

第2章 数论函数

2. 1 数论函数的定义

2. 2 函数 $\tau(n)$ 和 $\sigma(n)$

2. 3 函数 $\mu(n)$ 及 Möbius 变换

2. 4 函数 $\varphi(n)$

2.1 数论函数的定义

2.1 数论函数的定义

数论函数是定义在全体正整数 N 上的函数，它对 $\forall n \in N$ ，指定一个实数或复数 $f(n)$ 。数论函数在数学与计算机科学中有重要应用。

例如， $f(n) = \sqrt{n}$ ($n \in N$) 是数论函数，对自然数 n 指定了一个实数 \sqrt{n} 。

定义1.1 设 $f(n)$ 是数论函数，如果对于 $\forall m, n \in N$ ，当 $(m, n) = 1$ 时， $f(mn) = f(m)f(n)$ ，则称 $f(n)$ 是积性的。如果去掉条件 $(m, n) = 1$ ， $f(mn) = f(m)f(n)$ 仍成立，则称 $f(n)$ 是完全积性的。

例如, $f(n) = n^k$ (k 是给定的非负整数) 是完全积性的。

定理1.1 设 $n = \prod_{i=1}^s p_i^{\alpha_i}$ 是 n 的标准分解式, $f(n)$ 是非恒0的积性函数的充要条件是 $f(1) = 1$ 且

$$f(n) = \prod_{i=1}^s f(p_i^{\alpha_i}) \quad (1.1)$$

进一步, $f(n)$ 是完全积性的充要条件是 $f(1) = 1$ 且

$$f(n) = \prod_{i=1}^s f^{\alpha_i}(p_i) \quad (1.2)$$

证明 $f(n)$ 不是恒0的，存在 $n_0 \in N$ ，使得

$$0 \neq f(n_0) = f(n_0 \cdot 1) = f(n_0)f(1), \text{ 所以 } f(1) = 1.$$

必要性：对 s 用数学归纳法。当 $s = 1$ 时， $n = p_1^{\alpha_1}$ ，
 $f(n) = f(p_1^{\alpha_1})$ 成立。假设式 (1.1) 对 s 成立，则 $s+1$
时，由于 $(\prod_{i=1}^s p_i^{\alpha_i}, p_{s+1}^{\alpha_{s+1}}) = 1$ ，所以

$$\begin{aligned} f(n) &= f\left(\prod_{i=1}^{s+1} p_i^{\alpha_i}\right) = f\left(\left(\prod_{i=1}^s p_i^{\alpha_i}\right) p_{s+1}^{\alpha_{s+1}}\right) \\ &= f\left(\prod_{i=1}^s p_i^{\alpha_i}\right) f(p_{s+1}^{\alpha_{s+1}}) = \left(\prod_{i=1}^s f(p_i^{\alpha_i})\right) f(p_{s+1}^{\alpha_{s+1}}) = \prod_{i=1}^{s+1} f(p_i^{\alpha_i}) \end{aligned}$$

如果 $f(n)$ 是完全积性的，则对 $\forall i \in \{1, \dots, s\}$,

$$f(p_i^{\alpha_i}) = f^{\alpha_i}(p_i) \text{ 所以 } f(n) = \prod_{i=1}^s f^{\alpha_i}(p_i) \text{ 。}$$

充分性：若 m, n 中有1个为1，不妨设 $m=1$ ，由 $f(1)=1$ ，
 $f(mn)=f(n)=f(n)f(1)=f(m)f(n)$ 。当 $m>1, n>1$ 时，设 $m=p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$, $n=q_1^{\beta_1} \cdots q_t^{\beta_t}$ 。如果 $(m, n)=1$ ，则对 $\forall p_i, q_j (1 \leq i \leq s, 1 \leq j \leq t)$ ，有 $p_i \neq q_j$, $p_1^{\alpha_1}, \dots, p_s^{\alpha_s}$, $q_1^{\beta_1}, \dots, q_t^{\beta_t}$ 两两互素。所以

$$\begin{aligned} f(mn) &= f(p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s} q_1^{\beta_1} \cdots q_t^{\beta_t}) \\ &= f(p_1^{\alpha_1}) \cdots f(p_s^{\alpha_s}) f(q_1^{\beta_1}) \cdots f(q_t^{\beta_t}) = f(m)f(n) \end{aligned}$$

