hilfssatz 2.

Zu jedem Exponenten m gehören wie in Hilfssatz 1 eine gewisse Anzahl N positiver ~~xx~~ rationaler Zahlen

$$r_1, r_2, \dots, r_N,$$

sowie zwei positive ganze Zahlen a, A von folgender Eigenschaft:

es seien s, b, T Zahlen wie in Hilfssatz 1, es sei ferner X eine positive ganze Zahl, die der Ungleichung

$$X < T^2 x^2$$

genügt, dann können zu diesen Größen x, s, T, X stets N ganze Zahlen (≥ 0)

$$X_1, X_2, \dots, X_N,$$

deren absolute Beträge den Ungleichungen

$$|X_h| < A T x \quad (h = 1, \dots, N)$$

genügen, derart gefunden werden, dass die Gleichung

$$x(s^2 x^2 + X)^m = \frac{1}{s} \sum_{h=1, \dots, N} r_h (a s x + X_h)^{2r_h + 1}$$

statthat.

Hilfssatz 3.

Zu jedem Exponenten m gehören eine gewisse Anzahl N positiver rationaler Zahlen

r_1, r_2, \dots, r_N , (von einer gewissen Stelle an) (ref. für $1 \leq k < \frac{1}{2}\sqrt{K}-1$)

ferner eine reelle, stets positive Funktion $\varphi(k)$ der reellen Variablen k und endlich eine Funktion $F(K, k)$ der ganzzahligen Variablen K und der reellen Variablen k , die durchweg positive ganzzahlige Werte hat und bei festgehaltenem k mit unendlich wachsendem K selbst, ohne je abzunehmen, über alle Grenzen wächst; diese zu m zugehörigen Größen r_h, φ, F sind von folgender Beschaffenheit:

es sei x eine beliebige positive ganze Zahl und K eine beliebige positive ganze Zahl > 16 , ferner k eine reelle, der Ungleichung

$$1 \leq k < \frac{1}{2}\sqrt{K}-1$$

genügende Größe; es werde endlich

$$k' = \varphi(k), \quad K' = F(K, k)$$

gesetzt; wenn dann φ eine beliebige ganze Zahl (≤ 0) ist, deren absoluter Betrag der Ungleichung

$$|\varphi| < k\sqrt{K} x^2$$

genügt, so können zu diesen Größen x, K, k, φ stets N ganze Zahlen $\varphi'_1, \dots, \varphi'_N$ (≤ 0) deren absolute Beträge die Ungleichungen

$$|\varphi'_h| < k'\sqrt{K'} x$$

befriedigen, derart gefunden werden, dass die Gleichung

$$(Kx^2 + \varphi)^m = \sum_{h=1}^N r_h (K'x + \varphi'_h)^{2m}$$

stattfindet.

Hilfssatz 4.

Zu jedem Exponenten m gehören wie in Hilfssatz 3 eine gewisse Anzahl N positiver rationaler Zahlen

$$r_1, r_2, \dots, r_N,$$

Zelle des Hilfssatzes 2

ferner eine reelle, stets positive Funktion $\varphi(k)$ der reellen Variablen k und endlich eine Funktion $F(K, k)$ der ganzzahligen Variablen K und der reellen Variablen k , die durchweg positive ganzzahlige Werte hat und bei festgehaltenem k mit unendlich wachsendem K selbst, ohne je abzunehmen, über alle Grenzen wächst; diese zu m zugehörigen Größen r_h, φ, F sind von folgender Beschaffenheit:

es seien x, K, k Zahlen, die denselben Bedingungen wie in Hilfssatz 3 genügen; es werde endlich, wie dort

$$k' = \varphi(k), \quad K' = F(K, k)$$

gesetzt; wenn dann Y eine beliebige ganze Zahl (≥ 0) ist, deren absoluter Betrag der Ungleichung

$$|Y| < k \sqrt{K} x^2$$

genügt, so können zu diesen Größen x, K, k, Y stets N ganze Zahlen Y_1, \dots, Y_N (≥ 0) deren absolute Beträge die Ungleichungen

$$|Y_h| < k' \sqrt{K'} x$$

befriedigen, derart gefunden werden, dass die Gleichung

$$x(Kx^2 + Y)^m = \frac{1}{K} \sum_{h=1, \dots, N} r_h (K'x + Y_h)^{2m+1}$$

stattfindet.

Hilfssatz 5.

Zu jedem Exponenten n gehören zwei ganze Zahlen p, q , sodass

$$n = p + q$$

und

$$0 \leq p < q$$

ist, ferner eine positive ganze Zahl K und eine gewisse Anzahl N^* positiver rationaler Zahlen

$$k_1, k_2, \dots, k_{N^*}$$

von folgender Beschaffenheit:

ist x eine beliebige positive ganze Zahl, y irgend eine ganze Zahl (≤ 0), deren absoluter Betrag der Ungleichung

$$|y| < \sqrt{K} x^q$$

genügt, so gibt es zu diesen Zahlen x, y stets gewisse N^* positive ganze Zahlen

$$p_1, p_2, \dots, p_{N^*}$$

derart, dass die Gleichung

$$x^n (K x^q + y) = \sum_{h=1, 2, \dots, N^*} k_h p_h^n$$

statthet.

	Sur.	Mpuron.
1)	Aprynobry	13
2)	Oct. 15	—
3)	Ulez 17	3
4)	Uban. 3	5
5)	U-mu 10	12
6)	Umu 7	11
7)	Kop. 6.	16
8)	Krab. 20	10
9)	Nabz. 18	14
10)	Levk. 8	—
11)	Povk. 13	2
12)	Roman. 1	17
13)	Vonon. 12	15

42491
1.62824

+ 225668
2.54045

gr = 0.52492

3.22276
1.61138

2.76449
- 0.90309
1.86140

2x 120828
2t 16t.0
2.02912
1.60413.65
1.60414
1.45
24.2
88509.1
7.60388
ly in 2304153

40868

347

425

10/30

0.90309
2.53482

0.02013
2.76172

$$1 + \int_{m+1}^m \frac{d}{dx} f_m(x) = \frac{1}{2} f'_m$$

$$x \cdot y = 144$$

$$x = 2$$

$$xy = 144$$

$$f'_m = x^m + \binom{m}{2} \frac{1}{2} x^{m-2} + \binom{m}{4} \frac{1}{4} x^{m-4} + \dots$$

$$\frac{1}{\sqrt{x}} + \frac{1}{\sqrt{y}} = \frac{7}{12}$$

$$\frac{1}{\sqrt{x}} + \frac{1}{\sqrt{y}} = \frac{7}{12}$$

$$f'_m \left(\frac{x}{a} \right) = (-1)^{m-1}$$

~~$$x^2 + y^2 = 144$$~~

$$\sqrt{x} = \alpha$$

$$\sqrt{y} = \beta$$

$$1 - \frac{x}{a} = e^{-\frac{x}{2a}}$$

$$xy'' = dy$$

$$y'' = y$$

$$\frac{\alpha + \beta}{\alpha \beta} = \dots$$

$$\alpha + \beta = -7$$

$$\frac{1}{\alpha} + \frac{1}{\beta} = \frac{7}{12}$$

$$\alpha \beta = 12$$

$$\frac{x}{a} = 1 - e^{-\frac{x}{2a}}$$

$$y'' = y$$

$$\alpha + \beta = -7$$

$$\frac{\alpha + \beta}{\alpha \beta} = \dots$$

$$x = a(1 - e^{-\frac{x}{2a}})$$

$$k^2 = 1$$

$$y' = \frac{e^x + e^{-x}}{e^x - e^{-x}}$$

$$\sqrt{x} + \sqrt{y} = \dots$$

$$\frac{1}{\sqrt{x}} - \frac{1}{\sqrt{y}} = \dots$$

$$\frac{dy}{dx} = \dots$$

$$y = y$$

$$y = -\frac{1}{2} \ln x$$

5, 9, 13

10877

10877 | 73
73
357
392

149
a = 298
n = 393

$$xy' - by = \alpha x + \beta y$$

$$\alpha + \beta x = \dots$$

$$\frac{dy}{dx} = \frac{\alpha}{\beta} + \dots$$

$$\left(\frac{\alpha - \beta}{\beta} \right) y' - by = \dots$$

309

$$5 + x(72) = 283$$

$$22x = 288 \sqrt{2}$$

$$\frac{dy}{dx} = \dots$$

$$\frac{A + \alpha x + \beta y}{\beta + \alpha'x + \beta'y}$$

$$\frac{dy}{dx} = \dots$$

Глава 7. Теория квадратичных форм.

К теории квадратичных форм приводит нас рассмотрение Диофантова уравнения 2^{ой} степени:

$$ax^2 + bxy + cy^2 + dx + ey + f = 0. \text{ (где коэф. целые числа)}$$

Разрешить это уравнение в целых числах значит найти все точки с целыми координатами, принадлежащую кривой 2^{ой} порядка, выражаемой данным уравнением. В случае $b=c=0$ приводит к параболы. Задача равносильна решению сравнения 2^{ой} степени $ax^2 + dx + f = 0 \pmod{e}$, которыми мы занимались в предыдущей главе. Переносим центр нашего координат в центр кривой, мы приведем уравнение к виду

$$ax^2 + bxy + cy^2 = k.$$

В связи с этим уравнением возникают 2 задачи: 1) при данных a, b, c, k найти путем конечного числа проб, разрешимо ли данное уравнение в целых числах; 2) при данных a, b, c найти, каковы числа k могут быть выражены квадратичной формой $ax^2 + bxy + cy^2$, где x, y принимают целые значения.

Выражение $b^2 - 4ac$ называется дискриминантом формы.

Теорема. Необходимое и достаточное условие, чтобы форма разлагалась на 2 линейных фактора с рациональными коэффициентами, — дискриминант формы делится квадратным числом.

Значит Гельмгольц необходимо. В. е. г. нулевая

$$ax^2 + bxy + cy^2 = (Ax + By)(Cx + Ey); \text{ сравнивая коэффициенты, получаем:}$$

$$a = AC, b = AE + BC, c = BE; \quad b^2 - 4ac = (AE + BC)^2 - 4ACBE = (AE - BC)^2.$$

Доказано.

Гельмгольц двучленно. Пусть

$$b^2 - 4ac = D = d^2$$

1) $a = 0$; разложение тривиальное: $y(bx + cy)$

2) $a \neq 0$. Разложим отбрасывая на $4a$, умножим:

$$4a(ax^2 + bxy + cy^2) = (2ax + by)^2 - d^2y^2 = (2ax + (b+d)y)(2ax + (b-d)y).$$

$$\text{или } ax^2 + bxy + cy^2 = \frac{(2ax + (b+d)y)(2ax + (b-d)y)}{4a}.$$

Т.к., по определению, $d^2 = b^2 - 4ac$, то $d \equiv b \pmod{2}$. Вот соответствующие

в скобках поделим на 2, и мы имеем: \neq

$$ax^2 + bxy + cy^2 = \frac{(ax + \frac{b+d}{2}y)(ax + \frac{b-d}{2}y)}{a}.$$

Чтобы доказать, что корр. разложение будет целое, докажем

лемму: Дано: $a \mid UV$; тр. док.: можно представить $a = uv$, н.к.о.

$u \mid U, v \mid V$. Возьмем наперед $u = (a, U), v = \frac{a}{(a, U)}$; нулево док.

$v \mid V$; мы имеем $a \mid UV$. Делим отбрасывая на u ;

$$\frac{a}{(a, U)} \mid \frac{U}{(a, U)} \cdot V; \text{ н.к. } \left(\frac{a}{(a, U)}, \frac{U}{(a, U)}\right) = 1, \text{ то } \frac{a}{(a, U)} \mid V, \text{ н.к. } v \mid V, \text{ что и тр. док.}$$

На основании доказано мы можем взять

$$a = uv \text{ так, что } u \mid \frac{b+d}{2}, v \mid \frac{b-d}{2}. \text{ Делим } \left(\frac{b+d}{2}\right) \text{ на } u,$$

$\frac{b+d}{2}$ на v - и мы получим искомого разложение с цел. коэфф. теор. доказано.

Наше уравнение принимает вид: $(Ax + By)(Cx + Ey) = k.$

Разлагая к произв. образом на 2 убывающих фактора, мы получаем
 ред систему 2^{\times} ^{мн.} уравнений с 2 ^{мн.} неизвестными. Этот случай
 не представляет особого интереса. Итак, будем предполагать
 D не квадратным числом.

Пусть дана форма

$$ax^2 + by + cy^2$$

Ее дискриминант $D = b^2 - 4ac$.*) Рассмотрим случаи:

I. $D > 0$. Форма — неопределенная, она ^{может} представлять, как поло-
 жительной, так и отрицательные числа. В.с.д. не имеет.

$4ak = (2ax + by)^2 - Dy^2$; если $x=1, y=0$, то $4ak > 0$

Если же возьмем $x=-b, y=2a$, то $4ak < 0$.

II. $D < 0$. Пусть $D = -\Delta$, где Δ полож. ; $4ak = (2ax + by)^2 + \Delta y^2$.

2-ая часть существенно ^{только} положительная (или = 0). Значит форма
 может ^{только} представлять числа положительные (если a полож.)
 или отрицательные (если a отриц.). При $x=y=0$ она представляет 0.

Форма называемая определенной?

Для определенной формы при данном k мы можем пометить
 конечное число пред ртительных вопросов, возможно ли представить
 k в виде этой формы. В.с.д. $4ak$ - данное число; $\Delta y^2 \leq 4ak$, и.т.

*) Заметим, что наша форма может ^{обладать} представлять целые ^{числа}
^{коэффициентами} k только в том случае, если $D \equiv 0 \pmod{4}$ или $D \equiv 1 \pmod{4}$
 в четном в нечетном.

$|y| \leq \sqrt{\frac{4ak}{\Delta}}$. Мы получим верхний предел $|y|$. Далее

$|2ax+by| \leq \sqrt{4ak}$ - нам придется так же и с помощью конечное число значений x .

Будем форму $ax^2+by^2+cy^2$ сокращенно обозначать как (a, b, c) . Пусть число a, b, c имеют одну наиб. д. делитель d ; очевидно d делит все число, представляемое этой формой. Докажем, что d будет делителем наибольшего делителя чисел a, b, c и любого числа представимого этой формой. Докажем, что d будет делителем наибольшего делителя чисел a, b, c и любого числа представимого этой формой. Докажем, что d будет делителем наибольшего делителя чисел a, b, c и любого числа представимого этой формой.

Сначала $x=1, y=0$; $k=a$; по предпос. $t|a$; затем возьмем $x=0, y=1$; $k=c$, $t|c$; возьмем $x=1, y=1$; $t|a+b+c$, что $t|b$, что противоречит условию (d - общ. дел. a, b, c).

Особен важен случай $d=1$. Тогда форма выпуклой первообразной, в противном случае - невыпуклой первообразной.

Пусть имеем: $ax^2+by^2+cy^2=k$; если $(x, y)=1$, то k будет представлено собственно (eigenlich), в противном случае - несобственно (uneigenlich). Если $(x, y)=d > 1$, то $a(\frac{x}{d})^2+b\frac{x}{d}\frac{y}{d}+c(\frac{y}{d})^2=\frac{k}{d^2}$ представит собственно число $\frac{k}{d^2}$. В последнем случае мы будем говорить о собственном представлении.

Пример. Форма x^2+y^2 представит собственно 325 - во-первых несобственно: $10^2+15^2=325$, во-вторых собственно $325=6^2+17^2$.

Пусть дана форма $\varphi = ax^2 + bxy + cy^2$. Введем новую кратчайшую
 линейную подстановку:
$$\begin{cases} x = \alpha x' + \beta y' \\ y = \gamma x' + \delta y' \end{cases} \left. \begin{array}{l} \text{с целыми} \\ \text{коэффициентами.} \end{array} \right\}$$

Тогда $\varphi = a(\alpha x' + \beta y')^2 + b(\alpha x' + \beta y')(\gamma x' + \delta y') + c(\gamma x' + \delta y')^2 = a'x'^2 + b'x'y' + c'y'^2$,
 где $a' = a\alpha^2 + b\alpha\gamma + c\gamma^2$; $b' = 2a\alpha\beta + b(\alpha\delta + \beta\gamma) + 2c\gamma\delta$; $c' = a\beta^2 + b\beta\delta + c\delta^2$

Символически запишем это так:

$$(a, b, c) \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} (a', b', c')$$

Пример. $\varphi = x^2 + y^2$; подстановка $\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 4 \end{pmatrix}$; $\varphi = (x'+y')^2 + (2x'+4y')^2 =$
 $= 5x'^2 + 18x'y' + 17y'^2$. Символически $(1, 0, 1) \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 4 \end{pmatrix} (5, 18, 17)$.

Выразим обратно новые кратчайшие через старые; найдем
 $\alpha\delta - \beta\gamma = \varepsilon$; тогда $\varepsilon x' = \delta x - \beta y$, $\varepsilon y' = -\gamma x + \alpha y$; конечно $\varepsilon \neq 0$.

Чтобы x' и y' были ^{всегда} целыми числами при целых x и y ,
 необходимо и достаточно иметь $\varepsilon = \pm 1$. Пусть $\varepsilon = 1$,
 т.е. $\alpha\delta - \beta\gamma = 1$; тогда $x' = \delta x - \beta y$

$$y' = -\gamma x + \alpha y$$

$$\varphi(x, y) = ax^2 + bxy + cy^2 = a'x'^2 + b'x'y' + c'y'^2 = \psi(x', y')$$

Формы φ и ψ представляют одни и те же числа, они эквивалентны
 в смысле $\varphi \sim \psi$
 в основных теоремах об эквивалентных формах.

1) $\varphi \sim \varphi$. Доказ. Пусть $\varphi = ax^2 + bxy + cy^2$. Применим подстановку
 $\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ с определителем 1. Тогда $x' = x$, $y' = y$; $\psi = ax'^2 + b'x'y' + c'y'^2$. Доказано.

