

ЛЕКЦИЯ 9.

Основные понятия теории чисел

9.1. Делители и простые числа.

9.2. Арифметика в классах вычетов.

9.3. Теорема Эйлера.

9.4. Дискретные логарифмы.

Обозначения:

– \mathbf{N} - множество **натуральных** чисел: целые положительные числа вида $1, 2, \dots$;

– \mathbf{Z} - множество **целых** чисел: числа вида $n, -n$ и 0 , где n - натуральное число;

– \mathbf{Q} - множество **рациональных** чисел: числа вида p/q , где p и q - целые $q \neq 0$

Число a делится на число b $\neq 0$, если существует число q такое, что $\frac{a}{b} = q$ или $a = bq$

Число b - **делитель** числа a , число a - **кратное** числа b , число q - **частное от деления a на b** .

Утверждение о том, что b делит a обозначают символом b/a . Если b не делит a , то этот факт обозначают $b \nmid a$.

Лемма 1.

Если c/b и b/a , то c/a

Лемма 2. Если $m=a+b$, d/m и d/a , то d/a .

Общим делителем двух или нескольких чисел называется число, являющееся делителем каждого из этих чисел.

Наибольшим общим делителем (НОД) чисел a_1, \dots, a_n называется наибольший из их общих делителей - обозначается как (a_1, \dots, a_n)

Число $n > 1$ называется **простым**, если оно не имеет других делителей, кроме 1 и n .

Например, числа $2, 3, 5, 7$ являются простыми, т.к. они делятся только на 1 и на самих себя.

Число n называется **составным**, если оно имеет делитель, отличный от 1 и n .

Например, числа $4, 6, 8$ – составные числа.

Если $\text{НОД}(a_1, \dots, a_n) = 1$, то числа a_1, \dots, a_n называют **взаимно простыми**.

Например: $(2, 5) = 1$; $(10, 21) = 1$.

Лемма 3. Если целое число b взаимно просто с каждым из целых чисел a_1, \dots, a_n , то b взаимно просто с их произведением $a_1 \times a_2 \times \dots \times a_n$

Теорема о делении с остатком. Если a и b целые числа, и $b > 0$, то существуют единственные целые числа q и r такие, что $a = b \times q + r$, $0 \leq r < b$

Число q называют **неполным частным** при делении a на b , число r называют **остатком** от деления a на b .

Лемма 4. Наименьший, отличный от единицы, делитель натурального числа $n > 1$ есть простое число.

Следствие. Каждое натуральное число $n > 1$ имеет хотя бы *один* простой делитель.

Лемма 5. Если p - простое число, то любое целое число a либо взаимно простое с p , либо делится на p , т. е. p/a .

Основная теорема арифметики.

Любое натуральное число $n > 1$ представляется в виде произведения простых чисел, причем, единственным образом.

Разложение числа n на простые множители:

Пусть p_1, \dots, p_k - различные из чисел p_1, \dots, p_r ($r > k$), а $\alpha_1, \dots, \alpha_k$ - *кратности*, с которыми они входят в исходное разложение. Тогда это разложение можно записать в виде:

$$n = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_k^{\alpha_k}, \quad \begin{cases} p_i - \text{простое} \\ \alpha_i - \text{целые числа} \end{cases}$$

и называется оно каноническим разложением числа n на простые множители.

Пример. $261360 = 2^4 \cdot 3^3 \cdot 5 \cdot 11^2$

Согласно *теореме Евклида*, множество простых чисел **бесконечно**.

Решето Эратосфена :

- напишем одно за другим числа $2, 3, \dots, N$;
- число 2 является простым - оставляем, и зачеркиваем после него все числа, *кратные* 2, т.е. все четные числа;
- следующим за числом 2 является число 3, которое является простым. Оставляем 3, зачеркиваем все числа, кратные 3;
- продолжая этот процесс, находим все простые числа, не превышающие заданного числа N .

Например, $N=40$:

2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37
38 39 40.

Простые числа:

2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37.

Особый класс простых чисел составляют числа вида

$2^n - 1$ простые числа Мерсенна

В 1992 г. найдено 32-е число Мерсенна (Его запись содержит **227 832** цифры и требует около ста страниц текста).

Длина десятичной записи предыдущего открытого числа была **9808358**.

Арифметика в классах вычетов

Целые числа a и b ($a, b \in \mathbb{Z}$) называются *сравнимыми по модулю* $n \in \mathbb{N}$ ($n \neq 0$), если разность a и b делится на n , т.е. $n/a-b$.

Сравнимость чисел a и b по модулю n обозначают

$$a \equiv b \pmod{n}, \text{ называемым } \textbf{сравнением по}$$

символом

Числа a и b сравнимы по модулю n тогда и только тогда, когда существует целое t ($t \in \mathbb{Z}$) **модулю n .**

$$a = b + nt$$

также и только тогда, когда они имеют **одинаковые остатки r** при делении на n , т.е. $a = nq_1 + r$, $b = n$

$q_2 + r$.