即 $f(n)$ 是积性的。

要证 $f(n)$ 是完全积性的，则去掉 $(m, n) = 1$ 的条件。此时 m, n 的标准分解式中 $p_i (1 \leq i \leq s)$ 和 $q_j (1 \leq j \leq t)$ 存在相等的元素，将相等的元素合在一起。不妨假定前 $e (e \leq s, e \leq t)$ 项相等，则 mn 的标准分解式为

$$mn = p_1^{\alpha_1+\beta_1} \cdots p_e^{\alpha_e+\beta_e} p_{e+1}^{\alpha_{e+1}} \cdots p_s^{\alpha_s} q_{e+1}^{\beta_{e+1}} \cdots q_t^{\beta_t}。按照式(1.2),$$
$$\begin{aligned} f(mn) &= f^{\alpha_1+\beta_1}(p_1) \cdots f^{\alpha_e+\beta_e}(p_e) f^{\alpha_{e+1}}(p_{e+1}) \cdots f^{\alpha_s}(p_s) f^{\beta_{e+1}}(q_{e+1}) \cdots f^{\beta_t}(q_t) \\ &= f^{\alpha_1}(p_1) \cdots f^{\alpha_s}(p_s) f^{\beta_1}(q_1) \cdots f^{\beta_t}(q_t) = f(mn) \end{aligned}$$

证毕。

定理1.2 设 f 是不恒为0的积性函数，则 $F(n) = \sum_{d|n} f(d)$ 也是积性函数，其中和号表示对 n 的所有正因子求和。

证明 $F(1) = f(1) = 1$ 。当 $n > 1$ 时，设 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$ ，由第1章定理2.14， $p_1^{\beta_1} \cdots p_s^{\beta_s}$ ($0 \leq \beta_i \leq \alpha_i, i = 1, \dots, s$) 是 n 的所有因子。 $F(n) = \sum_{d|n} f(d) = \sum_{\beta_1=0}^{\alpha_1} \cdots \sum_{\beta_s=0}^{\alpha_s} f(p_1^{\beta_1} \cdots p_s^{\beta_s})$

$$= \sum_{\beta_1=0}^{\alpha_1} \cdots \sum_{\beta_s=0}^{\alpha_s} [f(p_1^{\beta_1}) \cdots f(p_s^{\beta_s})] = \left[\sum_{\beta_1=0}^{\alpha_1} f(p_1^{\beta_1}) \right] \cdots \left[\sum_{\beta_s=0}^{\alpha_s} f(p_s^{\beta_s}) \right]$$

$$= \left[\sum_{d_1|p_1^{\alpha_1}} f(d_1) \right] \cdots \left[\sum_{d_s|p_s^{\alpha_s}} f(d_s) \right]$$

， 所以 $F(n)$ 是积性的。

证毕。

定理1.3 设 f, g 是2个积性函数, 则 $F(n) = \sum_{d|n} f(d)g\left(\frac{n}{d}\right)$ 也是积性函数。