2) Если $\varphi \sim \psi$, то $\psi \sim \varphi$. Пусть подстановка, переводящая φ в ψ , обратна

$\begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix}$ с детерм. 1. (Обратно φ переходит в φ посредством подстановки $\begin{pmatrix} \delta & -\beta \\ -\gamma & \alpha \end{pmatrix}$, с детерминантом $\det = 1$ доказано.
 3) Дано: $\varphi \sim \varphi'$; $\varphi' \sim \varphi''$. Изр. дет. $\varphi \sim \varphi''$. Пусть подстановка обратяющая φ в φ' есть: $x = \alpha x' + \beta y'$ $\alpha\delta - \beta\gamma = 1$
 $y = \gamma x' + \delta y'$

Подстановка, обратя. φ' в φ'' , есть $\left. \begin{aligned} x' &= \alpha' x'' + \beta' y'' \\ y' &= \gamma' x'' + \delta' y'' \end{aligned} \right\} \alpha'\delta' - \beta'\gamma' = 1$

Подставляем 2^{ые} выраж. в 1^{ое} подстановку, получим:

$$x = \alpha(\alpha' x'' + \beta' y'') + \beta(\gamma' x'' + \delta' y'') = (\alpha\alpha' + \beta\gamma')x'' + (\alpha\beta' + \beta\delta')y''$$

$$y = \gamma(\alpha' x'' + \beta' y'') + \delta(\gamma' x'' + \delta' y'') = (\gamma\alpha' + \delta\gamma')x'' + (\gamma\beta' + \delta\delta')y''$$

Вычислим детерминант этой подстановки

$$\begin{vmatrix} \alpha\alpha' + \beta\gamma' & \alpha\beta' + \beta\delta' \\ \gamma\alpha' + \delta\gamma' & \gamma\beta' + \delta\delta' \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{vmatrix} \begin{vmatrix} \alpha' & \beta' \\ \gamma' & \delta' \end{vmatrix} = 1, \text{ причём умножение}$$

детерминантов в правой части происходит по правилам Сюрра и Стобрува.

Совокупность 4-х чисел $\begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix}$ будем называть подстановкой. или $\alpha\delta - \beta\gamma = 1$.

Впредь будем произведение 2^х подстановок обозначать образом:

$$\begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha' & \beta' \\ \gamma' & \delta' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha\alpha' + \beta\gamma' & \alpha\beta' + \beta\delta' \\ \gamma\alpha' + \delta\gamma' & \gamma\beta' + \delta\delta' \end{pmatrix}. \text{ Символически } S \cdot S' = S''.$$

Произведение подстановок вообще не коммутативно; покажем это на примере. $S = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, $S' = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$. Терминология, кстати:

$SS' = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$; $S'S = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ -1 & -1 \end{pmatrix}$; получим в результате.
 Ассоциативный закон умножения векторов подстановок.

Докажем, что $(SS')S'' = S(S'S'')$. Прямая подстановка
 последовательно x и y и обратная x, y , и т.д.

$x \xrightarrow{S} x' \xrightarrow{S'} x'' \xrightarrow{S''} x'''$; очевидно мы имеем $x \xrightarrow{(SS')} x''$, т.е.
 $x \xrightarrow{(SS')} x''$; с другой стороны $x' \xrightarrow{(S'S'')} x'''$, т.е. $x \xrightarrow{S(S'S'')} x'''$

Теорема доказана.

Произведение любого числа подстановок $S_1 S_2 \dots S_n$ определено и.о.з.
 знает, если дан порядок проводимостей.

Степень. $S^2 = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix}^2 = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha^2 + \beta\gamma & \alpha\beta + \beta\delta \\ \alpha\gamma + \beta\delta & \beta\gamma + \delta^2 \end{pmatrix}$

На основании ассоциативного закона умножения:

$S^{m+n} = S^m S^n$

Для обратимости матриц степеней найдем подстановку

$S^{-1} = \begin{pmatrix} \delta & -\beta \\ -\gamma & \alpha \end{pmatrix}$, если $S = \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix}$ и $\alpha\delta - \beta\gamma = 1$. Мы имеем:

$SS^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ тождественная подстановка \mathbb{E} . Также так же

$S^{-1}S = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$. Подстановка S^{-1} наз. обратной.

Докажем, что обратная подстановка единственна. Пусть

$S \cdot X = \mathbb{E}$, т.е. $\begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda & \mu \\ \nu & \rho \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$. Сравнивая, получим:

$\left. \begin{matrix} \alpha\lambda + \beta\nu = 1 \\ \alpha\mu + \beta\rho = 0 \\ \gamma\lambda + \delta\nu = 0 \\ \gamma\mu + \delta\rho = 1 \end{matrix} \right\}$ Система из 4 уравнений, получим 1 систему значений λ, μ, ν, ρ . Легко показать, что нет же значений λ, μ, ν, ρ получаем, если исходить из равенства $X \cdot S = \mathbb{E}$.

Укажем на свойства поперечной подстановки:

$\mathcal{E}U = U$; в с.д. $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ c & d \end{pmatrix} / \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$. Точно так же $UE = U$.

Теорема. Эквивалентные формы имеют равные ^{дискриминанты}.

Дано: $\varphi = (a, b, c) \sim \psi = (a', b', c')$. Др. док. $D = D'$, т.е. $b'^2 - 4a'c' =$

$$b'^2 - 4a'c' = (2\alpha\beta + \nu(x\delta + \beta\gamma))^2 - 4(\alpha x^2 + \beta xy + \gamma y^2) / (\alpha\beta^2 + \nu\beta\delta + c\delta^2) =$$

$$a^2 / (4\alpha^2\beta^2 - 4\alpha\gamma\delta) + b^2\gamma$$

что и тр. док.

Примеры эквивалентных форм:

1) $(a, b, c) \sim (c, -b, a)$. В с.д. при помощи подстановки $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix}$ или $x = y', y = -x'$ получим: $ax^2 + bxy + cy^2 = cx'^2 - bx'y' + ay'^2$. Здесь

можно также применить подстановку $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ или $x = -y', y = x'$.

2) Пришли к форме (a, b, c) подстановку $\begin{pmatrix} 1 & \beta \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, где β — любое целое число. Тогда $x = x' + \beta y', y = y'$. Форма примет вид:

$$a(x' + \beta y')^2 + b(x' + \beta y')y' + cy'^2 = ax'^2 + (2a\beta + b)x'y' + (a\beta^2 + b\beta + c)y'^2, \text{ т.е.}$$

$(a, b, c) \sim (a, 2a\beta + b, a\beta^2 + b\beta + c)$; ^{т.е.} $b' \equiv b \pmod{2a}$; ^{т.е.} заметим, что $b' \equiv b \pmod{2a}$

2 эквивалентных формах, в ко- ^{1-е} коэффициенты одинаковы, а ^{2-е} сравнимы между собой $\pmod{2a}$, т.е. параллельны.

Теорема. Если заданы какая-либо форма (a, b, c) и $b' \equiv b \pmod{2a}$, то всегда найдан целое c' такое, что форма $(a, b', c') \parallel (a, b, c)$.

Дал. $b'^2 - 4ac' = b^2 - 4ac = D$; $c' = \frac{b'^2 - D}{4a} = \frac{(b + 2\beta a)^2 - D}{4a} = \frac{b^2 - D}{4a} + \text{итд. целое число.}$

т.к. $\frac{b^2 - D}{4a}$ целое, теорема доказана.

3 основа теоремы справедлива и для подел. форм.

1^я: ~~то~~ $\varphi \parallel \psi$ - очевидно;

2^я Если $\varphi \parallel \psi$, то $\psi \parallel \varphi$; для доказательства применим к φ подстановку $\begin{pmatrix} 1 & \frac{b' - b}{2a} \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$; получим φ .

3^я: Если $\varphi \parallel \varphi'$ и $\varphi' \parallel \varphi''$, то $\varphi \parallel \varphi''$.

3^я пример. Форма (a, b, c) . Подстановка $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & \frac{b}{c} \end{pmatrix}$, где $\frac{b}{c}$ - целое число.

и.к. $x = y'$, $y = -x' + \frac{b}{c}y'$; форма перейдет в

$$ay'^2 + b(-x' + \frac{b}{c}y')y' + c(x' + \frac{b}{c}y')^2; (a, b, c) \sim (c, -b - 2\frac{bc}{c}, a + b\frac{b}{c} + c\frac{b^2}{c^2})$$

Заметим, что $a' = c$, $b' + b \equiv 0 \pmod{2c}$. Обратно, если дана (a, b, c)

и $a' = c$, $b' + b \equiv 0 \pmod{2c}$, то найдется такое целое c' , что

$$(a', b', c') \sim (a, b, c). \text{ В самом деле } c' = \frac{b'^2 - D}{4c} = \frac{(-b - 2\delta c)^2 - D}{4c} = \frac{b^2 - D}{4c} + \text{итд.} =$$

= целому числу. Следовательно формы (a, b, c) и (a', b', c') , где

$a' = c$ и $b' + b \equiv 0 \pmod{2c}$ - эквивалентны (векввалент)

Заметим, что, если $(a, b, c) \sim \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & \frac{b+b'}{2c} \end{pmatrix} (c', b', c')$, где $b' + b \equiv 0 \pmod{2c}$

Займемся продолжением работы формы, соответствующей

законому дискриминанта D ; заметим, что $D \equiv 0 \pmod{4}$ или $D \equiv 1$

Простейшая форма для 1^{го} случая есть $(1, 0, -\frac{D}{4})$, для 2^{го}

$(1, 1, \frac{1-D}{4})$. Эти формы наз. главными формами.

Всякая квадратная форма представляет 1. Для того достаточно
 положить $x=1, y=0$.

Докажем обратное: если форма представляет 1, то она
 эквивалентна квадратной форме. Пусть эта форма (a, b, c) .

Уравнение $1 = ax^2 + bx + cy^2$ обладает след. по кр. мбфт одним
 решением. Н.к. м.о. заключаем собственным представлением

мысл, что $(a, y) = 1$. На осн. теории сравнений при данных x и y

всегда можно найти пару чисел β, δ , удовлетворяющих уравнению
 $x\delta - \beta y = 1$. Прямиком к (a, b, c) подставим $(\frac{x}{y}, \frac{\beta}{\delta})$. Получим:

$(a, b, c) (\frac{x}{y}, \frac{\beta}{\delta}) (1, b', c')$. Квадратную форму преобразуем
 в параллельную, b коэф. $b' \equiv b \pmod{2}$. Если b' четное, то мы
 можем считать $b'' = 0$; если b' нечетное, то $b'' = 1$ (так).

$$(a, b, c) \begin{cases} \text{или} \sim (1, 0, c'') \\ \text{или} \sim (1, 1, c'') \end{cases}, \text{ что и кр. док.}$$

Н.к. $b^2 - 4ac = D$, то $b \equiv D \pmod{2}$; в так как если D нечетно, форма
 приводится к 1-му ^{каноническому} нормальному виду, если D четно — к 2-му.

Лемма. Пусть $K = ax^2 + bx + cy^2$ (предст. собственное). Н.к. док., что

(a, b, c) эквивалентно другой форме, где ^{коэффициент} a есть K .

Рассмотрим коор. уравнение $x\eta - y\xi = 1$; примитивен идеал (a, b, c)

$$(a, b, c) (\frac{x}{y}, \frac{\xi}{\eta}) (K, l, m), \text{ что и кр. док.}$$

Заметим, что $D = l^2 - 4Km$; $l \equiv D \pmod{4K}$, т.е. D квадратичный вычет

mod $4k$. Лемма. Эти условия необходимые для того, чтобы (a, b, c) можно представить число k .

Обще выражение чисел ξ' и η' , удовлетворяющих ур-ию $x\eta - y\xi = 1$ есть $\xi' = \xi + xv$, $\eta' = \eta + yv$, где v число ~~любо~~. Применим под.

$(a, b, c) \begin{pmatrix} x & \xi' \\ y & \eta' \end{pmatrix} (k, l', m')$, причем

$$l' = 2ax\xi' + b(x\eta' + y\xi') + 2cy\eta' = 2ax(\xi + xv) + b(x(\eta + yv) + y(\xi + xv)) + 2cy(\eta + yv) = l + v \cdot 2k, \text{ т. е. } l' \equiv l \pmod{2k}.$$

Пусть нам дана форма (a, b, c) и число k ; по предыдущему, для l достаточно попробовать числа от 1 до $2|k|$, т. е.

^{в порядке} конечного числа испытаний. Тогда $m = \frac{l^2 - D}{4k}$, причем подчас можно ит значения l , для которых m получается целое.

Поставим себе 2 проблемы. 1) Даны 2 формы φ и φ' с равными (одинаковыми) дискриминантами D ; определить, эквивалентны ли они и если да, то какая подстановка переводит одну форму в другую; 2) φ и φ' эквивалентны, известна одна подстановка, определить все остальные.

Решим 1-ю проблему. Дана подстановка S , одна из остальных S_1 ; $\varphi S \varphi'$, $\varphi S_1 \varphi'$; очевидно $\varphi' S_1^{-1} \varphi$; тогда $\varphi' S S_1^{-1} \varphi$ обозначим $S S_1^{-1} = R$. Имеем $\varphi R \varphi$, т. е. R переводит форму φ

самое вообще. Если мы найдем K , то найдем S . Умножим
 лев. $S S^{-1} = K$ в обоих частях справа на S , получим
 $S S^{-1} S = K S$, или $S = K S$; последнее равенство умножим в
 обеих частях слева на K^{-1} , $K^{-1} S = K^{-1} K S = S$. Так выра-
 жается S через S и K .

Наша задача свелась к нахождению всех подгрупповых, префор-
 муемых данных форму самое вообще. Решим эту задачу.

Отыскиваем коэф. $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ подстановки K из условия уравнений:

$$(1) \quad \alpha\delta - \beta\gamma = 1$$

$$(2) \quad a = a\alpha^2 + b\alpha\gamma + c\gamma^2$$

$$(3) \quad b = 2a\alpha\beta + b(\alpha\delta + \beta\gamma) + 2c\gamma\delta$$

$c = a\beta^2 + b\beta\delta + c\delta^2$; одно решение этих уравнений мы знаем

$\alpha=1, \beta=0, \gamma=0, \delta=1$ - но оно приводит к тождественной подстановке.

Последнее уравнение в действительности не потребуется, т.к., если

$(\alpha, \beta, \gamma) \sim (\alpha', \beta', \gamma')$, то $c' = c$. Пусть $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ - решение 1-го уравн.

Из (1) следует $\alpha\delta = \beta\gamma + 1$; из (3) $b = 2a\alpha\beta + b(\alpha\delta + \beta\gamma) + 2c\gamma\delta$

$$(4) \quad 0 = a\alpha\beta + b\beta\gamma + c\gamma\delta$$

Из (4) и (2) исключим b $(2) \times \beta, (4) \times -\alpha$

$$(5) \quad \alpha\beta = -c\gamma$$

Из (2) и (4) исключим c $(2) \times \delta, (4) \times -\gamma$

$$(6) \quad a\delta = a\alpha + b\gamma \quad \text{или} \quad a(\delta - \alpha) = b\gamma$$

11 (1)

У (5) и (6) $a|b\gamma$, $a|c\gamma$, $a|(b,c)\gamma$, след. $a|\gamma$. Отсюда

(7) $a = \gamma u$.

Вставляем в (6), делим на γ ; находим

(8) $\beta = -cu$.

Вставляем в уравнение (6)

(9) $\delta - \alpha = bu$

Вставляем в (4) (10) $2\delta = 1 - au^2$

Два определенных α и δ имеют вид (9) и (10)

$(\delta + \alpha)^2 = (\delta - \alpha)^2 + 4\alpha\delta = b^2u^2 + 4 - 4acu^2 = 4 + Du^2 = \text{квадрат}$, т. е. равен

$4 + Du^2 = t^2$

Зная, что $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ - целые числа, то и удовлетворяют-ся уравнению. Одно решение очевидно.

Тогда найдем t . Попробуем

(11) $\delta + \alpha = t$.

$\alpha = \frac{t - bu}{2}$, $\beta = -cu$, $\gamma = au$, $\delta = \frac{t + bu}{2}$.

Одно решение очевидно: $u = 0$, тогда $t = \pm 1$. Соответственно

$\alpha = \pm 1$, $\beta = 0$, $\gamma = 0$, $\delta = \pm 1$. Мои задачи 2 подсказывают, обратившись к формуле самого деста: $(0, 1)$ и $(1, 0)$.

Докажем, что α и β в все. формулах получаются четными;

$t + Du \equiv 0 \pmod{2}$, $b \equiv D \pmod{2}$, т. е. $t \pm bu \equiv 0 \pmod{2}$, что и им. док.

Проверим, что найденные формулы, подставив параметры $\alpha, \beta, \gamma, \delta$

$$x^2 - Dy^2 = 1.$$

Здесь D будет предполагать любым числом, только не квадратным. Докажем, что уравнение всегда имеет корни, причем бесконечно много.

Лемма. Дано: $D > 0$, не квадрат. $m \geq 1$ (ц. число). Др. док.:

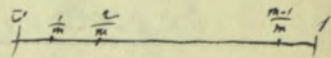
Существует такой $x > 0, y > 0$, что $|x - y\sqrt{D}| < \frac{1}{m}$.

Возьмем для y ряд значений: $y_0 = 0, y_1 = 1, \dots, y_m = m$. Определим затем x_μ и y_μ ($\mu = 0, 1, \dots, m$) так, чтобы

$$0 \leq x_\mu - y_\mu \sqrt{D} < 1$$

$y_\mu \sqrt{D} \leq x_\mu \leq y_\mu \sqrt{D} + 1$. Если $\mu > 0$, то $x_\mu = [y_\mu \sqrt{D}] + 1$, а для $\mu = 0$ $x_\mu = 0$.

