

# §10. Формула обратного Мёбиуса

1. Пусть  $n = p_1^{e_1} \dots p_m^{e_m}$ . Замосовую рибність

$$n = \sum_{d|n} \varphi(d) \Leftrightarrow id = \varphi \circ 1, \text{ збігає}$$

$$\varphi = \varphi \circ 1 = \varphi \circ (1 \circ \mu) = (\varphi \circ 1) \circ \mu = id \circ \mu$$

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

Використовуємо означення функції Мёбиуса

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & n=1; \\ 0, & n \text{ не вільне від квадратів}; \\ (-1)^l, & n = p_1 \dots p_l. \end{cases}$$

Маємо:

$$\varphi(n) = \sum_{\substack{d|n \\ k^2 \nmid d \forall k > 1}} \mu(d) \frac{n}{d} = \sum_{\substack{d|p_1^{e_1} \dots p_m^{e_m} \\ k^2 \nmid d \forall k > 1}} \overbrace{\mu(d)}^{-\mu(d)} \frac{n}{p_1^d} +$$

$$\begin{aligned} & + \mu(d) \frac{n}{d} \Big] = p_1^{e_1} \varphi(p_2^{e_2} \dots p_m^{e_m}) - p_1^{e_1-1} \varphi(p_2^{e_2} \dots p_m^{e_m}) = \\ & = \left( p_1^{e_1} - p_1^{e_1-1} \right) \varphi(p_2^{e_2} \dots p_m^{e_m}) = p_1^{e_1} \left( 1 - \frac{1}{p_1} \right) \varphi\left( \frac{n}{p_1} \right) = \\ & = \dots = p_1^{e_1} \left( 1 - \frac{1}{p_1} \right) \dots p_m^{e_m} \left( 1 - \frac{1}{p_m} \right) \varphi(1) = n \prod_{i=1}^m \left( 1 - \frac{1}{p_i} \right). \end{aligned}$$

Визнаємо:  $\varphi(n) = n \prod_{i=1}^m \left( 1 - \frac{1}{p_i} \right).$

2. i) Припустимо,  $(m, n) = 1$  тоді  $d|mn$ .  
Доведемо що  $d$  єдиним чином можна представити у вигляді добутку



$d = d_1 d_2$ , макем закони, ако  $d_1 | m$  ма  $d_2 | n$ .

▷ Докажемо  $m$  ма  $n$  на множителни

$$m = p_1^{\alpha_1} \dots p_k^{\alpha_k}; \quad n = q_1^{\beta_1} \dots q_l^{\beta_l},$$

при чему сред  $\{p_i\}$  ма  $\{q_j\}$  немаат  
сродни простие числа, до  $(m, n) = 1$ .

$$d | mn \Rightarrow d = p_1^{\gamma_1} \dots p_k^{\gamma_k} \cdot q_1^{\delta_1} \dots q_l^{\delta_l},$$

при чему  $\gamma_i \leq \alpha_i$ ;  $\delta_j \leq \beta_j$ . Али маги

$d_1 = p_1^{\gamma_1} \dots p_k^{\gamma_k} | m$ ;  $d_2 = q_1^{\delta_1} \dots q_l^{\delta_l} | n$ ;  $d_1 d_2 = d$  —  
егити  $d_1$  ма  $d_2$ , ели заговоријемо  
 $d_1 | m$ ;  $d_2 | n$  ма  $d_1 d_2 = d$ , агче  $(d_1, n) = (m, d_2) = 1$   
мамо  $d_1$  ма  $n$  и  $d_2$  ма  $m$  поапшто не матом  
сродни множителни. ▷

Припустимо мепер, ако  $f(n)$  — мултипли-  
кативна функција, мамо

$$\forall n \in \mathbb{N} \forall m \in \mathbb{N} ((n, m) = 1 \Rightarrow f(mn) = f(m) f(n)).$$

Флејати  $g(n) = \sum_{d|n} f(d)$ , маги екако  $(m, n) = 1$

мамо:

$$g(mn) = \sum_{d|mn} f(d) = \sum_{d_1|m} \sum_{d_2|n} f(d_1 d_2) =$$

$$= \left[ (d_1, d_2) = 1 \right] = \sum_{d_1|m} \sum_{d_2|n} f(d_1) f(d_2) =$$

$$= \left( \sum_{d_1|m} f(d_1) \right) \left( \sum_{d_2|n} f(d_2) \right) = g(m) g(n),$$