证明 由 $f(1) = g(1) = 1$ 得 $F(1) = 1$ 。

$$\begin{aligned} \text{当 } n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s} \text{ 时, } F(n) &= \sum_{\beta_1=0}^{\alpha_1} \cdots \sum_{\beta_s=0}^{\alpha_s} f(p_1^{\beta_1} \cdots p_s^{\beta_s})g(p_1^{\alpha_1-\beta_1} \cdots p_s^{\alpha_s-\beta_s}) \\ &= \sum_{\beta_1=0}^{\alpha_1} \cdots \sum_{\beta_s=0}^{\alpha_s} \left[f(p_1^{\beta_1}) \cdots f(p_s^{\beta_s})g(p_1^{\alpha_1-\beta_1}) \cdots g(p_s^{\alpha_s-\beta_s}) \right] \\ &= \sum_{\beta_1=0}^{\alpha_1} \left[f(p_1^{\beta_1})g(p_1^{\alpha_1-\beta_1}) \right] \cdots \left[\sum_{\beta_s=0}^{\alpha_s} f(p_s^{\beta_s})g(p_s^{\alpha_s-\beta_s}) \right] = F(p_1^{\alpha_1}) \cdots F(p_s^{\alpha_s}) \end{aligned}$$

所以 $F(n)$ 是积性的。

证毕。

2.2 函数 $\tau(n)$ 和 $\sigma(n)$

2.2 函数 $\tau(n)$ 和 $\sigma(n)$

定义2.1 设 $n \in Z$ ， 定义 $\tau(n) = \sum_{d|n} 1$ ， $\sigma(n) = \sum_{d|n} d$ 。

即 $\tau(n)$ 是 n 的所有正因子的个数， $\sigma(n)$ 是 n 的所有正因子之和。

定理2.1 设 $n \in N$ ，

- (1) $\tau(n)$ 是积性的。
- (2) 如果 n 为素数， $\tau(n)=2$ 。如果 $n = p^\alpha$ (其中 p 为素数)，则 $\tau(p^\alpha) = \alpha + 1$ 。
- (3) 如果 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$ ，则 $\tau(n) = (\alpha_1 + 1) \cdots (\alpha_s + 1) = \prod_{i=1}^s (\alpha_i + 1)$

证明 (1) 因为常数函数 $f(n) = 1$ 是积性的, $\tau(n) = \sum_{d|n} f(d)$,
由定理1.2, $\tau(n)$ 是积性的。

(2) 若 n 为素数, 则 n 只有2个因子 $1, n$ 所以 $\tau(n) = 2$ 。
若 $n = p^\alpha$, 则 n 的因子为 $n = p^\beta$ ($0 \leq \beta \leq \alpha$), $\tau(n) = \sum_{\beta=0}^{\alpha} 1 = (\alpha + 1)$

(3) $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$ 时,

$$\tau(n) = \tau(p_1^{\alpha_1}) \cdots \tau(p_s^{\alpha_s}) = (\alpha_1 + 1) \cdots (\alpha_s + 1)。$$

证毕。

定理2.2 设 $n \in N$,

(1) $\sigma(n)$ 是积性的。

(2) 如果 n 为素数, 则 $\sigma(n) = n + 1$ 。如果 $n = p^\alpha$ (p 为

素数), 则 $\sigma(p^\alpha) = \frac{p^{\alpha+1} - 1}{p - 1}$

(3) 如果 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$, 则 $\sigma(n) = \frac{p_1^{\alpha_1+1} - 1}{p_1 - 1} \cdots \frac{p_s^{\alpha_s+1} - 1}{p_s - 1} = \prod_{i=1}^s \frac{p_i^{\alpha_{i+1}} - 1}{p_i - 1}$

证明 (1) 因为恒等函数 $f(n) = n$ 是积性的, $\sigma(n) = \sum_{d|n} d = \sum_{d|n} f(d)$
由定理1.2, $\sigma(n)$ 是积性的。

(2) 如果 n 为素数, n 只有2个因子1和 n , $\sigma(n) = \sum_{d|n} d = 1 + n$
如果 $n = p^\alpha$, 则 $\sigma(n) = \sum_{\beta=0}^{\alpha} p^\beta = 1 + p + \cdots + p^\alpha = \frac{p^{\alpha+1} - 1}{p - 1}$

(3) 如果 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$, 则

$$\sigma(n) = \sigma(p_1^{\alpha_1}) \cdots \sigma(p_s^{\alpha_s}) = \frac{p_1^{\alpha_1+1} - 1}{p_1 - 1} \cdots \frac{p_s^{\alpha_s+1} - 1}{p_s - 1} = \prod_{i=1}^s \frac{p_i^{\alpha_i+1} - 1}{p_i - 1}$$