Выражения $x_\mu - y_\mu \sqrt{D}$ примут $m+1$ различных значений между 0 и 1. Если этот промежуток разбить на m частей (равных $\frac{1}{m}$ от 0 до $\frac{1}{m}$, исключая $\frac{1}{m}$ и $m \cdot \frac{1}{m}$), то



по крайней мере в одном промежутке окажется 2 значения $x_\mu - y_\mu \sqrt{D}$; их расстояние (разность) $< \frac{1}{m}$. Пусть это $x' - y'\sqrt{D}$ и $x'' - y''\sqrt{D}$; хотя одно из них отрицательно от нуля. Возникает, значит:

$$|x' - x'' - (y' - y'')\sqrt{D}| < \frac{1}{m}.$$

Пусть $y' > y''$. Положим $y' - y'' = y, x' - x'' = x$. Так $y' \leq y'' \leq m$, то $y' - y'' \geq m$; x не может быть 0; если бы $x \leq 0$ то имели бы

$|x - y\sqrt{D}| = -x + y\sqrt{D} \geq y\sqrt{D} \geq \sqrt{D} \geq 1$, что против. др. требов. леммы.

Лемма доказана. Из нее непосредств. следует, что $|x - y\sqrt{D}| < \frac{1}{y}$.

2^{ая} лемма. Существует бескон. число пар (x, y) таких, что
 $|x - y\sqrt{D}| < \frac{1}{y}$.

По предыдущему существует хотя бы одна такая пара $x^{(0)}, y^{(0)}$,
что $|x^{(0)} - y^{(0)}\sqrt{D}| < \frac{1}{y^{(0)}}$. Выберем кон. m' так, чтобы

$\frac{1}{m'} < |x^{(0)} - y^{(0)}\sqrt{D}|$. Тогда существует такое $x' > 0, 0 < y' \leq m'$, что

$$|x' - y'\sqrt{D}| < \frac{1}{m'} \leq \frac{1}{y'}$$

т. обр. мы нашли 2^ю пару (x', y') , удовлетворяющую тому же
неравенству. Заметим отпр. m'' , т. что $\frac{1}{m''} < |x' - y'\sqrt{D}|$; находим
 $x'' > 0, 0 < y'' \leq m''$, т. что $|x'' - y''\sqrt{D}| < \frac{1}{m''} \leq \frac{1}{y''}$. Определим 3^ю пару

(x'', y'') и т. д.

Докажем теперь.
Лемму.

Берем (x, y) - одну из пар, удовлетворяющих
исходному неравенству. Имеем:

$$0 < x + y\sqrt{D} = x - y\sqrt{D} + 2y\sqrt{D} < \frac{1}{y} + 2y\sqrt{D}$$

Умножим на $x - y\sqrt{D}$, кот. $< \frac{1}{y}$; получаем:

$$0 < |x^2 - Dy^2| < \frac{1}{y^2} + 2\sqrt{D} \leq 1 + 2\sqrt{D}.$$

Для наших пар (x, y) все значения $x^2 - Dy^2$ ^{суть целых числа} заключены в ко-
нечном промежутке от $-[1 + 2\sqrt{D}]$ до -1 и от $+1$ до $[1 + 2\sqrt{D}]$

$(x^2 - Dy^2 \neq 0, \text{ т. к. } D \text{ не квадратное число})$. Т. к. число пар ^{у нас} бесконечное,
а число ^{найдется} целых чисел в промежутке конечно, то по пр. м.

одно ^{нашего промежутка} число $k \neq 0$ такое, что уравнение $x^2 - Dy^2 = k$ удовлетворяется
бескон. числом ^{у нас} целых пар (x, y) .

удов. этому урав.

Рассмотрим все x, y по классам $\text{mod } |k|$; это будут:

$$x \equiv 0, 1, \dots, |k|-1 \pmod{|k|}; \quad y \equiv 0, 1, \dots, |k|-1 \pmod{|k|}$$

Число этих классов конечно, а есть $|k|$ классов x и $|k|$ классов y с бесконечным числом элементов. Мы всегда можем

выбрать 2 пары (x', y') и (x'', y'') так, что

$$x'^2 - Dy'^2 = k, \quad x''^2 - Dy''^2 = k, \quad \text{и при этом } x' \equiv x'' \pmod{|k|}, \quad y' \equiv y'' \pmod{|k|}, \\ x' \neq x'', \quad y' \neq y''; \quad x', x'', y', y'' > 0.$$

Умножим 2 иррациональных числа

$$(x' - y'\sqrt{D})(x'' + y''\sqrt{D}) = (x + y\sqrt{D})k \quad \text{н.е.}$$

$$kx = x'x'' - y'y''D \equiv x'^2 - Dy'^2 = k \equiv 0 \pmod{|k|}$$

$$ky = x'y'' - y'x'' \equiv x'y' - y'x' \equiv 0 \pmod{|k|}; \quad y \text{ и } x - \text{целые числа.}$$

Заменим \sqrt{D} на $-\sqrt{D}$; получаем:

$$(x' + y'\sqrt{D})(x'' - y''\sqrt{D}) = (x - y\sqrt{D})k.$$

Перемножим последние уравнения:

$$(x'^2 - Dy'^2)(x''^2 - Dy''^2) = (x^2 - Dy^2)k^2 \quad \text{н.е.}$$

$$k \cdot k = (x^2 - Dy^2)k^2; \quad x^2 - Dy^2 = 1.$$

Мы нашли одну пару, удовлетворяющую уравнению. Остаётся доказать, что решение не тривиальное, т.е. мы не имеем

значения $x = \pm 1, y = 0$. Допустим, что $x = \pm 1, y = 0$. Тогда

$$kx = x'x'' - Dy'y'' = \pm k; \quad ky = x'y'' - x''y' = 0; \quad \text{умнож. } 1^{\text{я}} \text{ на } y''$$

$$\pm ky'' = -Dy'y''^2 + y'x''^2 = ky'; \quad \text{н.е. } \pm y'' = y' \quad \text{или } y'' = y', \text{ а это противоземно.}$$

Возвращаемся к Лаврентскому уравнению $t^2 - Du^2 = 4$. Берем одну из его ^{нормальных} форм (не квадратное) $t_0 > 0, u_0 > 0$. Ему соответствуют четыре решения $\pm t_0, \pm u_0$. Составим правую часть уравнения $\frac{t_0 + u_0\sqrt{D}}{2}$. Если $t_0 > 0, u_0 > 0$, то $\frac{t_0 + u_0\sqrt{D}}{2} \geq \frac{1 + \sqrt{D}}{2} > 1$. Чтобы найти $\frac{t_0 - u_0\sqrt{D}}{2}$, заметим, что $\frac{t_0 + u_0\sqrt{D}}{2} \cdot \frac{t_0 - u_0\sqrt{D}}{2} = 1$, т.е. $\frac{t_0 - u_0\sqrt{D}}{2} < 1$.

Умножая равенства на -1 , найдем предельные для $-\frac{t_0 + u_0\sqrt{D}}{2}$ и $-\frac{t_0 - u_0\sqrt{D}}{2}$. Мы видим, что 4 прав. члена $-\frac{t_0 - u_0\sqrt{D}}{2}, \frac{t_0 + u_0\sqrt{D}}{2}, \frac{t_0 - u_0\sqrt{D}}{2}$ и $\frac{t_0 + u_0\sqrt{D}}{2}$ имеют соответствия в числах: $-\infty \dots -1; -1 \dots 0; 0 \dots +1; +1 \dots +\infty$.

Пусть (t', u') , (t'', u'') суть решения уравнения. Составим уравнение $\frac{t' + u'\sqrt{D}}{2} \cdot \frac{t'' + u''\sqrt{D}}{2} = \frac{t + u\sqrt{D}}{2}$. Докажем, что t, u тоже решение уравнения. $t = \frac{t't'' + Du'u''}{2}$; $u = \frac{t'u'' + u't''}{2}$.
 $t'^2 - Du'^2 = 4$; $(t' + Du' \equiv 0 \pmod{2})$ или $t' \equiv Du' \pmod{4}$
 $t't'' + Du'u'' \equiv Du'Du'' + Du'u'' = Du'u''(D+1) \equiv 0 \pmod{2}$. Значит t - четное.
 $t'u'' + t'u' \equiv Du'u'' + Du'u'' \equiv 0 \pmod{2}$, т.е. u - тоже четное.

Заметим \sqrt{D} крест $-\sqrt{D}$.

$\frac{t' - u'\sqrt{D}}{2} \cdot \frac{t'' - u''\sqrt{D}}{2} = \frac{t - u\sqrt{D}}{2}$. Проверим: $t = \frac{t'^2 - Du'^2}{4}$; t и u удовлетворяют уравнению.

Пусть T, U - решение уравнения. $\left(\frac{T + U\sqrt{D}}{2}\right)^n = \frac{t + u\sqrt{D}}{2}$. По заданному t, u можно решить уравнение. (Bell's)

Пусть T, U суть наименьшее полное. решение, т. е. решение в кот. U имеет самое малое полное. значение,

Докажем теорему: Вст. решение (t, u) даны формулой
 $\pm \left(\frac{T+U\sqrt{D}}{2}\right)^n = \frac{t+u\sqrt{D}}{2}$; в частности при $n=0$ имеют справедливые
решения, при $n \neq 1$ решение, для коэф. $\frac{t+u\sqrt{D}}{2} > 1$, при $n \leq 1$ $\frac{t+u\sqrt{D}}{2} < 1$ и соответственно друг знака $-$.

Пусть $\frac{t+u\sqrt{D}}{2} > 1$. Пр. гор., что это наименьшее - положительное решение от $\frac{T+U\sqrt{D}}{2}$. Докажем обратное, пусть:
 $\left(\frac{T+U\sqrt{D}}{2}\right)^n < \frac{t+u\sqrt{D}}{2} < \left(\frac{T+U\sqrt{D}}{2}\right)^{n+1}$, где $n \geq 0$.

Допустим для простоты на $\left(\frac{T-U\sqrt{D}}{2}\right)^n$; значит, что
 $\frac{t+u\sqrt{D}}{2} \cdot \left(\frac{T-U\sqrt{D}}{2}\right)^n = \frac{t'+u'\sqrt{D}}{2}$, где (t', u') тоже решение
имеем: $1 < \frac{t'+u'\sqrt{D}}{2} < \frac{T+U\sqrt{D}}{2}$, т. е. $t' < T, u' < U; t' > 0, u' > 0$,
тогда (T, U) не было бы наименьшим решением - против условия.

Мы докажем, что вст. решение замкнута в формулу
 $\pm \left(\frac{T+U\sqrt{D}}{2}\right)^n$, где n - любое целое число.

Пример. $D=5$. Уравнение $t^2 - 5u^2 = 4$. Наименьшее решение $T=3, U=1$
положим $n=2$; $\left(\frac{3+\sqrt{5}}{2}\right)^2 = \frac{14+6\sqrt{5}}{4} = \frac{7+3\sqrt{5}}{2}$; следующее решение $t=7, u=3$.

Для положительных значений n имеет формулу:

$$t = \frac{\left(\frac{T+U\sqrt{D}}{2}\right)^n + \left(\frac{T-U\sqrt{D}}{2}\right)^n}{2^{n-1}} = \frac{T^n + \binom{n}{2} T^{n-2} U^2 D + \binom{n}{4} T^{n-4} U^4 D^2 + \dots}{2^{n-1}}$$

$$u = \frac{1}{\sqrt{D}} \left[\left(\frac{T+U\sqrt{D}}{2}\right)^n - \left(\frac{T-U\sqrt{D}}{2}\right)^n \right] = \frac{\binom{n}{1} T^{n-1} U + \binom{n}{3} T^{n-3} U^3 D + \dots}{2^{n-1}}$$

Обозначим $R = \begin{pmatrix} \frac{t-bu}{2} & -cu \\ au & \frac{t+bu}{2} \end{pmatrix}$. Пусть $\varphi \in \mathcal{U}$, где \mathcal{U} — группа
 подстановка; тогда вся оставшаяся подстановка, переводящая
 φ в ψ , дана формулой К.Д. Ж. 2^{ая} проблема
 (теорема) и у нас поставленная разрешима в явном.

Приведем некоторые результаты и результаты вопроса:
 найдем все собственные преобразования \mathbb{R}^2 ^{данной} к
 формы (a, b, c) . Мы видим, что все подстановки, переводящие
 форму (a, b, c) в (k, l, m) имеют вид $\begin{pmatrix} x & \xi \\ y & \eta \end{pmatrix}$, где
 ξ, η удовлетворяют уравнению $x\eta - y\xi = 1$. На основании
 предыдущего, если $\begin{pmatrix} x_0 & \xi_0 \\ y_0 & \eta_0 \end{pmatrix}$ одна из таких подстановок,
 то все остальные получаются в виде

$$\begin{pmatrix} x & \xi \\ y & \eta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{t-bu}{2} & -cu \\ au & \frac{t+bu}{2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_0 & \xi_0 \\ y_0 & \eta_0 \end{pmatrix} \quad \text{Отсюда имеем:}$$

$$x = \frac{t-bu}{2} x_0 - cu y_0; \quad y = au x_0 + \frac{t+bu}{2} y_0.$$

Две формулы дают все пары (x, y) , удовлетворяющие
 соотношению $ax^2 + by^2 + cy^2 = k$, если известна одна
 пара x_0, y_0 , удовлетворяющая этому соотношению.

Если $(x_0, y_0) = 1$, то и $(x, y) = 1$, т.е. мы получили только
 собственные преобразования.

Перейдем к 1^{ой} проблеме: даны 2 формы с равными дискри-
минантами; решить, существуют ли когда они

(imp. 52)

$x^2 \equiv D \pmod{4}$ ендogenous
 $x^2 = D + 4v$, $\text{wt}(D, 4) = 1$.

m. o. D нест. менше $4k+1$, $4k+3, \dots$

или $2k+1, 4k+3, \dots$
 если $\text{for } D = 2k+1$, то

$$x^2 = 4v + 2k + 1 = 2l + 1$$

если, то если x^2 нест., то и
 x нест., но если $\text{for } x$ if
 x нест., то $x^2 = 4y$
 но, то не remains , avoids
 x нест., и $\text{yourselves } x = 2n + 1$

если $x^2 = 4m + 1$, а y not
 не independent . то $x^2 = 2l + 1$
 это not . очевидно reversing
 а yourselves reversing . то $D = 2k + 1$
 reversing dances if for
 if $D = 4k + 3$, (или $D = 4k - 1$)

$$\text{то } x^2 = 4v + 4k + 3 = 4l + 3$$

но $x^2 = 4k + 1$ и очевидно, not
 not , то $D \equiv 1 \pmod{4}$

$D \equiv 1 \pmod{4}$
 not if not if

(imp 52) (H. J. Landau) P. 1.

Условием сукой: $D < 0$, т. е. форма определенная, она будет определена положительными, если $a, c > 0$ и отрицательными, если $a, c < 0$. Очевидно, нам достаточно рассмотреть определенную положительную форму

Теорема. Число эквивалентных классов в этом случае конечно. Пусть (a_0, b_0, c_0) произвольная форма с $D < 0$. Существует наименьшее положительное число a_1 , которое она представляет; соответствующим значениям x, y пусть будут α, γ . Тогда

$$a_1 = a_0 \alpha^2 + b_0 \alpha \gamma + c_0 \gamma^2$$

Очевидно $(\alpha, \gamma) = 1$, т. к. иначе наименьшее число, представляемое формой $\frac{a_1}{d^2}$. Выбираем β, δ , удовлетворяющие уравнению: $\alpha \delta - \beta \gamma = 1$. Получаем:

$$(a_0, b_0, c_0) \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} (a_1, b_1, c_1). \text{ Переводим последнюю}$$

форму в нормальную:

$$(a_1, b_1, c_1) \begin{pmatrix} 1 & \beta \\ 0 & 1 \end{pmatrix} (a_1, b_2, c_2), \text{ где } b_2 \equiv b_1 \pmod{2a_1}.$$

и $\beta = \frac{b_2 - b_1}{2a_1}$. Выбираем для b_2 наименьшее по абсолютной величине значение; $-a_1 \leq b_2 \leq a_1$. Итак, мы имеем

$(a_0, b_0, c_0) \sim (a', b', c')$, где a' - наименьшее число, представляемое данной формой, $|b'| \leq a' \leq c'$, т. к. и c' может быть представлено данной формой. Формы типа (a', b', c')

будем называть приведенными формами. Если $\Delta < 0$ на кватернионном классе, то в каждом классе будет покр. шдрт одна приведенная форма.

Докажем, что существует конечное число приведенных форм (данного дискриминанта). Обозначим $\Delta = 4ac$.

$4ac - b^2 = \Delta$, где $\Delta \equiv 0 \pmod{4}$ (внутр. форма). Пр. док., что число систем a, b, c , удовлетворяющих этому равенству и неравенствам $|b| \leq a \leq c$ — конечно. Мы имеем:

$$4a^2 \leq 4ac = b^2 + \Delta \leq a^2 + \Delta, \text{ откуда}$$

$3a^2 \leq \Delta$, $a \leq \sqrt{\frac{\Delta}{3}}$. Существует конечное число значений a удовлетворяющих этому неравенству. П. к. $|b| \leq a$, то

$|b| \leq \sqrt{\frac{\Delta}{3}}$; этому неравенству удовлетворят конечное число значений b ; $b = 0, 1, \dots, [\sqrt{\frac{\Delta}{3}}]; -1, -2, \dots, -[\sqrt{\frac{\Delta}{3}}]$.

Из конечного числа значений a и b надо выбрать только те, которые дают для $c = \frac{\Delta + b^2}{4a}$ значения c такие $c \geq a$. Пр. обр.

мы получим конечное число приведенных форм данного дискриминанта Δ . ~~Итак, остается решить вопрос, не будет ли между пр. Морина доказана, и к. очевидно, число~~

кватернион. классов \leq числу приведенных форм.

Решим вопрос, когда 2 приведенных формы эквивалентны

Рассмотрим предварительно 2 случая:

1) Приведенные формы $(a, a, c) \sim (a, -a, c)$. В самом деле $(a, a, c) \begin{pmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} (a, -a, c)$

2) $(a, b, a) \sim (a, -b, a)$, т.к. $(a, b, a) \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} (a, -b, a)$

Теорема. Группы двух приведенных случаев, приведенных формы никогда не эквивалентны.