Т.е. все целые числа \mathbb{Z} по модулю n разбиваются по n непересекающихся классов сравнимых между собой чисел (т.е. *имеющих одинаковые остатки при делении на n*). Каждое число r , входящее в какой-либо из классов, называется *вычетом* числа a по модулю n , а каждый класс - *классом вычетов* по модулю n . Число разных классов вычетов равно n .

Полной системой вычетов (по модулю n или m) называют множество из m (или n) целых чисел

$\{r_1, \dots, r_m\}$, если для любого целого числа a существует точно одно число r_i ($i = 1, \dots, m$) из множества $\{r_1, \dots, r_m\}$

такое, что $a \equiv r_i \pmod{m}$

Свойства

сравнений по модулю m (или n) напоминают свойства обычных числовых равенств:

1. Два числа, сравнимые с третьим, сравнимы между собой.
2. Сравнения по одному и тому же модулю можно почленно складывать: $[a_1 + a_2] \pmod{m} = [a_1 \pmod{m} + a_2 \pmod{m}] \pmod{m}$
3. Сравнения по одному и тому же модулю можно почленно перемножать: $[a_1 \cdot a_2] \pmod{m} = [a_1 \pmod{m} \cdot a_2 \pmod{m}] \pmod{m}$

Правила сокращения сравнений несколько отличаются от правил сокращения равенств.

4. Если $aU \equiv aV \pmod{m}$ и $(a, m) = 1$, то $U \equiv V \pmod{m}$

и $aU \equiv aV \pmod{am}$, то $U \equiv V \pmod{m}$

Пример, когда это условие **не**

выполнено:

$$6 \times 3 = 18 \equiv 2 \pmod{8},$$

$$6 \times 7 = 42 \equiv 2 \pmod{8},$$

$$\text{Однако, } \frac{42}{3} \not\equiv 7 \pmod{8}.$$

Для произвольного модуля сравнения m (или n) в результате умножения чисел от 0 до $(m - 1)$ на множитель a **не получается полного набора всех вычетов**,

Для произвольного модуля сравнения m (или n) в результате умножения чисел от 0 до $(m - 1)$ на множитель a **не получается полного набора всех вычетов**, когда a и m имеют *общие множители*.

Алгоритм Евклида

Алгоритм **Евклида** опирается на следующую теорему:
для любого неотрицательного целого числа a и любого положительного целого числа b
справедливо следующее:

$$(a, b) = (b, a \bmod b). \quad (9.2)$$

Чтобы определить **наибольший общий делитель**, равенство (9.2) можно использовать **повторно**.
В алгоритме **Евклида** **многократно** применяется равенство (9.2) для определения **наибольшего
общего делителя**.

Пример.

Чтобы найти $(1970, 1066)$, выполним следующие действия:

$$1970 = 1 \cdot 1066 + 904 \quad (1066, 904)$$

$$1066 = 1 \cdot 904 + 162 \quad (904, 162)$$

$$904 = 5 \cdot 162 + 94 \quad (162, 94)$$

$$162 = 1 \cdot 94 + 68 \quad (94, 68)$$

$$94 = 1 \cdot 68 + 26 \quad (68, 26)$$

$$68 = 2 \cdot 26 + 16 \quad (26, 16)$$

$$26 = 1 \cdot 16 + 10 \quad (16, 10)$$

$$16 = 1 \cdot 10 + 6 \quad (10, 6)$$

$$10 = 1 \cdot 6 + 4 \quad (6, 4)$$

$$6 = 1 \cdot 4 + 2 \quad (4, 2)$$

$$4 = 2 \cdot 2 + 0 \quad (2, 0)$$

Следовательно, $(1970, 1066) = 2$.

Обобщенный алгоритм Евклида определяет:

1. **наибольший общий делитель** двух положительных целых чисел
и, если эти числа оказываются взаимно простыми,
2. **мультипликативное обратное** одного из них по модулю другого.

Функция Эйлера

обозначается символом $\phi(n)$ и представляет собой для каждого целого числа n , $n > 1$, число положительных целых значений, которые меньше n и являются взаимно простыми с n .

Значение $\phi(1)$ оказывается при этом неопределенным, но считается, что оно равно 1.

Некоторые значения функции Эйлера $\phi(n)$

n	$\phi(n)$	n	$\phi(n)$	n	$\phi(n)$
1	1	11	10	21	12
2	1	12	4	22	10
3	2	13	12	23	22
4	2	14	6	24	8
5	4	15	8	25	20
6	2	16	8	26	12
7	6	17	16	27	18
8	4	18	6	28	12
9	6	19	18	29	28
10	4	20	8	30	8

Для простого p $\phi(p) = p - 1$.