证毕。

2.3 函数 $\mu(n)$ 及Möbius变换

2.3 函数 $\mu(n)$ 及Möbius变换

定义3.1 设 $n \in N$, n 的标准分解式为 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$, 定义函数:

$$\mu(n) = \begin{cases} 1, & n = 1; \\ 0, & \text{如果存在 } i \in \{1, \dots, s\}, \text{ 使得 } \alpha_i \geq 2; \\ (-1)^s, & \text{其他.} \end{cases}$$

称函数 $\mu(n)$ 为Möbius函数。

由定义可见, 若 n 含有素数的平方因子, 则 $\mu(n) = 0$ 。如果 n 是偶数个不同素数的乘积, $\mu(n) = 1$; 如果是奇数个不同素数的乘积, $\mu(n) = -1$ 。

下表是一些 n 的 $\mu(n)$ 函数值。

表3.2 一些 n 的 $\mu(n)$ 函数值

n	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	100	101	102
$\mu(n)$	1	-1	-1	0	-1	1	-1	0	0	1	0	-1	-1

定理3.1 设 $n \in N$,

(1) $\mu(n)$ 是积性的;

(2) 设 $\nu(n) = \sum_{d|n} \mu(d)$, 则 $\nu(n) = \begin{cases} 1, & \text{如果 } n=1; \\ 0, & \text{如果 } n>1. \end{cases}$

证明 (1) 由定义, $\mu(1) = 1$ 。设 $m, n \in N$, $(m, n) = 1$, 如果 m 或 n 有素数平方因子, 即 $\mu(m) = 0$ 或 $\mu(n) = 0$, 则 mn 也有素数平方因子, 因此 $\mu(mn) = 0$, 所以 $\mu(mn) = \mu(m)\mu(n)$ 否则, 设 $m = p_1 \cdots p_s$, $n = q_1 \cdots q_t$ 。由 $(m, n) = 1$, 有

$$p_i \neq q_j \quad (i=1, \dots, s; j=1, \dots, t),$$

$$\mu(mn) = \mu(p_1 \cdots p_s q_1 \cdots q_t) = (-1)^{s+t} = (-1)^s (-1)^t = \mu(m)\mu(n).$$

(2) $n=1$ 时, $\nu(1)=\sum_{d|n} \mu(d)=1$ 。 $n>1$ 时, 由 $\mu(n)$ 是积性的及定理1.2, 知 $\nu(n)$ 是积性的。因此求 $\nu(n)$ 只需对 n 的标准分解式中的每一项素数幂进行。

$$\begin{aligned}\nu(p^\alpha) &= \sum_{d|p^\alpha} \mu(d) = \mu(1) + \mu(p) + \mu(p^2) + \cdots + \mu(p^\alpha) \\ &= 1 + (-1) + 0 + 0 + \cdots + 0 = 0\end{aligned}$$

所以 $\nu(n)=0$ 。 证毕。

在函数 $\tau(n) = \sum_{d|n} 1$ 中取 $f(n) = 1$, $\sigma(n) = \sum_{d|n} d$ 中取 $f(d) = d$,
 $\nu(n) = \sum_{d|n} \mu(d)$ 中取 $f(d) = \mu(d)$, 都是形如

$$F(n) = \sum_{d|n} f(d) \quad (n \in N) \quad (3.1)$$

的函数。特别地, 当 $f(n)$ 是积性函数时, $F(n)$ 是容易计算的。
称 (3.1) 式是函数 $f(n)$ 的 Möbius 变换, 而由 $F(n)$ 求 $f(n)$ 称为
函数 $F(n)$ 的 Möbius 反变换。

定理3.2 设 $f(n), F(n)$ ($n \in N$) 是数论函数, 则 (3.1) 式成立的充要条件是:

$$f(n) = \sum_{d|n} \mu(d) F\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d|n} \mu\left(\frac{n}{d}\right) F(d) \quad (3.2)$$