Дано: прив. ф. $(a, b, c) \sim (a', b', c')$. Доп. доп.: или $a'=a, b'=b$, или $a'=a, b'=-a, b'=-a$ (или, что то же, $a'=a, b'=a, b=-a$) или, наконец, $a'=a, b'=-b, c=a$.

Положим, $a' \leq a$. Напишем соотношения между коэф. форм.

$$a' = a\alpha^2 + b\alpha\gamma + c\gamma^2 \quad (1)$$

$$b' = 2a\alpha\beta + b(\alpha\delta + \beta\gamma) + 2c\gamma\delta$$

$$\alpha\delta - \beta\gamma = 1.$$

Из 1-го следует:

$$4aa' = (2a\alpha + b\gamma)^2 + 4\gamma^2 \leq \frac{4a}{3}$$

Разберем случаи: I. $\gamma=0; \alpha\delta=1; x=\delta=\pm 1$. 2-ое уравнение дает

$$b' = 2a\alpha\beta + b = \pm 2a\beta + b; \text{ из 1-го } a'=a$$

$|b'| \leq a' = a, |b| \leq a$, b и b' лежат между $-a$ и a включительно. $2a|b-b'|$. Значит, или $b'=-a, b'=-a$ или $b=a, b'=-a$ (2-ое условие теоремы) или $b=b'$ - тривиальный случай.

II. $\gamma=\pm 1; a' = a\alpha^2 \pm b\alpha + c \leq a; a\alpha^2 \pm b\alpha \leq a-c; |b| \leq a; |\alpha| \leq \alpha^2$, т.е. $|b\alpha| \leq a\alpha^2$. Значит $a\alpha^2 \pm b\alpha = 0$. Отсюда следует $a'=c \leq a$. Но.

$c \equiv a$, следовательно $c = a$; $b' = 2\alpha\beta + b(2\alpha\delta - 1) + 2c\gamma\delta$. Отсюда
 $b' \equiv b(2\alpha\delta - 1) \pmod{2a}$, но $a | \beta\alpha$, значит $b' \equiv -b \pmod{2a}$
 $|b'| \leq a'$, $|b| \leq a$; также $|b| \leq a$. Представимое случаев:
 1) $b = a$, $-b' = -a$; 2) $b = -a$, $-b' = a$ — тривиальные случаи.
 3) $b = -b'$ — последний случай в условии теоремы.

Теорема доказана.

Мы можем выбрать из некоторого числа приведенных форм за представители неэквивалентных классов.

Если даны 2 формы φ и ψ , то вопрос об их эквивалентности решается так: можем ли привести форму φ к ψ и прив. форму ψ к φ . Если оба возможны или невозможны, то $\varphi \sim \psi$.

Переходим к исследованию эквивалентности квадратичных форм, т.е. к случаю $D > 0$. Определим для этого случая понятие приведенной формы. Форма (a, b, c) называется приведенной, если $b < \sqrt{D}$; $\sqrt{D} - b < 2|a| < \sqrt{D} + b$.

Теорема. Существует конечно число приведенных форм данной дискриминанта $D > 0$.

Из 2^{20} определений приведенной формы имеем: $b > 0$, т.к. $b < \sqrt{D}$, тем существует только конечное число подходящих значений b .
 Далее $b^2 - 4ac = D$, $4ac = b^2 - D$; значит, существует только конечное

число заданных a, c , удовлетворяющих условиям. Теорема доказана.

Теорема. В каждом классе эквивалентных форм есть хотя одна приведенная.

Пусть $\varphi = (a_0, b_0, a_1)$ есть любая форма дискрим. D . Приведем формулу соседнего справа $\varphi_1 = (a_1, b_1, a_2)$, где $\varphi = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \varphi_1$; $\delta = -\frac{b_0 b_1}{2a_1}$, или $b_1 = -b_0 \pmod{2|a_1|}$. На каждом промежуток длины $|2a_1|$ существует значение b_1 . Выберем b_1 так, чтобы $\sqrt{D} > b_1 > \sqrt{D} - 2|a_1|$, т.е. $b_1 =$ одному из чисел: $[\sqrt{D}]$, $[\sqrt{D}] - 1, \dots, [\sqrt{D}] - 2|a_1| + 1$.

1 случай: $|a_1| \leq |a_2|$, тогда φ_1 есть приведенная форма. В с.г. неравенство $\sqrt{D} - b_1 < |2a_1|$ вышесказанно доказано выбором b_1 ; к.г. покажите $b_1 < \sqrt{D}$.

$b_1^2 - D = 4a_1 a_2$, $|D - b_1^2| = 4|a_1||a_2| \geq 4|a_1|^2$ или $|\sqrt{D} + b_1|(\sqrt{D} - b_1) \geq 2|a_1| \cdot 2|a_1|$.
 $2^{\text{ой}}$ фактор слева $< 2^{20}$ фактора справа, след. $|\sqrt{D} + b_1| > 2|a_1| > \sqrt{D} - b_1$.

Отсюда следует: $b_1 > 0$ и $\sqrt{D} + b_1 > 2|a_1|$. Значит форма φ_1 отн. к.г. приведенная.

2 случай. Если $|a_1| > |a_2|$, то идем правее соседа к φ_1 . Это будет

$\varphi_2 = (a_2, b_2, a_3)$, где $\sqrt{D} > b_2 > \sqrt{D} - 2|a_2|$; случай 2а) $|a_2| \leq |a_3|$; тогда

φ_2 по доказанному, приведенная форма. Случай 2б) $|a_2| > |a_3|$, тогда идем правее соседа к φ_2 и т.д. Мы получим: $|a_1| > |a_2| > |a_3| \dots$

Процесс должен окончиться, т.к. ряд убывающих положительных чисел не бесконечен, и мы непременно дойдем до приведенной формы.

Теорема. В приведенной форме $a < 0$. В с.г. $b^2 - 4ac = D$; $4ac = b^2 - D < a$, т.е. $a < 0$.

Теорема. В приведенной форме $\sqrt{D} - b < 2|c| < \sqrt{D} + b$. Док. $D - b^2 = -4ac = 2|a| \cdot 2|c|$;

$(\sqrt{D}+b)/(\sqrt{D}-b) = 2|a| \cdot 2|c|$. т.к. $\sqrt{D}-b < 2|a|$, то $\sqrt{D}+b > 2|c|$; т.к. $\sqrt{D}+b > 2|a|$, то $\sqrt{D}-b < 2|c|$, что и т.д.

Теорема. Каждая приведенная форма имеет ^{с ней} соответствующую справа одну и только одну приведенную эквивалентную форму.

Пусть $\varphi = (a, b, a_1)$ приведенная форма. Треугольную форму ^{с ней} соответствующую справа $\varphi_1 = (a, b, a_2)$, где $b_1 \equiv -b \pmod{2|a_1|}$ и так, чтобы $\sqrt{D} > b_1 > \sqrt{D} - 2|a_1|$.

Соответствующая b_1 определена т.о.р. однозначно. Докажем, что φ_1 — приведенная форма, т.е. $\sqrt{D} - b_1 < 2|a_1| < \sqrt{D} + b_1$; 2^{nd} часть выведем ее. Рассмотрим случаи

1) $2|a_1| > \sqrt{D}$. Тогда $b_1 = 2|a_1| - b$. В с.д. $\sqrt{D} - b < 2|c| < \sqrt{D} + b$ или в противном случае $\sqrt{D} - b < 2|a_1| < \sqrt{D} + b$, откуда $\sqrt{D} > 2|a_1| + b$, ~~$\sqrt{D} > b_1$~~ . Остаются случаи, что $2|a_1| - b > \sqrt{D} - 2|a_1|$. Последнее неравенство выполняется, т.к. правая ч. отрицательна, а левая положительна, но $b < \sqrt{D} < 2|a_1|$.

2) $2|a_1| \leq \sqrt{D}$; откуда, т.к. $\sqrt{D} > b_1 > \sqrt{D} - 2|a_1|$, имеем:

$2|a_1| - b_1 < \sqrt{D} - (\sqrt{D} - 2|a_1|) = 2|a_1| < \sqrt{D}$. т.о.р. мы докажем, что φ_1 — приведенная форма.

Итак мы имеем $\varphi \begin{pmatrix} 0 & \delta \\ -1 & \delta \end{pmatrix} \varphi_1$, где $\delta = -\frac{b+b_1}{2|a_1|}$.

Лемма. $\delta = -\text{sign} a_1 \left[\frac{b+\sqrt{D}}{2|a_1|} \right]$, $b_1 = -b - 2|a_1|\delta$, где $\text{sign } x = \begin{cases} -1, & \text{если } x < 0 \\ 0, & \text{если } x = 0 \\ +1, & \text{если } x > 0. \end{cases}$

Мы имеем: $b_1 = -b - 2|a_1|\delta$; $\sqrt{D} > -b + 2|a_1| \left[\frac{b+\sqrt{D}}{2|a_1|} \right] > \sqrt{D} - 2|a_1|$

т.к. мы [y] заменили на $y-1$; т.к. $\delta x = -b + 2|a_1| \left[\frac{b+\sqrt{D}}{2|a_1|} \right] \equiv -b \pmod{2|a_1|}$

и замечается в промежутке $\sqrt{D} \dots \sqrt{D} - 2|a_1|$, то это выражение $= b_1$ и δ действительно имеет искомого форму.

Теорема. 2 приведенные формы из разных родов не могут быть эквивалентны (доказана Гауссом, привел доказ. - Мертенс'а).

Пусть $\varphi = (a, b, c)$ и $\psi = (a', b', c')$ 2 ~~две~~ приведенные формы ^{разнов.} разных родов.

Без ограничений общности можем положить $a > 0, a' > 0$
(если бы этого не было, то мы взяли бы вместо 2-х форм из правого состава. Следовательно, $c < 0, c' < 0$. Допустим, что

$\varphi \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} \psi$. Тогда имеем уравнения:

$$(1) a' = a\alpha^2 + b\alpha\gamma + c\gamma^2$$

$$(2) b' = 2a\alpha\beta + b(\alpha\delta + \beta\gamma) + 2c\gamma\delta = 0$$

$$(3) c' = a\beta^2 + b\beta\delta + c\delta^2$$

$$(4) \alpha\delta - \beta\gamma = 1$$

Из (1) $\alpha \neq 0$, из (3) $\delta \neq 0$. Без огранич. общности положим $\alpha > 0$

Итак мы введем для подстановки $\begin{pmatrix} -\alpha & -\beta \\ -\gamma & -\delta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix}$

Из (1) и (2) исключим a

$$2a'\beta - b'\alpha = b(2\alpha\beta - \alpha^2\delta - \alpha\beta\gamma) + c(2\beta\gamma^2 - 2\alpha\gamma\delta) \quad \text{или}$$

$$(5) 2a'\beta - b'\alpha = -b\alpha + 2c\gamma.$$

Из (2) и (3) исключим a .

$$b'\beta - 2c'\alpha = b(\alpha\beta\delta - \beta^2\gamma - 2\alpha\beta\delta) + c(2\beta\gamma\delta - 2\alpha\delta^2) \quad \text{или}$$

$$(6) b'\beta - 2c'\alpha = -b\beta - 2c\delta.$$

I. a) $\beta = 0$. Из (2) $b' = b\alpha\delta + 2c\gamma\delta$, $\alpha\delta - \beta\gamma = 1$, т.е. $\alpha\delta = 1$, $\alpha = 1, \delta = 1$, с.и.

$b' = b + 2c\gamma$. Из (3) даем $c = c'$; $\gamma = \frac{b' - b}{2c} = \frac{\sqrt{D} - b'}{-2c} - \frac{\sqrt{D} - b}{-2c}$. т.к. φ и ψ эквив.

по обе стороны лежат между 0 и 1 $[0 \leq \sqrt{D}-b' < -2c']$; $y = y_{\text{гиперболический}}$
сл. $y=0$. В этом случае $\varphi = \psi$.

б). $y=0$. Из (2) $b' = 2a\alpha\beta + b\delta$, пусть $\alpha=1, \delta=1$; $b' = 2a\beta + b$. Из (1)
 $a'=a$. $\beta = \frac{b'-b}{2a} = \frac{\sqrt{D}-b}{2a} - \frac{\sqrt{D}-b'}{2a'}$; как в предыдущем случае $\beta=0$,
т.е. $\varphi = \psi$.

II. $\beta \neq 0$ и $y \neq 0$. Случай $\beta < 0$ можно свести к случаю $\beta > 0$.
Пусть $\beta < 0$. Тогда пусть ур. (5) переписана, след. $b\alpha + 2c\gamma > 0$
Дополняем (2) на $2c$

$$2b'c = 4ac\alpha\beta + 2bc(\alpha\delta + \beta\gamma) + 4c^2\gamma\delta; \quad 2b'c + 2a\beta = b'2\beta + 2bc(\alpha\delta + \beta\gamma) + 4c^2\gamma\delta =$$
$$= (b\alpha + 2c\gamma)(b\beta + 2c\delta)$$

Итак 2. переписана ($D > 0, \alpha > 0, \beta < 0$), $b\alpha + 2c\gamma > 0$, след
 $b\beta + 2c\delta < 0$; $b\beta + c\delta < 0$. Уравнение (3) дает:

$$(b\beta + c\delta)\delta = c' - a\beta^2; \text{ правая часть отриц., след. } \delta > 0.$$

Берем обратную
симметричную подстановку: $\psi \begin{pmatrix} \delta & -\beta \\ -\gamma & \alpha \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha' & \beta' \\ \gamma' & \delta' \end{pmatrix} \varphi$. В новой подстановке
 $\beta' > 0, \alpha' > 0$, т.е. мы свели к нормальному случаю.

Итак, мы имеем: $\alpha > 0, \beta > 0, \gamma \neq 0, \delta \neq 0$. В ур. (6) в 1^{ой} части обе
части положительны, след. $-2c\delta > 0$, т.е. $\delta > 0$. Уравнение (4) дает:

$$\gamma = \frac{\alpha\delta - 1}{\beta} > 0. \text{ Итак, под действием } \beta \neq 0 \text{ можно случай положительных}$$
$$\alpha, \beta, \gamma, \delta.$$

Берем правую часть от φ ; $\varphi \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \varphi$. Мы имеем $\delta = -\text{sign } a \cdot \left[\frac{b + \sqrt{D}}{2a} \right]$
сл. $q = \left[\frac{b + \sqrt{D}}{-2c} \right]$. Докажем, что такое число существует из уравнения.

$$(7) \delta = q\beta + r, \text{ где } (8) \quad 0 < r \leq \beta.$$

Подставим (3) в (4).

$$4cc' = 4ac\beta^2 + 4bc\beta\delta + 4c^2\delta^2 = (2c\delta + b\beta)^2 - 2\beta^2, \text{ умножим на } \beta^2$$

$$\delta - (2c \frac{\delta}{\beta} + b)^2 = -\frac{4cc'}{\beta^2} = (\sqrt{D} + 2c \frac{\delta}{\beta} + b)(\sqrt{D} - 2c \frac{\delta}{\beta} - b). \text{ Введем } \delta \text{ из (7)}$$

$$\sqrt{D} + 2c \frac{\delta}{\beta} + b = \sqrt{D} + 2c(q + \frac{r}{\beta}) + b = \sqrt{D} + b + 2qc + \frac{2cr}{\beta}$$

$$\sqrt{D} - 2c \frac{\delta}{\beta} - b = \sqrt{D} + \frac{b'\beta + 2c'\alpha}{\beta} \text{ (из (7))} = \sqrt{D} + b' - 2c' \frac{\alpha}{\beta}. \text{ Сумм.}$$

$$(\sqrt{D} + b + 2qc + \frac{2cr}{\beta})(\sqrt{D} + b' - 2c' \frac{\alpha}{\beta}) = -\frac{4cc'}{\beta^2}; \text{ отсюда}$$

$$\left(\frac{\sqrt{D} + b}{-2c} - q - \frac{r}{\beta}\right) \left(\frac{\sqrt{D} + b'}{-2c'} + \frac{\alpha}{\beta}\right) = -\frac{1}{\beta^2}; \quad \frac{\sqrt{D} + b}{-2c} - q - \frac{r}{\beta} = -\frac{1}{\beta^2 \left(\frac{\sqrt{D} + b'}{-2c'} + \frac{\alpha}{\beta}\right)};$$

$$\frac{\sqrt{D} + b}{-2c} - q = \frac{1}{\beta} \left(r - \frac{1}{\beta \left(\frac{\sqrt{D} + b'}{-2c'} + \frac{\alpha}{\beta}\right)} \right) = \frac{r}{\beta} \left(1 - \frac{1}{\beta r \left(\frac{\sqrt{D} + b'}{-2c'} + \frac{\alpha}{\beta}\right)} \right) \quad (9)$$

$$\frac{\sqrt{D} + b'}{-2c'} > 1 \text{ из условия неприведенности; } \frac{\alpha}{\beta} > 0. \text{ Сумм. } 0 < \frac{\sqrt{D} + b}{-2c} - q < 1$$

Предположим горизонтально

$$\text{Умножим } \varphi \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & q \end{pmatrix} \varphi_1, \text{ где } q = \left[\frac{\sqrt{D} + b}{-2c} \right] \geq 1. \text{ Обратно } \varphi_1 \begin{pmatrix} q & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \varphi;$$

$$\varphi_1 \begin{pmatrix} q & -1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \gamma & \delta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} q\alpha - \gamma & q\beta - \delta = -r \\ \alpha & \delta \end{pmatrix} \psi. \text{ Следовательно } q - q\alpha = \gamma', r = \delta';$$

$$\varphi_1 \begin{pmatrix} -\gamma' & -\delta' \\ \alpha & \beta \end{pmatrix} \psi, \text{ где } 0 < \delta' \leq \beta; \text{ и } (7) \quad r < \delta, \text{ с. } \delta' < \delta, \gamma' < \gamma. \text{ Кроме того}$$

$$\gamma' \geq 0, \text{ т.к. } -\beta\gamma' + \alpha\delta' = 1, \gamma' = \frac{\alpha\delta' - 1}{\beta} \geq 0. \text{ Умножим теперь 2 матрицы коэф.}$$

$$\text{подстановки, переводим их в } \varphi \psi \text{ и } \varphi_1 \psi: \quad \alpha, \beta, \gamma, \delta \quad 0 \leq \gamma' < \gamma \\ -\gamma', -\delta', \alpha, \beta. \quad 0 < \delta' < \delta.$$

$$\text{Умножим правую часть } \varphi_1; \varphi_1 \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ -1 & q \end{pmatrix} \varphi_2, \quad \beta = Q\delta' + R, \quad 0 \leq R \leq \delta' - 1.$$