тобто  $\varphi$  — мультикативна функція, що й треба було довести. ■

ii) Покажемо, що функція Мобіуса  $\mu$  мультикативна. Припустимо,  $(m, n) = 1$ . Якщо хоча б один з чисел  $m$  або  $n$  не є великим від квадратів, то  $\mu(mn) = \mu(m)\mu(n) = 0$  — рівність  $\mu(mn) = \mu(m)\mu(n)$  виконується. Якщо  $m$  та  $n$  великі від квадратів, без обмеження загальності, розкладемо їх на прості множники,

$$m = p_1 \dots p_k; \quad n = q_1 \dots q_l,$$

при цьому  $p_i \neq q_j$ , одне  $(m, n) = 1$ .

Тоді

$$\mu(mn) = (-1)^{k+l} = (-1)^k (-1)^l = \mu(m)\mu(n).$$

Отже,  $\forall m \in \mathbb{N} \forall n \in \mathbb{N} \left( (m, n) = 1 \Rightarrow \mu(mn) = \mu(m)\mu(n) \right)$ , що й треба було довести.

Користуючись результатом п. (i), маємо:

$$\varphi(mn) = \sum_{d|mn} \mu(d) \frac{mn}{d} = \sum_{d_1|m} \sum_{d_2|n} \mu(d_1 d_2) \frac{mn}{d_1 d_2} =$$

$$= \left[ (d_1, d_2) = 1 \right] = \left( \sum_{d_1|m} \mu(d_1) \frac{m}{d_1} \right) \left( \sum_{d_2|n} \mu(d_2) \frac{n}{d_2} \right) =$$

$= \varphi(m) \varphi(n)$ , тобто  $\varphi$  — мультикативна функція. ■



## § 11. Свойства колец

3. Пусть  $K$  — произвольное поле;  $1 \leq l \leq m$ .

i) Докажем, что многочлен  $x^l - 1 \in K[x]$  делит  $x^m - 1 \in K[x]$  тогда и только тогда, когда  $l \mid m$ .

$\Rightarrow$  Пусть  $l \mid m$ , тогда  $m = kl$ . Тогда

$$x^m - 1 = (x^l)^k - 1 = (x^l - 1) \left( (x^l)^{k-1} + (x^l)^{k-2} + \dots + 1 \right),$$

тогда  $x^l - 1 \mid x^m - 1$ .  $\blacksquare$

$\Leftarrow$  Пусть  $x^l - 1 \mid x^m - 1$ ,  $m = ql + r$ ,  $0 \leq r < l$ .

Тогда  $x^l - 1 \mid (x^m - 1) - (x^{ql} - 1) = x^m - x^{ql} = x^{ql}(x^r - 1)$ .

Поскольку  $K[x] \in \text{ОФП}$  и  $(x^l - 1, x) = 1$ ,

то  $x^l - 1 \mid x^r - 1$ , зная  $r < l$  (а иначе  $\deg(x^l - 1) > \deg(x^r - 1)$ , невозможно).

Отсюда,  $m = ql$ , тогда  $l \mid m$ .  $\blacksquare$

ii) Пусть  $l \mid m$ , то  $\forall a \in \mathbb{N}$ ,  $a > 1$ :

$$a^m - 1 = (a^l - 1) \left( (a^l)^{k-1} + (a^l)^{k-2} + \dots + a^l + 1 \right),$$

тогда  $a^l - 1 \mid a^m - 1$ .

Докажем, что  $a^l - 1 \mid a^m - 1 \Rightarrow l \mid m$ .

Пусть  $m = ql + r$ ,  $0 \leq r < l$ . Тогда

$$a^l - 1 \mid (a^m - 1) - (a^{ql} - 1) = a^m - a^{ql} = a^{ql}(a^r - 1).$$

Поскольку  $\mathbb{Z} \in \text{ОФП}$  и  $(a^l - 1, a) = 1$ , то

$a^l - 1 \mid a^r - 1$ . Так как  $a^l > a^r$ , а иначе  $l > r$  и  $a > 1$ ,

зная  $a^r - 1 = 0 \Leftrightarrow r = 0$ .

Отсюда,  $m = ql$ , тогда  $l \mid m$ .  $\blacksquare$