Для произведения простых чисел p и q $n = pq$
получим: $\phi(n) = \phi(pq) = \phi(p) \times \phi(q) = (p-1) \times (q-1)$

Доказательство.

Значениями, не являющимися *взаимно простыми* с n , будут значения множеств

$\{p, 2p, \dots, (q-1)p\}$ и $\{q, 2q, \dots, (p-1)q\}$, а также 0 .

$$\begin{aligned}\text{Соответственно } \phi(n) &= pq - [(q-1) + (p-1) + 1] = \\ &= pq - (p+q) + 1 = \\ &= (p-1) \times (q-1) = \\ &= \phi(p) \times \phi(q).\end{aligned}$$

Теорема Эйлера

Для любых *взаимно простых* чисел a и n (т.е. таких, что $(a,n)=1$)

$$a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}.$$

Альтернативная формулировка теоремы:

$$a^{\phi(n)+1} \equiv a \pmod{n}.$$

Следствие для эффективности применения алгоритма RSA.

Для любых двух простых чисел p и q и чисел $n = pq$ и m (здесь $0 < m < n$) выполняется следующее условие:

$$m^{\phi(n)+1} = m^{(p-1)(q-1)+1} \equiv m \pmod{n}.$$

Альтернативная форма того же следствия:

$$[m^{\phi(n)}]^k \equiv 1 \pmod{n},$$

$$m^{k\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n},$$

$$m^{k\phi(n)+1} = m^{k(p-1)(q-1)+1} \equiv m \pmod{n}.$$

Из теоремы Эйлера следует малая теорема Ферма:

Если p - простое число и $p \nmid a$, то

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

Тест Рабина

для проверки чисел на простоту

Пусть имеется число

$N = 2^s t + 1$, где t - нечетно,

и требуется установить, простое оно или составное.

1. Выбирается случайное число $1 \leq a \leq N$ и проверяются два условия:

1) N не делится на a ;

2) $a^t \equiv 1 \pmod{N}$ или существует целое k ($0 \leq k \leq s$), для которого

$$a^{2^k t} \equiv -1 \pmod{N}$$

2. Если оба условия выполняются, то вероятность того, что число N окажется составным, равна $1/4$.

3. Если провести не один, а n аналогичных тестов, выбирая случайное a , то можно установить простоту числа с вероятностью 4^{-n} .

За счет выбора большого n можно добиться того, что вероятность ошибочного выбора простого числа для создания криптосистемы окажется ниже, чем вероятность ее взлома существующими методами (например, пробой на ключ).

Показатель числа a по модулю n

Если a и n являются взаимно простыми $((a, n) = 1)$, то существует по крайней мере одно целое число γ , удовлетворяющее соотношению $a^\gamma \equiv 1 \pmod{n}$ – это число $\gamma = \phi(n)$, существование которого обеспечивается теоремой Эйлера.

Наименьшее из чисел γ называется **показателем** числа a по модулю n .

Показатель числа a по модулю n является **делителем** числа $\phi(n)$.

В частном случае, когда показатель числа a по модулю n равен $\phi(n)$, (**наивысший** из показателей числа a по модулю n), то a называется **первообразным (примитивным) корнем по модулю n** .

Для **наименьшего из положительных** γ , при которых выполняется условие $a^\gamma \equiv 1 \pmod{n}$, используются также еще следующие названия:

- **порядок** числа a по модулю n ,
- **показатель**, которому принадлежит a по модулю n ,
- **длина периода последовательности**, генерируемой степенями a .

Чтобы убедиться в истинности последнего пункта, рассмотрим **степени** числа 7 по модулю 19 :

$$7^1 = 7 \pmod{19},$$

$$7^2 = 49 = 2 \cdot 19 + 11 = 11 \pmod{19},$$

$$7^3 = 343 = 18 \cdot 19 + 1 = 1 \pmod{19},$$

$$7^4 = 2401 = 126 \cdot 19 + 7 = 7 \pmod{19},$$

$$7^5 = 16807 = 884 \cdot 19 + 11 = 11 \pmod{19}.$$

Последовательность является **периодической** с периодом, равным наименьшему положительному показателю n , при котором $7^n = 1 \pmod{19}$.