докажем, что

при этом $-Q = -\text{sign } c_1 \left[\frac{b_1 + \sqrt{D}}{2c_1} \right]$ или $Q = \left[\frac{b_1 + \sqrt{D}}{2c_1} \right]$; $u \begin{matrix} c_1 \\ a_1 \\ b_1 \\ c_1 \end{matrix}$

В формуле (9) введем записные букв: $q \dots -Q, r \dots R$. Тогда имеем:

$\frac{\sqrt{D} + b_1}{-2c_1} + Q = -\delta' \left(R - \frac{1}{-\delta' \left(\frac{\sqrt{D} + b_1}{-2c_1} + \frac{\gamma'}{\delta'} \right)} \right)$ или $\frac{\sqrt{D} + b_1}{2c_1} - Q = \delta' \left(R + \frac{1}{\delta' \left(\frac{\sqrt{D} + b_1}{-2c_1} + \frac{\gamma'}{\delta'} \right)} \right)$

Имеем: $\delta' > 1, \frac{\sqrt{D} + b_1}{-2c_1} > 1, \frac{\gamma'}{\delta'} \geq 0$; Знаем $\frac{\sqrt{D} + b_1}{2c_1} - Q < 1; Q \geq 1$ из условия обратности. Мы имеем:

$\varphi_1 \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 1 & \alpha \end{pmatrix} \varphi_2$ или $\varphi_2 \begin{pmatrix} Q & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \varphi_1$ или $\varphi_2 \begin{pmatrix} Q & 1 \\ -1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -\gamma' & -\delta' \\ \alpha & \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -Q\gamma' + \alpha & -Q\delta' + \beta \\ \gamma' & \delta' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha' & \beta' \\ \gamma' & \delta' \end{pmatrix} \psi$, где $\alpha' = -Q\gamma' + \alpha, \beta' = -Q\delta' + \beta = R$. Кроме того

$0 \leq \gamma' < \gamma, 0 < \delta' < \delta; \beta' \leq \beta$, сл. $0 \leq \beta' = R \leq \delta' - 1 \leq \beta - 1$, т.е. $\beta' < \beta$.

Если $\beta' = 0$ или $\gamma' = 0$, то мы сводим дело к тому случаю; φ_2 и ψ тогда обратны, т.е. не могут принадлежать к разным рядам.

2-ой случай $\beta' \neq 0, \gamma' \neq 0$. Тогда $\beta' > 0, \gamma' > 0; \alpha' = \frac{\alpha + \beta\gamma'}{\delta'} > 0; \alpha' = -Q\gamma' + \alpha$, сл. $\alpha' < \alpha$.

Итак $\alpha' < \alpha, \beta' < \beta, \gamma' < \gamma, \delta' < \delta$ и все коэф. положительны. Притом над той же процесс еще раз, мы определим бы положительные

$\alpha'', \beta'', \gamma'', \delta''$ меньшие чем $\alpha', \beta', \gamma', \delta'$. Т.к. этот процесс не может продолжаться бесконечно, то когда наедем 1-ый случай

β или $\gamma = 0$. Тогда $\varphi_2 = \psi$, т.е. ψ всегда окажется одним рядом с φ . Теорема доказана.

3) Из условия $\alpha'\beta' - \beta'\gamma' = 1$ или $\alpha'\delta' = 1$, но $\delta' > 0$, сл. $\alpha' > 0, \delta' = 1$; тогда $\varphi_2 = \psi$, но $\varphi_2 \sim \varphi$, сл. $\varphi \sim \psi$

Глава 8.

О проблеме Ва Waring'a.

Waring высказал предположение, что каждое число может быть представлено в виде конечного числа n -й степеней целых чисел. Для 2-й степени впервые была доказана Лагранжем следующая теорема:

Каждое число может быть представлено в виде ^{суммы} 4 квадратов целых чисел (в чисел этих чисел могут быть нули).

Третье доп. Каждое простое число вида $p = 4n + 1$ может быть разложено на сумму 2-х квадратов (и при этом единственно образом).

1-е доп. $p = 4n + 1$, сивд. $(\frac{-1}{p}) = 1$. Сравнение $1 + u^2 \equiv 0 \pmod{p}$ разрешимо; выберем u так, чтобы $0 \leq u \leq p-1$. Тогда $1 + u^2 = Mp$; это $Mp > 0$, а. $M > 0$; $Mp \leq 1 + (p-1)^2 = p^2 - 2p + 2 < p^2$, сивд. $1 \leq M < p$. Итак, существует крайнее p , $< p^2$ и разложение на сумму 2-х квадратов. Если $M = 1$, положение доказано.

Допустим, что p неразложимо на сумму 2-х квадратов, и M наименьшее число такое, что $Mp = \square + \square$; $1 < M < p$.

$v^2 + w^2 = Mp$. Если абсолютно наименьшие величины v и $w \pmod{M}$

$v \equiv v_0 \pmod{M}$, $|v_0| \leq \frac{M}{2}$; $w \equiv w_0 \pmod{M}$, $|w_0| \leq \frac{M}{2}$.

$v_0^2 + w_0^2 \equiv v^2 + w^2 \pmod{M}$; $v_0^2 + w_0^2 = N$. Если $N = 0$, то $v_0 = 0$, $w_0 = 0$

$$9 = 109$$

$$49 = 436$$

$$49 + 5 = 441$$

$$\sqrt{441} = 21$$

$$p = 21$$

$$p = 19$$

$$3p = 57$$

$$8p + 1 = 58$$

$$\frac{1}{2}(p) = 29$$

$$p < 29$$

$$10x + y =$$

$$100x + 10y + 2 =$$

$$97x + 7y = 2z$$

$$100x + 10y + 2 =$$

$$(100-n)x + (10-n)y = (n-1)z$$

$$\left(\frac{100-n}{n-1}\right)x + \left(\frac{10-n}{n-1}\right)y = z$$

$$(100-n)x \quad (n-1)z$$

$$100-n < (n-1)z$$

$$90x + \dots$$

$$109 < 100 + \dots$$

$$n \geq 19$$

$$90x + \dots$$

$$100x + 10y + 2 =$$

$$90x + 9y + 9z - 9z$$

$$90x + 9y + 9z - 9z$$

$$x + y + z$$

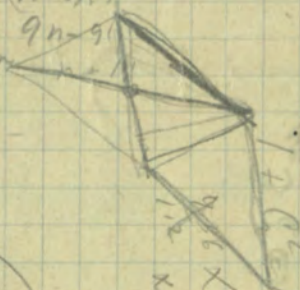
$$90x + 9z$$

$$x + y + z$$

$$10x - 2 > x + y + z$$

$$9x + 9z$$

- 10-1
- 10-2
- 10-3
- 10-4
- 10-5



$$\left[\begin{array}{l} n \leq 9 \cdot 3 \cdot 10 \leq n \\ n \geq 10 + 3 \cdot 10 \end{array} \right]$$

$$n \leq 10 \cdot 5 + 3 \cdot 1250 \leq n$$

$$n \leq n + 3 \cdot 1250 \leq n$$

$$n - n \leq 3 \cdot 1250 \leq n - n$$

Составили,

маверно кбк

$$\sum_{j=1}^n j^3 = 125$$

$$\sum_{j=1}^n j = 5$$

$$10.5^3 + 6.1250 \approx 5.5^{2n}$$

~~2.5^{2n}~~

$$n^2 + 2n + 1 = (n+1)^2$$

$$n^3 - 2n + 1 = n^2 - 2n + 1$$

$$n^3 - 2n + 1 = n^2 - 2n + 1$$

$$n^3 - n^2 = 0$$

$$n^2(n-1) = 0$$

$$n=0, 1, 2$$

$$n-1 < 3, \dots$$

$$n=2$$

$$n=3$$

$$n=4$$

$$a + bi + c + di \quad | \quad a + bi$$

$$-c - di \quad | \quad -d - bi$$

$$a - bi \quad | \quad a - bi$$

$$= ad - b^2 + (a^2 + d^2)i$$

$$10.5^{3n} \leq 5^{2n}$$

~~5^{2n} > 5^{3n}~~

$n=0, v=0$

$M|v, M|w$, с. $M^2|v^2+w^2 = Mr$, т.е. $M|r$, абсурд, т.к. r простое
 число. $N \geq 1$; $MN \leq \frac{M^2}{4} + \frac{M^2}{4} = \frac{M^2}{2}$, $N \leq \frac{M}{2}$. Итак $1 \leq N < M$.

Воспользуемся очевидным тождеством:

$$(a^2+b^2)(\alpha^2+\beta^2) = (a\alpha+b\beta)^2 + (a\beta-b\alpha)^2$$

$$(v^2+w^2)(v_0^2+w_0^2) = (vv_0+ww_0)^2 + (vw_0-wv_0)^2 = M^2 r N$$

Каждая слагаемая делится на M ; в с.г.

$$vv_0+ww_0 \equiv v^2+w^2 \equiv 0 \pmod{M}; \quad vw_0-wv_0 \equiv vw-wv \equiv 0 \pmod{M};$$

Обозначим: $\frac{vv_0+ww_0}{M} = v_1$; $\frac{vw_0-wv_0}{M} = w_1$, где v_1, w_1 — целые числа.

Итак:

$v_1^2+w_1^2 = Nr$, т.е. Nr не есть наименьшее по величине
 r , разлагающееся на сумму двух квадратов. Мы пришли
 к противоречию, предполагив, что $r \neq \square + \square$. *Положение доказано.*

2^{ое} доказательство.

Лемма. Число классов форм с дискриминантом $D=-4$ есть 1.

Для приведенной формы мы имеем:

$$|b| \leq \sqrt{\frac{D}{3}} = \sqrt{\frac{4}{3}}; \quad a \geq \sqrt{\frac{D}{3}}; \quad \text{даже } b \equiv D \pmod{2}, \text{ следовательно } b=0.$$

- Чис $-4, ac=-1$; $a=-1, c=1$. Итак, единственная приведенная
 форма с $D=-4$ есть x^2+y^2 .

Покажем, что простое число $p=4n+1$ может быть собственно пред-
 ставлено квадратичной формой с $D=-4$.

Мы видели, что необходимое условие, чтобы к малому было представлено

формой (a, b, c) дискр. D есть: D есть квадрат вычетов (mod $4k$).

^{можно показать}
[Докажем, что для нашего случая это условие и достаточно]

Нам надо доказать, что $p = x^2 + y^2$ или, что по предыдущему
тоже, p может быть представлено формой с $D = -4$.

Наше условие выполняется, т.к. -4 есть квадратичный вычет mod p .

$$u^2 \equiv -1 \pmod{p}; \quad (2u)^2 \equiv -4 \pmod{4p}.$$

Т.к. p представляется формой $(1, 0, 1)$, то $(1, 0, 1) \sim (p, l, m)$;

$l^2 \equiv D \pmod{4p}$. Докажем, что в нашем случае это сравнение
имеет 2 корня (mod $2p$). Рассмотрим сравнение:

$$x^2 \equiv -4 \pmod{4p}; \quad \text{сделаем замену: } x = 2u;$$

$4u^2 \equiv -4 \pmod{4p}$ или $u^2 \equiv -1 \pmod{p}$. И число u квадратичный
вычет mod p , т.е. x имеет только 2 корня mod $2p$, ^{именно} $2u, 2u$.

Перейдем к общей теореме: каждое число можно быть представлено
в виде суммы 4 квадратов. Воспользуемся тождеством:

$$(a^2 + b^2 + c^2 + d^2)(\alpha^2 + \beta^2 + \gamma^2 + \delta^2) = \\ = (a\alpha + b\beta + c\gamma + d\delta)^2 + (a\beta - b\alpha + c\delta - d\gamma)^2 + (a\gamma - c\alpha + d\beta - b\delta)^2 + (a\delta - d\alpha + b\gamma - c\beta)^2.$$

Оно показывает, что, если норма 2^k делит 2^k чисел, то она
справедлива и для их произведения. Т.о.р. если достаточно
дать ей справедливости для 2^k простых чисел.

Для 2 она очевидна, т.к. $2 = 1^2 + 1^2$, где ^{просто} числа 1 и 1 $4n+1$ доказана, остается доказать для простых чисел $4n+3$.

2-ая часть $p = 4n+3$; $\left(\frac{-1}{p}\right) = -1$, $\left(\frac{p-1}{p}\right) = -1$; $\left(\frac{1}{p}\right) = 1$. Имеем послед. ^{два} символа $1, 2, 3, \dots, p-2, p-1$, 1^2 есть квадрат, рассмотрим $(\text{mod } p)$.

Симв. найдем такое r , что $\left(\frac{r}{p}\right) = 1$, $\left(\frac{r+1}{p}\right) = -1$; $1 \leq r \leq p-1$.

Умножив последний символ на $\left(\frac{-1}{p}\right)$, имеем $\left(\frac{-r-1}{p}\right) = 1$.

$t^2 \equiv r \pmod{p}$; $s^2 \equiv -r-1 \pmod{p}$. Умножим r ;

$1+t^2+s^2 \equiv 0 \pmod{p}$. Имеем ^{значения} t и s ~~такие, что~~ $1+t^2+s^2$ ~~равно~~ $0 \pmod{p}$. Значит M ~~наименьшее~~ ^{наименьшее} $1+t^2+s^2$ ~~меньше~~ p , что

$M = x^2 + y^2 + z^2 + u^2$, $1 \leq M$.

Возьмем t и s значения $0 < t < \frac{p}{2}$, $0 < s < \frac{p}{2}$. Тогда $M = x^2 + y^2 + z^2 + u^2 < \frac{p^2}{4} + \frac{p^2}{4} + \frac{p^2}{4} + \frac{p^2}{4}$

$M < \frac{3}{4}p$. Итак $1 \leq M < p$. Если $M=1$, теорема доказана, если не так, то берем наименьшее M так, чтобы $M = x^2 + y^2 + z^2 + u^2$

$1 < M < p$. Берем наименьшие абс. значения $(\text{mod } M)$ x, y, z, u .

$x \equiv x_0, y \equiv y_0, z \equiv z_0, u \equiv u_0 \pmod{M}$; $|x_0|, |y_0|, |z_0|, |u_0| \leq \frac{M}{2}$.

$x_0^2 + y_0^2 + z_0^2 + u_0^2 = M \cdot N$; если $N=0$, то $x_0 = y_0 = z_0 = u_0 = 0$, $M | x, y, z, u$

$M^2 | M \cdot N$, $M | p$, абсурд. Значит $1 \leq N$.

$M \cdot N \equiv \frac{M^2}{4} + \frac{M^2}{4} + \frac{M^2}{4} + \frac{M^2}{4} = M^2$; $N \leq M$. Получаем, что $N = M$.

Тогда $x \equiv \frac{M}{2} \pmod{M}$, $y \equiv \frac{M}{2}$, $z \equiv \frac{M}{2}$, $u \equiv \frac{M}{2} \pmod{M}$; $\frac{M}{2} | x, y, z, u$;

$\frac{M^2}{4} | x^2, y^2, z^2, u^2$, следовательно $\frac{M^2}{4} | M \cdot N$; $M | 4p$; т.к. p простое, то $M | 4$.

1) $M=4$; $4p = x^2 + y^2 + z^2 + u^2$, где x, y, z, u - четные числа; $p = \left(\frac{x}{2}\right)^2 + \left(\frac{y}{2}\right)^2 + \left(\frac{z}{2}\right)^2 + \left(\frac{u}{2}\right)^2$. Теор. док.
 что это сумма

2) $M = 2, x, y, z, u$ - целые; $2p = x^2 + y^2 + z^2 + u^2 \equiv 4 \pmod{8}$ абсурд.

3) Остаётся случай $1 \leq N < M$. Перенумеруем $\sum x_i^2$ и $\sum x_i^2$; в этой части, по доказанному, будет сумма 4 квадратов

$x_1^2 + y_1^2 + z_1^2 + u_1^2 = M^2 p N$; докажем, что $M \mid x_1, y_1, z_1, u_1$. Всп.

$x_1 = x x_0 + y y_0 + z z_0 + u u_0 \equiv \sum x_i^2 \pmod{M}$; $y_1 = x y_0 - y x_0 + z u_0 - u z_0 = x y_0 - x y_0 + z u_0 - z u_0 = 0 \pmod{M}$,

точно так же $z_1 \equiv 0 \pmod{M}$ и $u_1 \equiv 0 \pmod{M}$; Обозначим:

$\frac{x_1}{M} = x_2, \frac{y_1}{M} = y_2, \frac{z_1}{M} = z_2, \frac{u_1}{M} = u_2$. Имеем:

$x_2^2 + y_2^2 + z_2^2 + u_2^2 = N p$, т.е. M не наименьшее число.

Теорема о разложении на сумму квадратов доказана (Lagrange)

Теорема Всякое число может быть представлено в виде суммы 58 четвертых степеней (Lipsitz).