证明 必要性: 假设 (3.1) 式成立, 则

$$\sum_{d|n} \mu(d) F\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{m|\frac{n}{d}} f(m) = \sum_{m|n} f(m) \sum_{d|\frac{n}{m}} \mu(d)$$

由定理3.1的(2), 当 $\frac{n}{m} = 1$ 时, $\sum_{d|\frac{n}{m}} \mu(d) = 1$; 否则 $\sum_{d|\frac{n}{m}} \mu(d) = 0$ 。

所以上式等于 $f(n)$ 。

充分性：设(3.2)式成立，则

$$\sum_{d|n} f(d) = \sum_{d|n} \sum_{m|d} \mu(m) F\left(\frac{d}{m}\right) = \sum_{m|n} \mu(m) \sum_{m|d, d|n} F\left(\frac{d}{m}\right)。令d=mk，$$

$$\text{则 } \sum_{d|n} f(d) = \sum_{m|n} \mu(m) \sum_{k|\frac{n}{m}} F(k) = \sum_{k|n} F(k) \sum_{m|\frac{n}{k}} \mu(m)。$$

由定理3.1的(2)，当 $\frac{n}{k}=1$ 时， $\sum_{m|\frac{n}{k}} \mu(m)=1$ ；否则 $\sum_{m|\frac{n}{k}} \mu(m)=0$ 。

$$\text{所以 } \sum_{d|n} f(d) = F(n)。$$

证毕。

定理 2.3.2 设 $f(n)$ 、 $F(n)$ ($n \in N$) 是数论函数，则 $F(n) = \sum_{d|n} f(d)$ 成立的充要条件是

P19

$$f(n) = \sum_{d|n} \mu(d) F\left(\frac{n}{d}\right) = \sum_{d|n} \mu\left(\frac{n}{d}\right) F(d)$$

证明：必要性 (\Rightarrow)： $F(n) = \sum_{d|n} f(d) \Rightarrow f(n) = \sum_{d|n} \mu(d) F\left(\frac{n}{d}\right)$

$$\begin{aligned} \sum_{d|n} \mu(d) F\left(\frac{n}{d}\right) &= \sum_{d|n} \mu(d) \sum_{m|\frac{n}{d}} f(m) = \sum_{d|n} \sum_{m|\frac{n}{d}} \mu(d) \cdot f(m) \\ &\quad \boxed{\begin{array}{l} (d, m) | (d|n, m|\frac{n}{d}) \\ \Leftrightarrow (d, m) | (cd|n, md|n), \\ \Leftrightarrow (d, m) | (m|n, d|\frac{n}{m}) \end{array}} \quad \text{在内循环 } [\sum_{m|\frac{n}{d}} \mu(d) \cdot f(m)] \text{ 中} \\ &= \sum_{m|n} \sum_{d|m} \mu(d) \cdot f(m) \quad \text{当 } d \text{ 遍历 } \frac{n}{m} \text{ 的因子集时 } f(m) \text{ 是常数, 可提出出来} \\ &= \sum_{m|n} f(m) \sum_{d|m} \mu(d) \\ &= \sum_{m|n} f(m) \not\in \left\lfloor \frac{n}{m} \right\rfloor \\ &= f(n) \end{aligned}$$

充分性 (\Leftarrow):

$$= \sum_{d|n} f\left(\frac{n}{d}\right)$$

$$\sum_{d|n} f(d) = \sum_{d|n} \sum_{m|d} \mu(m) \cdot F\left(\frac{d}{m}\right)$$