Степени целых чисел по модулю 19

a	a^2	a^3	a^4	a^5	a^6	a^7	a^8	a^9	a^{10}	a^{11}	a^{12}	a^{13}	a^{14}	a^{15}	a^{16}	a^{17}	a^{18}
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
2	4	8	16	13	7	14	9	18	17	15	11	3	6	12	5	10	1
3	9	8	5	15	7	2	6	18	16	10	11	14	4	12	17	13	1
4	16	7	9	17	11	6	5	1	4	16	7	9	17	11	6	5	1
5	6	11	17	9	7	16	4	1	5	6	11	17	9	7	16	4	1
6	17	7	4	5	11	9	16	1	6	17	7	4	5	11	9	16	1
7	11	1	7	11	1	7	11	1	7	11	1	7	11	1	7	11	1
8	7	18	11	12	1	8	7	18	11	12	1	8	7	18	11	12	1
9	5	7	6	16	11	4	17	1	9	5	7	6	16	11	4	17	1
10	5	12	6	3	11	15	17	18	9	14	7	13	16	8	4	2	1
11	7	1	11	7	1	11	7	1	11	7	1	11	7	1	11	7	1
12	11	18	7	8	1	12	11	18	7	8	1	12	11	18	7	8	1
13	17	12	4	14	11	10	16	18	6	2	7	15	5	8	9	3	1
14	6	8	17	10	7	3	4	18	5	13	11	2	9	12	16	15	1
15	16	12	9	2	11	13	5	18	4	3	7	10	17	8	6	14	1
16	9	11	5	4	7	17	6	1	16	9	11	5	4	7	17	6	1
17	4	11	16	6	7	5	9	1	17	4	11	16	6	7	5	9	1

А) Все последовательности заканчиваются числом 1.

Б) Длина последовательности является **делителем $\phi(19)=18$** . Из этого следует, что в каждой строке таблицы умещается целое число периодов соответствующих последовательностей.

В) Некоторые последовательности имеют длину **18**. В таком случае говорят, что целое число a *генерирует* (своими степенями) **множество всех ненулевых вычетов по модулю 19**. Любое из таких целых чисел называют **первообразным корнем по модулю 19** (см. определение выше).

Если a является первообразным корнем n , его степени

$$a, a^2, a^{\phi(n)}$$

оказываются **различными по модулю n** и **взаимно простыми с n** .

В частности, для простого числа p , если a является первообразным корнем p , то

$$a, a^2, a^{p-1}$$

оказываются различными по модулю p .

Для простого числа 19 его первообразными корнями являются числа

$$2, 3, 10, 13, 14 \text{ и } 15.$$

Целыми числами с первообразными корнями будут только числа

$$2, 4, p^a \text{ и } 2p^a,$$

где p - любое **нечетное простое** число.

Дискретные логарифмы

Известно, что любое целое число b можно представить в форме

$$b \equiv r \pmod{p}, \text{ где } 1 \leq r \leq (p - 1)$$

в классах вычетов.

Отсюда вытекает, что для любого целого числа b и любого первообразного корня a простого числа p можно найти ровно один показатель степени i , для которого

$$b \equiv a^i \pmod{p}, \text{ где } 1 \leq i \leq (p - 1).$$

Значение этого показателя называют

индексом числа b по модулю p при основании a .

Записывается это значение как $ind_{a,p}(b)$.

Свойства индексов чисел

$$ind_{a,p}(1) = 0, \quad \text{поскольку } a^0 \pmod{p} = 1 \pmod{p} = 1,$$

$$ind_{a,p}(a) = 1, \quad \text{поскольку } a^1 \pmod{p} = a,$$

$$ind_{a,p}(xy) = [ind_{a,p}(x) + ind_{a,p}(y)] \pmod{\phi(p)},$$

$$ind_{a,p}(y^r) = [r \times ind_{a,p}(y)] \pmod{\phi(p)}.$$

Из-за аналогии между обычными логарифмами и индексами последние называют

дискретными логарифмами.

Однозначно дискретные логарифмы по модулю n при основании a определяются, только когда a является **первообразным корнем n** .

Таблицы дискретных логарифмов по модулю 19

(а) Дискретные логарифмы по модулю 19 при основании 2

b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$ind_{2,19}(b)$	18	1	13	2	16	14	6	3	8	17	12	15	5	7	11	4	10	9

(б) Дискретные логарифмы по модулю 19 при основании 3

b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$ind_{3,19}(b)$	18	7	1	14	4	8	6	3	2	11	12	15	17	13	5	10	16	9

(в) Дискретные логарифмы по модулю 19 при основании 10

b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$ind_{10,19}(b)$	18	17	5	16	2	4	12	15	10	1	6	3	13	11	7	14	8	9

(г) Дискретные логарифмы по модулю 19 при основании 13

b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$ind_{13,19}(b)$	18	11	17	4	14	10	12	15	16	7	6	3	1	5	13	8	2	9

(д) Дискретные логарифмы по модулю 19 при основании 14

b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$ind_{14,19}(b)$	18	13	7	8	10	2	6	3	14	5	12	15	11	1	17	16	14	9

(е) Дискретные логарифмы по модулю 19 при основании 15

b	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
$ind_{15,19}(b)$	18	5	11	10	8	16	12	15	4	13	6	3	7	17	1	2	12	9