Удобнее так доказать:

$(x+y)^4 + (x-y)^4 = 2x^4 + 12x^2y^2 + 2y^4$. Составив такие выражения для любой пары из чисел x, y, z, u и складывая, получим:

$$(x+y)^4 + (x-y)^4 + (x+z)^4 + (x-z)^4 + (x+u)^4 + (x-u)^4 + (y+z)^4 + (y-z)^4 + (y+u)^4 + (y-u)^4 + (z+u)^4 + (z-u)^4 =$$

$$= 6x^4 + 6y^4 + 6z^4 + 6u^4 + 12x^2y^2 + 12x^2z^2 + \dots = 6(x^2 + y^2 + z^2 + u^2)^2$$

Это показывает, что $6(x^2 + y^2 + z^2 + u^2)^2 = B_{12}$

(сумма 12 биквадратов)

или, по теореме Лагранжа в сумме единиц произвольное число, $6n^2 = B_{12}$. Возьмем любое число формы $6m$; по теор. Лагранжа

$$6m = 6(m_1^2 + m_2^2 + m_3^2 + m_4^2) = B_{48}$$

т.е. произвольное число $z = 6m + \{0, 1, 2, 3, 4 \text{ или } 5\}$, то $z = B_{53}$, что и требовалось доказать.

[Число 53 дано Liouville'ем в 1859 г., Reali в 1878 дан $z = B_{42}$, Lucas (1857) - 41, Fleck (1906) - 39, Landau (1907) - 38, Wieferich (1908) B_{37} . Кронт полагает, что ^{представляя} число суммы 15 четвертых степеней недостаточно.

Теорема. Начиная с кубического предела, каждое число есть сумма 11 кубов. (Wieferich).

Положим $x \geq y \geq 0$; тогда получим:

$$(x+y)^3 + (x-y)^3 = 2x^3 + 6xy^2 = x(2x^2 + 6y^2). \text{ Если } x \geq \begin{cases} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{cases} \geq 0$$

Составим 4 аналогичных выражения и сложим их:

$$\begin{aligned} &(x+y_1)^3 + (x-y_1)^3 + \\ &(x+y_2)^3 + (x-y_2)^3 + \\ &(x+y_3)^3 + (x-y_3)^3 + \\ &(x+y_4)^3 + (x-y_4)^3 = x(8x^2 + 6(y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2)). \end{aligned}$$

т.к. $y_1^2 + y_2^2 + y_3^2 + y_4^2 =$ произвольному числу, но вет числа вида $x(8x^2 + 6n) = K_3$ (сумма 8 кубов), если $0 \leq 6n \leq 6x^2$,

$$y_i^2 \leq n \leq x^2$$

Пусть $z > 0$ данное целое число, удовлетворяющее неравенству $125^z < \frac{z}{10} \leq 125^{z+1}$; пусть $z \geq 0$. Отсюда следует $z > 10$. Имеем

$$10 \cdot 5^{3z} < z \leq 1250 \cdot 5^{3z}$$

Имеем ряд чисел: $z, z-1^3, z-2^3, \dots, z-\alpha^3 \dots$, пока эти числа ≥ 0 .

По крайней мере 2 первых из них положительны и удовлетворяют неравенству: они $\geq 10 \cdot 5^{3z}$. Вет α найдется из неравенства $z - \alpha^3 \geq 0, \alpha \leq \sqrt[3]{z}$.

Вычислим разности 2-х соседних членов нашего ряда:

$$z - (\alpha-1)^3 - (z - \alpha^3) = 3\alpha^2 - 3\alpha + 1 \leq 3\alpha^2 \leq 3 \cdot z^{\frac{2}{3}} \leq 3 \cdot 1250^{\frac{2}{3}} \cdot 5^{2z}$$

Берем 2 наши числа $\geq 10 \cdot 5^{3z}$; их разности $< 3 \cdot 1250^{\frac{2}{3}} \cdot 5^{2z}$

$$10 \cdot 5^{3z} \leq u < v; \text{ отсюда } v \leq 10 \cdot 5^{3z} + c \cdot 5^{2z}, \text{ где } c = 3 \cdot 1250^{\frac{2}{3}}$$

Если v достаточно велико, то $10 \cdot 5^{3z} \leq u < v < 14 \cdot 5^{3z}$;

для этого необ. $c \cdot 5^{2z} < 4 \cdot 5^{3z}$, а этому неравенству всегда можно удовлетворить при некотором значении v и ветим большему его.

Если z достаточно велик, то существует значение $\alpha > 0$ такое, что

$$10 \cdot 5^{3z} \leq z - \alpha^3 < z - (\alpha-1)^3 \leq 14 \cdot 5^{3z}$$

Из чисел $z - \alpha^3$ и $z - (\alpha-1)^3$ по крайней мере одно не делится на 5.

Т.к. больше и некоторо определ. числа, которое определенным образом

В с.г., допуская обратное, имеем: $x - x^3 \equiv 0 \pmod{5}$, $x - (x-1)^3 \equiv 0 \pmod{5}$
 $3x^2 - 3x + 1 \equiv 0$ или $3bx^2 - 3bx + 12 \equiv 0$ или $(6x-3)^2 + 3 \equiv 0 \pmod{5}$,
 а это невозможно так как $\left(\frac{-3}{5}\right) = 1$, тогда как нечетно.

Итак, мы доказали $10 \cdot 5^{3\nu} \leq x - x^3 < 14 \cdot 5^{3\nu}$, причем $\left(\frac{x - x^3}{5}\right) = 1$.

Лемма. Всегда новое поле: если $x^2 \equiv c \pmod{m}$, то c является квадратичным выделением \pmod{m} . Докажем следующую лемму: Каждое число, взаимно простое с m , есть квадратичный выделенный, если при этом m удовлетворяет условию $\left(\frac{3}{\varphi(m)}\right) = 1$.

(т.к. $\varphi(m) = \prod p^{\alpha-1} (p-1)$, то в m не должно входить ни один из простых множителей формы $3m+1$, а 3 может войти только 1 раз).

Докаж. Пусть $a_1, a_2, \dots, a_{\varphi(m)}$ есть система взаимно простых с m выделенных \pmod{m} ; тогда числа $a_1^3, a_2^3, \dots, a_{\varphi(m)}^3$ будут также взаимно простыми с m ; докажем, что между собой они не сравнимы \pmod{m} . Допустим $a^3 \equiv b^3 \pmod{m}$; $(a, m) = 1, (b, m) = 1$, мы получим бы $a \equiv b \pmod{m}$, а это противоречит условию. Значит $a_1^3, a_2^3, \dots, a_{\varphi(m)}^3$ более представлений полной системы взаимно-простых выделенных.

* Диофантовское уравнение $3x - \varphi(m)y = 1$ разрешимо в целых и положительных числах. Берем одну пару решений (x, y) , возводим предположенное сравнение $a^3 \equiv b^3$ в степень x ; $a^{3x} \equiv b^{3x}$; или $a^{1+\varphi(m)y} \equiv b^{1+\varphi(m)y}$; т.к. $a^{\varphi(m)} \equiv 1, b^{\varphi(m)} \equiv 1$, то $a \equiv b \pmod{m}$, что и пред. доказано.

Отсюда следует, что при данных условиях верно утверждение
 что с m число есть кубический выжим (mod m).

Возвращаясь к теореме, строгим доказательством перейдем
 к $m = 5^v$. Сравнение $x - \alpha^3 \equiv \beta^3 \pmod{5^v}$, где $0 \leq \beta < 5^v$
 по доказанному, разобьем относительно β ; определим возможные
 значения β , удовлетворяющее неравенству: $0 \leq \beta < 5^v$.

Тогда $x - \alpha^3 - \beta^3$ будет делиться на 5^v ; помножим

$$x - \alpha^3 - \beta^3 = M \cdot 5^v < 14 \cdot 5^{3v}. \text{ Имеем неравенство:}$$

$$9 \cdot 5^{2v} < M < 14 \cdot 5^{2v}, \text{ или}$$

$$5^{2v} < M - 8 \cdot 5^{2v} = M_1 < 6 \cdot 5^{2v}.$$

Мы докажем сначала, что число вида $x(3x^2 + 6x) = K_0$, если
 $x \neq 0$, $0 \leq 6x \leq 6x^2$. Теперь мы видим, что всякое достижимо
 число Z можно представить так:

$$Z = \alpha^3 + \beta^3 + 5^v (8 \cdot 5^{2v} + M_1). \text{ Рассмотрим случаи:}$$

1) $6 | M_1$. Положим тогда $M_1 = 6n$; $0 < 6n < 6x^2$, следовательно
 $3^{\text{го}}$ случая $= K_9$, $Z = K_{10}$.

2) $6 \nmid M_1$; $\alpha \neq \beta$; $M_1 - \gamma^3 \equiv 0 \pmod{6}$, где $\gamma = 1, 2, 3, 4, 5$.

a) $3 | v$. $Z = \alpha^3 + \beta^3 + 5^v (8 \cdot 5^{2v} + (M_1 - \gamma^3)) + 5^v \cdot \gamma^3 = K_{11}$.

б) $v \equiv 1 \pmod{3}$. Сравнение $M_1 - 25\gamma \equiv 0 \pmod{6}$ выполняемо, значит выполняемо
 и сравнение $M_1 - 25\gamma^3 \equiv 0 \pmod{6}$, где $\gamma = 1, 2, 3, 4, 5$

$$Z = \alpha^3 + \beta^3 + 5^v (8 \cdot 5^{2v} + (M_1 - 25\gamma^3)) + 5^v \cdot 25\gamma^3 = K_{11}.$$

c) $v \equiv 2 \pmod{3}$. Справимся $M, -5y^3 \equiv 0 \pmod{6}$ рассмотрим $y=1, 2, 3, 4, 5$
 $x = \alpha^3 + \beta^3 + 5^x (8 \cdot 5^{2x} + (M, -5y^3)) + 5 \cdot 5^{2x} y^3 = K_{11}$.

Теорема доказана.

Теорема. Каждое число можно разложить в виде суммы конечного числа 6 степеней.

Усложним ее можесемь:

$$\begin{aligned} & (a+b+c)^6 + (-a+b+c)^6 + (a-b+c)^6 + (a+b-c)^6 + (a+b+d)^6 + (-a+b+d)^6 + (a-b+d)^6 + (a+b-d)^6 \\ & + (a+c+d)^6 + (-a+c+d)^6 + (a-c+d)^6 + (a+c-d)^6 + (b+c+d)^6 + (-b+c+d)^6 + (b-c+d)^6 + (b+c-d)^6 \\ & + 2(a+b)^6 + 2(a-b)^6 + 2(a+c)^6 + 2(a-c)^6 + 2(a+d)^6 + 2(a-d)^6 + 2(b+c)^6 + 2(b-c)^6 \\ & + 2(b+d)^6 + 2(b-d)^6 + 2(c+d)^6 + 2(c-d)^6 \\ & + 36a^6 + 36b^6 + 36c^6 + 36d^6 = 60(a^2+b^2+c^2+d^2)^3 \end{aligned}$$

Чтобы проверить это можесемь, заметим, что оно симметрично относительно всех 4 букв; достаточно сравнить 6 отдельных коэффициентов при $a^6, a^4b^2, a^2b^2c^2$.

При a^6 : $12 + 2 \cdot 6 + 36 = 60$. верно.

при a^4b^2 : $8 \cdot 15 + 2 \cdot 2 \cdot 15 = 180 = 60 \cdot 3$ верно

при $a^2b^2c^2$: $4 \cdot \frac{6!}{2!2!2!} = 360 = 60 \cdot \frac{3!}{1!1!1!} = 360$ верно.

В этой части стоит сумма $16 + 2 \cdot 12 + 4 \cdot 36 = 184$ шестых степеней?

Теорема показывает, что всякое число вида $60n^3 = P_{184}$

Если число имеет вид $60m$, то предвзвешенно, оно равно

$60(n^2 + n^3 + \dots + n^5)$, где N — любое натуральное число.

Значит, $60m = P_{184N}$; т. е. любое число

$\chi = 60m + r$ ($r=1, 2, \dots, 59$), мы имеем

$$\chi = P_{184N+59}. \quad \text{Теорема доказана.}$$

Теорема Уилберта (Hilbert).

Всякое число можно быть представлено в виде суммы n n -й степеней n положительных чисел, где n зависит только от n .

Докажем сначала следующую лемму:

$$(x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2 + x_5^2)^m = \sum p_h (a_{1h}x_1 + a_{2h}x_2 + a_{3h}x_3 + a_{4h}x_4 + a_{5h}x_5)^{2m},$$

где все a — целые, p — положительные рациональные числа.

(Проводится доказательство леммы с помощью метода Коши.)

Возьмем функцию e^{-x^2} и будем вычислять ее последовательные производные:

$$D e^{-x^2} = -2x e^{-x^2}$$

$$D^2 e^{-x^2} = (-2 + 4x^2) e^{-x^2} \quad \text{и т. д. Вообще}$$

$$D^m e^{-x^2} = e^{-x^2} (-2)^m f_m(x),$$

где $f_m(x)$ — многочлен m -й степени с целыми коэффициентами.

Мы имеем $f_1(x) = x$; докажем следующую рекуррентную формулу:

$$f_{m+1}(x) = x f_m(x) - \frac{1}{2} f_m'(x)$$

Дифференцируя, получаем:

$$\text{Вспомогательное } D^m e^{-x^2} = e^{-x^2} (-2)^m f_m(x)$$

$$D^{m+1} e^{-x^2} = e^{-x^2} \left((-2x)(-2)^m f_m' + (-2)^m f_m'' \right) = e^{-x^2} (-2)^{m+1} f_{m+1}'$$

откуда $f_{m+1}' = x f_m' - \frac{1}{2} f_m''$. Формулы доказаны.

Общее выражение для f_m таково:

$$f_m = x^m - \binom{m}{2} \frac{1}{2} x^{m-2} + \binom{m}{4} \frac{1}{2} \frac{3}{2} x^{m-4} - \binom{m}{6} \frac{1}{2} \frac{3}{2} \frac{5}{2} x^{m-6} + \dots + (-1)^k \binom{m}{2k} \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-1}{2} x^{m-2k} + \dots$$

Для формулы справедливы для $m=1$. Докажем ее справедлив. Часть для m , докажем, что она верна для $m+1$.

$$f_{m+1}' = x f_m' - \frac{1}{2} f_m'' = x^{m+1} + x^{m-1} \left(-\frac{m \cdot 2 - m}{4} - \frac{m}{2} \right) + \dots + (-1)^k x^{m+1-2k} \left(\binom{m}{2k} \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-1}{2} + \frac{1}{2} (m+2-2k) \binom{m}{2k-2} \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-3}{2} \right) + \dots$$

Преобразуем выражение коэф. при x^{m+1-2k} , он =

$$\frac{m(m-1)\dots(m-2k+1)}{2k!} \cdot \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-1}{2} + \frac{m(m-1)\dots(m-2k+3)(m-2k+2)}{(2k-2)!} \cdot \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-3}{2} =$$

$$= \frac{m(m-1)\dots(m-2k+2)}{2k!} \left((m-2k+1) \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-1}{2} + \frac{1}{2} \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-3}{2} (2k-1) 2k \right) =$$

$$= \frac{(m+1)m\dots(m-2k+2)}{2k!} \cdot \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-1}{2} (m-2k+1+2k) = \binom{m+1}{2k} \frac{1}{2} \frac{3}{2} \dots \frac{2k-1}{2}$$

Справедливость формулы и. одр. доказана.

Далее перейдем к интегралу $\int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} f_m(x) x^n dx$, $0 \leq n \leq m-1$, где n четное число.

Тогда $\int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} f_m(x) x^n dx = 0$. (Заметим, что это легко видно, если одно из чисел m, n нечетное).

$$\int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} f_m(x) x^n dx = \frac{1}{(-2)^m} \int_{-\infty}^{\infty} D^m(e^{-x^2}) x^n dx; \text{ Заметим, что при } m=1 \quad (n=0)$$

*) Коэф. при $x^{m-2m} = -\frac{m \cdot m - 2m}{4} = -\binom{m+1}{2} \frac{1}{2}$

число n процесса $m+1$, что f_{n+1} имеет разрывную производную. Полюса f_{n+1} — это корни уравнения $\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} dx - \sqrt{\pi} = \gamma$.

Если n — четное число ≥ 0 , то $\frac{1}{\gamma} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} x^n dx = l_n$.
Докажем, что все l_n рациональны. $l_0 = 1$.

$l_1 = l_3 = l_5 = \dots = 0$, т.к. под интегралом нечетная функция.

Для доказательства введем рекурсию и докажем рекуррентную формулу:

$$l_n = \frac{n-1}{2} l_{n-2} \quad (n \geq 2)$$

$$\int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} x^n dx = \int_{-\infty}^{+\infty} -2x e^{-x^2} \cdot \frac{x^{n-1}}{2} dx = \left[e^{-x^2} \left(-\frac{x^{n-1}}{2} \right) \right]_{-\infty}^{+\infty} + \frac{n-1}{2} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} x^{n-2} dx;$$

$$l_n \gamma = \frac{n-1}{2} l_{n-2} \gamma, \text{ т.е. } l_n = \frac{n-1}{2} l_{n-2}, \text{ что и мы док.}$$

Итак

$$l_0 = 1, l_2 = \frac{1}{2}, l_4 = \frac{3}{2} l_2 = \frac{1}{2} \cdot \frac{3}{2}; \dots, l_{2k} = \frac{1}{2} \cdot \frac{3}{2} \cdot \dots \cdot \frac{2k-1}{2} = \frac{2k!}{2 \cdot 4 \cdot 2k \cdot 2^k} = \frac{2k!}{4^k \cdot k!}$$

$$l_{2k+1} = 0.$$

Лемма. Для любого n и любого $m \geq 1$

$$\frac{1}{\gamma} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-x^2} (y+ax)^m dx = \sum_{k=0}^m \rho_k (y+\beta_k x)^{m-1}, \text{ где}$$

$\rho_k > 0$, и β_k — действительны. (можно доказать, что возможны

сочетания, для которых ρ_k отрицательны, но β_k — действительны и с знаком +).

Сравним в обоих частях коэф. при одинаковых степенях x и y :

$$\text{при } y^{m-1}: \sum \rho_k = l_0; \text{ при } y^{m-2} x: \sum \rho_k \beta_k = l_1,$$

$$\text{при } y^{m-3} x^2: \sum \rho_k \beta_k^2 = l_2 \quad \text{и т.д.}$$

$$\text{при } x^{m-1}: \sum \rho_k \beta_k^{m-1} = l_{m-1}.$$

Чтобы эти уравнения были разрешимыми относ. ρ_k , необход. и достаточно

$\begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \beta_1 & \beta_2 & \dots & \beta_m \\ \beta_1^{n-1} & \beta_2^{n-1} & \dots & \beta_m^{n-1} \end{vmatrix} \neq 0$, а это всегда будет в случае β_k действительных и различных между собой.

Пусть $\varphi(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{m-1} x^{m-1}$ произвольная ~~функция~~

многочлен $m-1$ -й степени; умноживем наши уравнения для ρ_k соответственно на a_0, a_1, \dots, a_{m-1} и складываем:

$$\sum \rho_k \varphi(\beta_k) = a_0 a_0 + a_1 a_1 + \dots + a_{m-1} a_{m-1} = \frac{1}{\gamma} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} \varphi(x) dx.$$

Выберем теперь для β_k значения корней уравнения $f_m = 0$.

Докажем, что в этом случае и для любого многочлена Φ $2m-1$ степени имеет место следующее:

$$\sum \rho_k \Phi(\beta_k) = \frac{1}{\gamma} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} \Phi(x) dx.$$

В самом деле, $\Phi(x) = f_m(x) \cdot g_{m-1}(x) + \varphi_{m-1}(x)$, значит

$$\Phi(\beta_k) = \varphi_{m-1}(\beta_k); \text{ в правой части}$$

$$\int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} f_m(x) g_{m-1}(x) dx = 0 \text{ по доказанному.}$$

$$\text{Значит } \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} \Phi(x) dx = \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} \varphi(x) dx. \text{ Это и требовалось доказать.}$$

Возьмем за $\Phi(x)$ функцию $\left(\frac{f_m(x)}{x - \beta_k}\right)^2 = ((x - \beta_1) \dots (x - \beta_{k-1})(x - \beta_{k+1}) \dots (x - \beta_m))^2$

Тогда вставив это значение в предыдущее равенство, в левой

части от $\rho_1 \Phi(\beta_1) + \rho_2 \Phi(\beta_2) + \dots + \rho_m \Phi(\beta_m)$ останется только одна

$$\text{член с индексом } k; \text{ итеем: } \rho_k \Phi(\beta_k) = \rho_k (f_m'(\beta_k))^2 = \frac{1}{\gamma} \int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} \left(\frac{f_m(x)}{x - \beta_k}\right)^2 dx, \text{ т. е. } \rho_k \text{ най-$$

денно. (Мы можем предположить номер $k = 1, 2, \dots, m$)

выберем теперь для β_k значения рациональные, но достаточно
близкие к корням уравнения $f_n(x) = 0$. β_k определяется из ур-ия

$\sum \beta_k = b_0, \sum \beta_k \beta_k = b_1, \dots, \sum \beta_k^{n-1} \beta_k = b_{n-1}$, т.е. β_k может быть выбран ра-
циональными. И. к. β_k могут быть иррациональными функциями β_k , при значениях

β_k достаточно близких к корням вышеупомянутого ур-ия
 β_k останутся положительными. Итак, мы доказали следующее

$$\frac{1}{y} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha^2} (y + \alpha x)^n d\alpha = \sum_{k=1}^{n+1} \beta_k (y + \beta_k x)^n,$$

где β_k — положительное число, β_k рациональные, кое-какие могут
равно $\neq 0$. Запишем $\alpha = \alpha_1, \alpha = \alpha_1, y = y + \alpha_2 x_2$.

$$\frac{1}{y} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha_1^2} (y + \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2)^n d\alpha_1 = \sum_{k=1}^{n+1} \beta_k (y + \beta_k x_1 + \alpha_2 x_2)^n$$

Умножаем обе части на $\frac{e^{-\alpha_2^2}}{y}$ и интегрируем от $-\infty$ до $+\infty$.

$$\begin{aligned} \frac{1}{y} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha_2^2} \frac{1}{y} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha_1^2} (y + \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2)^n d\alpha_1 d\alpha_2 &= \frac{1}{y^2} \iint_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha_1^2 - \alpha_2^2} (y + \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2)^n d\alpha_1 d\alpha_2 \\ &= \sum_k \beta_k \frac{1}{y} \int_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha_2^2} (y + \beta_k x_1 + \alpha_2 x_2)^n d\alpha_2 = \sum_{k, \mu} \beta_k \beta_\mu (y + \beta_k x_1 + \beta_\mu x_2)^n \end{aligned}$$

Аналогично запишем: $y = y + \alpha_3 x_3$, умножим на $e^{-\alpha_3^2} \frac{1}{y}$ и интегрируем
по α_3 от $-\infty$ до $+\infty$:

$$\frac{1}{y^3} \iiint_{-\infty}^{+\infty} e^{-\alpha_1^2 - \alpha_2^2 - \alpha_3^2} (y + \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2 + \alpha_3 x_3)^n d\alpha_1 d\alpha_2 d\alpha_3 = \sum_{k, \mu, \nu} \beta_k \beta_\mu \beta_\nu (y + \beta_k x_1 + \beta_\mu x_2 + \beta_\nu x_3)^n d\alpha_1 d\alpha_2 d\alpha_3$$

и аналогично:

$$\begin{aligned} \frac{1}{y^5} \iiint \iiint \iiint e^{-\alpha_1^2 - \alpha_2^2 - \alpha_3^2 - \alpha_4^2 - \alpha_5^2} (y + \alpha_1 x_1 + \alpha_2 x_2 + \dots + \alpha_5 x_5)^n d\alpha_1 d\alpha_2 d\alpha_3 d\alpha_4 d\alpha_5 = \\ = \sum_{k, \mu, \nu, \rho, \sigma} \beta_k \beta_\mu \beta_\nu \beta_\rho \beta_\sigma (y + \beta_k x_1 + \beta_\mu x_2 + \beta_\nu x_3 + \beta_\rho x_4 + \beta_\sigma x_5)^n \end{aligned}$$

$$(x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_s^2)^m = \sum_{h=1}^N c_h (a_{1h}x_1 + a_{2h}x_2 + \dots + a_{sh}x_s)^{2m}$$

где c_h - целые числа, а - целые числа $\neq 0$. Независимые

в паре теоремы непосредственно доказано.

Если считать $x_s = 0$, то из этого непосредственно можно вывести заключение: если наша теорема справедлива для m степеней, то она справедлива и для $2m$. В с. д., обозначая общую

заменяем ветку c_h через d_h мы имеем:

$$G(x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2)^m = \sum_{h=1}^N d_h (a_{1h}x_1 + a_{2h}x_2 + a_{3h}x_3 + a_{4h}x_4)^{2m};$$

где d и a целые числа $d > 0$.

По условию, каждое число - сумма положительных чисел m степеней, (каждое из чисел, входящих в m степеней $= x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2$ (по теореме Лагранжа))

Пусть наше число будет GA ;

$$GA = G \sum_{k=1}^M a_k^m = G \sum_{k=1}^M (x_{1k}^2 + x_{2k}^2 + \dots + x_{4k}^2)^m = \sum_{k=1}^M G(x_{1k}^2 + \dots + x_{4k}^2)^m =$$

$$= \sum_{k=1}^M \sum_{h=1}^N d_h (a_{1h}x_{1k} + a_{2h}x_{2k} + \dots + a_{4h}x_{4k})^{2m};$$

отсюда видно, что $GA = P^{(2m)}$, где P - целое число, не зависящее от m ; следовательно, любое число $B = P^{(2m)}$, что и т.р. док.

Для доказательства теоремы в общей форме следует доказать следующую лемму:

Лемма 1 (Условие с. приложения? или?) Условием из непосредственно

$$(x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_s^2)^m = \sum_{h=1}^N c_h (a_{1h}x_1 + \dots + a_{sh}x_s)^{2m}$$

Любая комбинация в скобках правой части на соответствующий
 член чисел, достигая максимума на интервалах $a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}$ будет
 степеню одно и то же число a , правая часть $=$
 $= \sum_{h=1}^n r_h (a x_1 + b_{1h} x_2 + \dots + b_{4h} x_5)^{2m}$, где r_h — произв. фак., b_{ih} — члены.

Определим A следующим образом

$$\max_{h=1,2,\dots,n} (|b_{1h}| + |b_{2h}| + \dots + |b_{4h}|) + 1 = A.$$

A зависит только от данного числа m ;

Запишем X через Gx ; пусть:

$$(G^2 x^2 + x_2^2 + \dots + x_5^2)^m = \sum_{h=1}^n r_h (a Gx + b_{1h} x_2 + \dots + b_{4h} x_5)^{2m}$$

Данное число X полагаем по форм. Лагранж. $= x_2^2 + x_3^2 + x_4^2 + x_5^2$;

по условию оно должно удовлетворять неравенству: $X < G^2 x^2$;

т.е. $|x_1| < Gx, \dots, |x_5| < Gx$ Запишем поочередно:

$$X_h = b_{1h} x_2 + b_{2h} x_3 + b_{3h} x_4 + b_{4h} x_5 \leq 0.$$

$$|X_h| \leq |b_{1h}| |x_2| + \dots + |b_{4h}| |x_5| < Gx (|b_{1h}| + \dots + |b_{4h}|) < A Gx, \text{ что требуется}$$

условием. Вставляя в л. ч. левых, получим следующее соотношение

$$(G^2 x^2 + X)^m = \sum_{h=1}^n r_h (a Gx + X_h)^{2m}$$

Лемма 2. (Условие см. в предыдущем). Доказ. \square произвольной леммы
 мы имеем.

$$(G^2 x^2 + x_2^2 + x_3^2 + x_4^2 + x_5^2)^m = \sum_{h=1}^n d_h (a Gx + b_{1h} x_2 + b_{2h} x_3 + b_{3h} x_4 + b_{4h} x_5)^{2m}$$

Дифференцируем по x

$$2m G^2 x (G^2 x^2 + x_2^2 + \dots + x_5^2)^{m-1} = \sum_{h=1}^n d_h \cdot 2m \cdot a G (a Gx + b_{1h} x_2 + \dots + b_{4h} x_5)^{2m-1}$$

Дополним область на $2m-2$ и разделим на m и $m+1$;

* а. д. n обозначаем r_n . Имеем окончательно:

$$x (y^2 x^2 + x)^m = \frac{1}{y} \sum_{h=1}^m r_h (ayx + x_h)^{2m+1}, \text{ что и т. д.}$$

Лемма 3. (см. приложения 1 и 2).

В качестве r_h выбираем числа, определенные в лемме 1, на основании этой же леммы определенными числа a и A — целыми и положительными. Функцию $\varphi(k)$ определим так:

$$\varphi(k) = \frac{A}{\sqrt{a}} \sqrt{10k} \text{ — определена для } k \geq 1 \text{ и всегда положительна.}$$

Для определенной функции F определим сначала целое (положительное) число G следующим условием:

$$(G+k)^2 < K \leq (G+1+k)^2,$$

т. е. $G = G(K, k)$, где K — заданное целое число. G положительно, если $1 \leq k < \frac{1}{2}\sqrt{K} - 1$. В самом деле, тогда

$$1+k < \sqrt{K}, \quad (1+k)^2 < K, \text{ т. е. } G > 0. \text{ Положим теперь}$$

$$F(K, k) = aG$$

Очевидно, $F(K, k)$ при постоянном k и возрастающем K сама возрастает или остается неизменной (и убывает); докажем, что она безоговорочно возрастает вместе с K .

Для этого докажем неравенство:

$$k\sqrt{K} < K - G^2 < 4k\sqrt{K}.$$

Из определенной G мы имеем: $G+k < \sqrt{K} \leq G+k+1$ или

$$G\sqrt{K}-k \leq G+1, \text{ т.е. } G-\sqrt{K}-k-D, \text{ где } 0 < D \leq 1.$$

Доказательство G будет построено вместе с K при помощи леммы К. Данте.

$$K-G^2 = K-K+2(k+D)\sqrt{K} - (k+D)^2 = (k+D)[2\sqrt{K} - (k+D)].$$

Отсюда

$$K-G^2 < (k+1) \cdot 2\sqrt{K} \leq 4k\sqrt{K};$$

$$K-G^2 \geq (k+D)(2\sqrt{K}-k-1) > (k+D)\sqrt{K} > k\sqrt{K}$$

Итак, требуемые неравенства доказаны.

У леммы 1^{ой} мы имеем равенство:

$$(G^2 x^2 + X)^m = \sum_{h=1}^N r_h (a G x + X_h)^{2m}; \text{ имеем } 0 < X < \Gamma^2 x^2$$

$$\text{и } |X_h| < A \Gamma x$$

Теперь за G (лемма 1) мы возьмем только что определенное G . Нам надо доказать равенство:

$$(K x^2 + Y)^m = \sum_{h=1}^N r_h (K x + Y_h)^{2m}$$

Определим X (и т.д.) так:

$$X = (K-G^2)x^2 + Y; \text{ } X \text{ — целочисленно.}$$

Γ мы определим так: $\Gamma = \sqrt{5k}\sqrt{K}$ ~~полностью, так.~~

Докажем, что X положительно. Мы имеем: $K-G^2 > k\sqrt{K}$; значит

$X > x^2 \cdot k\sqrt{K} - k\sqrt{K} x^2 = 0$. Доказано. Определим (предварительно) X сверху:

$$X < x^2 \cdot 4k\sqrt{K} + k\sqrt{K} \cdot x^2 = 5k\sqrt{K} x^2 = \Gamma^2 x^2; \text{ т.е. лемма 1 применима.}$$

Обозначим а $G = F(K, k) = K'$; вставим $Y_h = X_h$.

Искомое равенство получилось; остается доказать неравенство:

*) Принимаем во внимание: $k < \frac{1}{2}\sqrt{K}-1$

**) На осн. неравенства $|Y| < k\sqrt{K} x^2$.

$|\frac{y'}{x}| < \kappa' \sqrt{\mathcal{K}'} x$, где $\kappa' = \varphi(\kappa)$. Мы хотим:

$|X_n| < \mathcal{A}T x$ или $|\frac{y'}{x}| < \mathcal{A} \sqrt{5\kappa} \sqrt{\mathcal{K}'} x$ и надо показать, что это последнее неравенство $< \frac{\mathcal{A}}{\sqrt{a}} \sqrt{10\kappa} \sqrt{a\mathcal{G}} x$ или $\mathcal{A} \sqrt{5\kappa} \sqrt{\mathcal{K}'} x < \mathcal{A} \sqrt{10\kappa} \sqrt{a\mathcal{G}} x$, т.е. $\sqrt{\mathcal{K}'} < 2\mathcal{G}$;

Но известно, что $\sqrt{\mathcal{K}'} \leq \mathcal{G} + \kappa + 1$; $(2\kappa + 2)^2 < \mathcal{K}'$;

$2\kappa + 2 < \sqrt{\mathcal{K}'} \leq \mathcal{G} + \kappa + 1$; $\kappa + 1 < \mathcal{G}$. Умак $\sqrt{\mathcal{K}'} < 2\mathcal{G}$, что и мы дока.

Лемма 4 (Упр. в приведенном листке).

Дад \mathcal{K} и r'_n берем соответствующий число у леммы 2.

Берем основное равенство леммы 2:

$$x(\mathcal{G}^2 x^2 + X)^m = \frac{1}{\mathcal{G}} \sum_{n=1}^r r'_n (a\mathcal{G}x + X_n)^{2m+1}$$

Возьмем тогда все функции φ и \mathcal{F} , \mathcal{G} , \mathcal{Y} , \mathcal{Y}' , Γ , как в предыдущей лемме. Получится равенство:

$$x(\mathcal{K}x^2 + \mathcal{Y})^m = \frac{a}{\mathcal{K}'} \sum_{n=1}^r r'_n \frac{1}{\lambda} (\mathcal{K}'x + \mathcal{Y}'_n)^{2m+1}, \text{ или, где}$$

какое-то σ'_n на a и обозначая $\frac{r'_n}{a} = \sigma'_n$,

$$x(\mathcal{K}x^2 + \mathcal{Y})^m = \frac{1}{\mathcal{K}'} \sum_{n=1}^r \sigma'_n (\mathcal{K}'x + \mathcal{Y}'_n)^{2m+1}, \text{ что и мы дока.}$$

Лемма 5. (Упр. в отрывках листка).

Данное число n представим по системе с основанием 2:

$$n = 2^g + e_1 2^{g-1} + \dots + e_g = \{1, e_1, \dots, e_g\}; \text{ где } e_i = \begin{cases} 0 \\ 1 \end{cases}$$

Возьмем далее число:

$$n_0 = 1; n_1 = 2 + e_1 = \{1, e_1\}; n_2 = 2^2 + e_1 2 + e_2 = \{1, e_1, e_2\}; \dots n_g = 2^g + e_1 2^{g-1} + \dots + e_g = \{1, e_1, \dots, e_g\} = n.$$

Мы определим теперь:

$$n_1 = 2n_0 + e_1; n_2 = 2n_1 + e_2; \dots; n_g = 2n_{g-1} + e_g \quad \text{или, вообще}$$

$$n_{k+1} = 2n_k + e_{k+1}, \quad \text{где } k = 0, 1, 2, \dots, g-1.$$

Каждое сдвинутое число мы помножим, удвоив предыдущее или удвоив и прибавив Зантак 1.

Зантак определенная число r_k :

$$r_0 = \{e_1, e_2, \dots, e_g\} = e_1 \cdot 2^{g-1} + \dots + e_g; \quad r_1 = \{e_2, \dots, e_g\} = e_2 \cdot 2^{g-2} + \dots + e_g; \dots$$

$$r_{g-1} = \{e_g\} = e_g; \quad r_g = 0.$$

Между двумя числами существует соотношение:

$$r_{k-1} - r_k = e_k \cdot 2^{g-k}; \quad (k=1, 2, \dots, g); \quad r_g = 0.$$

Определим теперь r и q , входящие в условие нашей леммы.

$$r = r_0 = e_1 \cdot 2^{g-1} + \dots + e_g; \quad q = 2^g; \quad \text{в самом деле, } r+q = \{1e_1 \dots e_g\} = n.$$

$0 \leq r < q$. Мы утверждаем, что имеет место равенство:

$$x^{r_0} (K_{(0)} x^{q_0} + Y_{(0)})^{n_0} = \frac{1}{K_{(0)}'} \sum_{k=1}^g r_k^{(1)} x^{r_k} (K_{(0)}' x^{2^{g-1}} + Y_k^{(1)})^{n_1}$$

В самом деле, если $e_1 = 0$, применим лемму 3, если

$e_1 = 1$, то лемму 4. При этом полагаем:

вместо $x \dots x^{2^{g-1}}$, тогда $x^2 \dots x^{2^g}$; перенес фактор x^{r_1} вправо,

вместо перед скобкой: $x^{r_0 - r_1} = x^{e_1 \cdot 2^{g-1}}$. Если $e_1 = 0$, этот фактор

отсутствует (случай леммы 3); если $e_1 = 1$, фактор $x^{e_1 \cdot 2^{g-1}} = x^{2^{g-1}}$

соответствует x в лемме 4; в 4^м случает $n_1 = 2n_0$, но $2^{\text{м}}$ $n_1 = 2n_0 + 1$;

лемма 3 или 4 всегда применима; равенство справедливо,

Значит можно макс. до справедливого равенства:

$$x^{p_1} (K_1 x^{2^{g-1}} + Y_1)^{n_1} = \frac{1}{K_1^{1/2}} \sum_{h=1}^x r_h^{(2)} x^{p_2} (K_1' x^{2^{g-2}} + Y_h^{(2)})^{n_2}$$

Здесь опять 2 случая: 1) $l_2=0, n_2=2n_1$; тогда применился лемма $x \dots x^{2^{g-2}}$; $p_1-p_2=0$; 2) $l_2=1, n_2=2n_1+1$; $x^{p_1-p_2}=x^{2^{g-2}}$. Применим л. 4.

В обоих случаях равенство справедливо. И т.д.

Напишем предпоследнее равенство:

$$x^{p_{g-2}} (K_{g-2} x^{2^2} + Y_{g-2})^{n_{g-2}} = \frac{1}{K_{g-2}^{1/2}} \sum_{h=1}^x r_h^{(g-1)} x^{p_{g-1}} (K_{g-2}' x^2 + Y_h^{(g-1)})^{n_{g-1}}$$

и последнее

$$x^{p_{g-1}} (K_{g-1} x^2 + Y_{g-1})^{n_{g-1}} = \frac{1}{K_{g-1}^{1/2}} \sum_{h=1}^x r_h^{(g)} x^0 (K_{g-1}' x + Y_h^{(g)})^{n_g}$$

Общий вид этого соотношения:

$$x^{p_s} (K_s x^{2^{g-s}} + Y_s)^{n_s} = \frac{1}{K_s^{1/2^{s-1}}} \sum_{h=1}^x r_h^{(s+1)} x^{p_{s+1}} (K_s' x^{2^{g-s-1}} + Y_h^{(s+1)})^{n_{s+1}}$$

($s=0, 1, \dots, g-1$).

Насколько нам известно соотношение, выном числа K_s и K_s' и их функции l_s и F_s ; определим $K_s' = \varphi_s(K_s)$, $K_s' = F_s(K_s, K_s)$, определенными для $1 \leq K_s < \frac{1}{2} \sqrt{K_s} - 1$. Пусть x любое нар. число, K_s нар. число.

Пусть Y_s дано, имеем $|Y_s| < K_s K_s x^{2^{g-s}}$, тогда можно найти $Y_h^{(s+1)}$, удовлетворяющий равенству: $|Y_h^{(s+1)}| < K_s' \sqrt{K_s'} x^{2^{g-s-1}}$.

1^{ое} из чисел K (соответственно 1^{ому} множеству), определенным так, чтобы $|Y| < \sqrt{K} \cdot x^g$, по предыдущему определенным так: $K_s = K_{s-1}'$ (это возможно, т.к. в каждом новом соотношении K произвольно).

Вставим в правую часть 1^{2^0} множителя 2^{2^0} , в 2^{2^1} , 2^{2^2} и т. д.; обозначим произведение $K_1 \cdot K_2 \dots K_g = N^*$.

Мы имеем: $|y_1^{(s+1)}| < K'_s \sqrt{K'_s} x^{2^{g-s-1}}$ и $|y_{s+1}| < K_{s+1} \sqrt{K_{s+1}} x^{2^{g-s-1}}$ в соответствующем множестве. А именно $K'_s = K_{s+1}$, но, чтобы ^{принять} обозначить $y_1^{(s+1)}$ за y_{s+1} , необходимо $K_{s+1} > K'_s$. Поэтому ^{принять} K_{s+1} K_{s+1} так, выбираем

произвольно K_0 , $K_{(0)} = K$; в частности, полагаем $K_{(0)} = 1$. Тогда определяется однозначно $K_{(1)}$ и $K'_{(1)} = K_1$. Заметим по произвольному K_1 и по K_1 определим K'_1 и $K'_1 = K_2$ и т. д. Наконец, по K_{g-1} (проев.) и K_{g-1} определим K'_{g-1} и K'_{g-1} . Надо еще выполнить

неравенства: $K' < K_1$; $K'_1 < K_2$; ... $K'_{g-2} < K_{g-1}$.
 При таком выборе $|y_1^{(s+1)}| < K'_s \sqrt{K'_s} x^{2^{g-s-1}} < K_{s+1} \sqrt{K_{s+1}} x^{2^{g-s-1}}$.

Итак, пусть мы выбрали K и K ; K_0 тогда $K'_0 = \varphi_0(K_0)$ какое число. $K_1 = F_0(K_0, 1)$; можно при этом выбрать K так, чтобы $\frac{1}{2} \sqrt{K_1} - 1 > K'_0 + 1$. Полагая тогда $K_1 = K'_0 + 1$.

Имеем: $K_1 \geq 1$; из определений следует, что выполняются неравенства:
 $1 \leq K_1 < \frac{1}{2} \sqrt{K_2} - 1$.

Заметим полагая: $K'_1 = \varphi_1(K_1)$; $K_2 = F_1(K_1, K_1)$.

Если K_1 достаточно велико, то и K_2 настолько велико, что выполняется неравенство: $\frac{1}{2} \sqrt{K_2} - 1 > K'_1 + 1$. Тогда полагая $K_2 = K'_1 + 1$ и так далее. Последнее определение: $K_{g-1} = K'_{g-2} + 1$ (при подходящем выборе K).

Вследствие обозначения: $P_h = K_{g-1}' x + Y_h'(g)$. Вставив в равенство (3) 1^{oe} мы получим основное выражение:

$$x^n (Kx^g + Y) = \sum_{h=1}^{N^*} k_h P_h^n$$

Здесь $|Y| < \sqrt{K} x^g$; остается доказать, что вет P_h множественны.

Для этого надо показать по K : должно существовать неравенство $\sqrt{K_{g-1}'} > K_{g-1}$, где $K_{g-1}' = F_{g-1}(K_{g-1}, K_{g-1})$. В самом деле, из (3) и (4)

$$|y_h^{(g-1)}| < K_{g-1}' \sqrt{K_{g-1}'} x^{2^{g-1}}, \text{ т. е. } |y_h^{(g)}| < K_{g-1}' \sqrt{K_{g-1}'} x < K_{g-1}' x.$$

Следовательно $K_{g-1}' x + y_h^{(g)} > 0$. Лемма 5 доказана.

Переходим к доказательству самой теоремы.

Пусть дано число $n \geq 2$. Лемма 5^{ая} утверждает существование разложения этого числа $n = p + q$; $0 \leq p < q$ и существование такого многочлена Y , что для всякого $|y| < \sqrt{K} x^g$ им. след. равенство

$$x^n (Kx^g + Y) = \sum_{h=1}^{N^*} k_h P_h^n$$

Пусть x любое множественное четное число, $\geq 2^n$. Применим 2 раза последнюю лемму:

$$0 \leq y_1 < \sqrt{K} x^g; \quad x^n (Kx^g - y_1) = \sum_{h=1}^{N^*} k_h P_h^n$$

$$0 \leq y_2 < \sqrt{K} (x+1)^g; \quad (x+1)^n (K(x+1)^g + y_2) = \sum_{h=1}^{N^*} k_h Q_h^n$$

Складываем оба равенства.

$$x^n (Kx^g - y_1) + (x+1)^n (K(x+1)^g + y_2) = \sum_{h=1}^{N^*} k_h (P_h^n + Q_h^n) = \\ = K(x^n + (x+1)^n) + Z, \quad \text{где} \quad Z = (x+1)^n y_2 - x^n y_1.$$

Докажем, что каждое число Z в промежутке $0 \leq Z \leq x^n$ может быть представлено в этом виде. Запишем, что Диофантово уравнение $Z = (x+1)^k Y_2 - x^k Y_1$, всегда может быть решено; нам отсюда существует одно решение Y_2 в интервале $0 \leq Y_2 < (x+1)^k$;

а у нас $Y_1 < \sqrt{k} x^q$. Дополнительно покажем, что $(x+1)^k \leq x^q$ или, т.к. $p < q$, ^{покажем} ~~надо~~ покажем, что $(x+1)^k \leq x^{p+1}$ или $(1 + \frac{1}{x})^k \leq x$, а это выполняется естественно, т.к. $(1 + \frac{1}{x})^k < 2^k < 2^n \leq x$.

Далее, $Y_2 = \frac{x^k Y_1 + Z}{(x+1)^k} < x^k + \frac{x^n}{x^k} = x^k + x^q \leq x^{q+1} + x^q = x^{q+1}(1+x) < (1+x)^2$. Отсюда следует, что $Y_2 < \sqrt{k}(x+1)^q$. Мы доказали наше утверждение.

Доказанное означает, что в виде суммы в правой части может быть представлено всякое число U в промежутке:

$$\mathcal{K}(x^n + (x+1)^n) \leq U \leq \mathcal{K}(x^n + (x+1)^n) + x^n.$$

Начиная с некоторого значения x эти промежутки находят один на другой; для этого необходимо:

$\mathcal{K}(x^n + (x+1)^n) + x^n > \mathcal{K}((x+1)^n + (x+2)^n)$, а это непрерывно выполняется при доп. большом x , т.к. слева коэффициент при x^n есть $2\sqrt{k}+1$, а справа $2\sqrt{k}$. Итак, для $U \geq S$ $U = \sum_{k=1}^n k_k (P_k^n + Q_k^n)$

Найдя общий знаменатель всех k_k через E и умножив обе части на E , получим: $E U = (k_k^*) n^{m^*}$ степеней. Словом, начиная с $x > E S$ каждое число может быть представлено в виде ^{суммы} конечного числа n^{m^*} степеней, числа, зависящего только от n .

Теорема Waring's доказана

Рассмотрим еще некоторые вопросы связанные с проблемой Waring'a. Мы докажем, что $N(n)$ всегда конечное число.

Лагранж доказал, что $N(2) = 4$ и это действительно минимальное число, т.е. диаметр $\mathbb{Z} =$ сумма 4 квадратов. Можно поставить себе вопрос, не уменьшится ли число N , если числа рассматриваются начиная с кубического предела (n выше). Оказывается, для $n=2$ существует бесконечное кол. чисел, которые требуют не менее 4^k квадратов — именно, все числа вида $8n+7$, т.к. $\mathbb{Z}^2 \equiv 0, 4$ или $1 \pmod{8}$. Назовем эту новую функцию $M(n)$; очевидно $M \leq N$.

В случае $n=3$ $N(3) = 9$, $M(3) = 8$ (Ландан).

Мы докажем, что $N(4) \leq 53$, $M(4) \leq 53$. До сих пор удалось доказать: $N(4) \leq 37$; $N(4) \geq 19$, т.к. $79 = 4 \cdot 16 + 15 \cdot 1 = 4 \cdot 2^4 + 15 \cdot 1^4$

Кроме того доказано, что $M(4) \geq 16$

Далее докажем также, что $N(4) \leq 50$ (Realis).

Мы видим: $6y = B_{48}$; $6y+1 = B_{49}$; $6y+2 = B_{50}$

$6y+3 = 81+6z = B_{49}$; $6y+4 = 16+6z = B_{49}$; $6y+5 = B_{50}$.

Легко показать также, что $M(4) \geq 16$. Рассмотрим биквадратичные квадратичные числа по модулю 16. Если x четное, то

$x^4 \equiv 0 \pmod{16}$; если x нечетное, то $x^2 \equiv 8y+1$; $x^4 = 64y^2 + 16y + 1 = 16z + 1$.

$x^4 \equiv 1 \pmod{16}$.

^{*)} $\mathbb{Z}^2 \equiv 0$, если $y \geq 26$.

Всякое число типа $y = 16u + 15$ требует для своего представления по крайней мере 15 букв квадратов, $M(y) \geq 15$.

Положим теперь, что число $(m \geq 1)$

$$16^m \cdot 79 = x_1^4 + x_2^4 + \dots + x_{15}^4$$

Так как каждое слагаемое $\equiv 0$ или $1 \pmod{16}$, а сумма $\equiv 0 \pmod{16}$, то все слагаемые $\equiv 0 \pmod{16}$, т.е. все x - четные. Положим:

$$x_1 = 2y_1, \dots, x_{15} = 2y_{15}; \text{ получим:}$$

$$16^{m-1} \cdot 79 = y_1^4 + \dots + y_{15}^4; \text{ продолжая таким же}$$

образом, получим бы, что $79 = P_{15}$, а это абсурд. Следовательно доказано (Ландан).

Можно поставить задачу, аналогичную задаче Waring'a о разложении n -го числа на сумму степеней рациональных чисел. Приведем из этой области теорему Либри:

Всякое n -ое ^{рациональное} число может быть разложено на сумму 4^x рациональных кубов.

Либри исходит из тождества:

$$6(x-1)^2 = (2-x)^3 + x^3 - 1 - 1$$

Пусть n положительное рациональное число. Определим ^{рац. число} m так, что $\frac{n}{12} < m^3 < \frac{n}{6}$ и полагаем $x = 1 + \frac{6m^3}{n}$. Это предвдущему $\frac{1}{2} < \frac{6m^3}{n} < 1$, т.е. $\frac{3}{2} < x < 2$

Вставляем это выражение в наше уравнение:

$$6 \left(\frac{6m^2}{n} \right)^2 = (2-x)^3 + x^3 - 1 - 1$$

Разрешаем последнее уравнение относительно n .

$$n = \left(\frac{n}{6m^2} \right)^3 \left((2-x)^3 + x^3 - 1 - 1 \right)$$

Число n разложено на 4 куба, но 2 последних отрицательны. Воспользуемся тождествами:

$$t-1 = t \left(1 - \frac{3}{t+1} \right)^3 + \left(2 - \frac{3}{t+1} \right)^3; \left[\begin{array}{l} \text{в самом деле, } \frac{t(t-2)^3 + (2t-1)^3}{(t+1)^3} = \\ = \frac{t^4 + 2t^3 - 2t^2 - 1}{(t+1)^3} = \frac{t^3 + 2t^2 - 2t - 1}{t^2 + 2t + 1} = t-1 \end{array} \right]$$

Положим $t = x^3$; $x^3 - 1 = x^3(b-1)^3 + b^3$, где

$b = 2 - \frac{3}{x^3+1}$. Тогда уравнение $x^3 - 1 - 1 = x^3(b-1)^3 + b^3 - 1 =$

$$\left(\text{положим } t = b^3, c = 2 - \frac{3}{b^3+1} \right) = x^3(b-1)^3 + b^3(c-1)^3 + c^3$$

Разложение на 4 куба достигнуто, остается доказать, что $b > 1, c > 1$. ^{Покажем, в каком случае} Докажем, что $c > 1; 1 > \frac{3}{b^3+1}; b^3+1 > 3; b > \sqrt[3]{2}$ — очевидно.

В этом случае достаточно взять $x > \frac{3}{2}$; в самом деле, тогда $2 - \frac{3}{x^3+1} > \sqrt[3]{2}$, т.к. $2 - \frac{3}{(\frac{3}{2})^3+1} > \sqrt[3]{2}$. Теорема доказана.

В случае $n=2$ можно показать: всякое рациональное число можно представить в виде суммы 4-х разн. квадратов.

В самом деле, $\frac{a}{b} = \frac{ab}{b^2} = \frac{a_1}{b^2} = \sum_4 \text{ разн. кв.}$

Число 4 является минимальным необходимым, например, чтобы представить число 7. Докажем, в самом деле, что

$$Z = \left(\frac{\alpha}{\mu}\right)^2 + \left(\frac{\beta}{\mu}\right)^2 + \left(\frac{\gamma}{\mu}\right)^2, \text{ причём } (\alpha, \beta, \gamma, \mu) = 1.$$

отсюда $Z\mu^2 = \alpha^2 + \beta^2 + \gamma^2$. Рассмотрим 2 случая:

1) μ нечетное; $Z\mu^2 \equiv Z \pmod{8}$ и не равносильно на сумму 3 целых квадратов.

2) μ четное, левая часть четная. Из чисел α, β, γ одно только может быть нечетным, коэффициент нечетный. Подставив в исходное равенство мы имеем бы: $0 \equiv 1+1+0 \pmod{4}$, абсурд. Итак, число Z не может быть представлено в виде суммы 3 различных целых квадратов.

Конец

Оглавление.

Глава 1. О делимости	1.
Глава 2. О простых числах	3.
Глава 3. Об общем наибольшем делителе и о наименьшем кратном	9.
Глава 4. О некоторых числовых функциях	15.
Глава 5. О сравнениях	26.
Глава 6. О квадратичных вычетах	51.
Глава 7. Теория квадратичных форм	69.
Глава 8. О проблеме <u>Waring's</u>	100.