$$= \sum_{d|n} \sum_{m|\frac{n}{d}} \mu(m) \cdot F\left(\frac{n}{md}\right)$$

$$= \sum_{d|n} \sum_{m|\frac{n}{d}} \mu\left(\frac{n}{md}\right) \cdot F(m)$$

$$= \sum_{m|n} \sum_{d|\frac{n}{m}} \mu\left(\frac{n}{md}\right) \cdot F(m)$$

$$= \sum_{m|n} F(m) \cdot \sum_{d|\frac{n}{m}} \mu\left(\frac{n}{md}\right)$$

$$= \sum_{m|n} F(m) \cdot \left\lfloor \frac{m}{n} \right\rfloor$$

$$= F(n)$$

证毕。

推论 $f(n), F(n)$ 如定理3.2所述, 则 $f(n)$ 是积性的充要条件是 $F(n)$ 是积性的。

证明 必要性: 即为定理1.2。

充分性: 在定理1.3中取 $f(d) = \mu(d)$, $g\left(\frac{n}{d}\right) = F\left(\frac{n}{d}\right)$, 即得。
证毕。

Theorem:

$$F(n) = \sum_{d|n} f(d)$$

if and only if

$$f(n) = \sum_{d|n} \mu(n/d) F(d)$$

and $f(n)$ is multiplicative if and only if $F(n)$ is multiplicative.

Example: From before $n = \sum_{d|n} \phi(n)$. Write $n = p_1^{k_1} \dots p_m^{k_m}$. Then

$$\begin{aligned}\phi(n) &= \sum_{d|n} \mu(d) \frac{n}{d} \\ &= n \sum_{d|n} \mu(d) \frac{1}{d} \\ &= n \left(1 - \sum_i \frac{1}{p_i} + \sum_{i \neq j} \frac{1}{p_i p_j} - \dots \right) \\ &= n \left(1 - \frac{1}{p_1} \right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_m} \right)\end{aligned}$$

which is another way to derive the [formula for \$\phi\$](#) .

Gauss encountered the Möbius function over 30 years before Möbius when he showed that the sum of the [generators](#) of \mathbb{Z}_p^* is $\mu(p-1)$. More generally, if \mathbb{Z}_n^* has a generator, then the sum of all the generators of \mathbb{Z}_n^* is $\mu(\phi(n))$. This can be seen by considering the sums of the roots of polynomials of the form $x^d - 1$ where $d|\phi(n)$.



例3.1 设 $n \in N$, n 的标准分解式是 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$, 定义

$$\Omega(n) = \begin{cases} \alpha_1 + \cdots + \alpha_s, & n > 1; \\ 0, & n = 1. \end{cases}$$

及 $\lambda(n) = (-1)^{\Omega(n)}$ ($n \geq 1$)。求 $\lambda(n)$ 的Möbius变换。

解：由 $\Omega(mn) = \Omega(m) + \Omega(n)$ 可得 $\lambda(n)$ 是完全积性的。由定理1.2知， $\lambda(n)$ 的Möbius函数 $F(n)$ 也是积性的，

$$\begin{aligned} F(p^\alpha) &= \sum_{d|p^\alpha} \lambda(d) = \sum_{d|p^\alpha} (-1)^{\Omega(d)} = (-1)^{\Omega(1)} + (-1)^{\Omega(p)} + \cdots + (-1)^{\Omega(p^\alpha)} \\ &= (-1)^0 + (-1)^1 + (-1)^2 + \cdots + (-1)^\alpha = \begin{cases} 1, & 2|\alpha; \\ 0, & 2\nmid\alpha. \end{cases} \end{aligned}$$

$$\text{所以 } F(n) = \prod_{i=1}^s F(p_i^{\alpha_i}) = \begin{cases} 1, & n \text{ 是完全平方, 即 } 2|\alpha_1, \dots, 2|\alpha_s; \\ 0, & \text{其他;} \end{cases}$$

例3.2 求 $F(n) = n^t$ 的Möbius逆变换。

解：易知 n^t 是积性函数，由（3.2）式得

$$\begin{aligned} f(p^\alpha) &= \sum_{d|p^\alpha} \mu(d) F\left(\frac{p^\alpha}{d}\right) = \mu(1) F(p^\alpha) + \mu(p) F(p^{\alpha-1}) \\ &= p^{\alpha t} - p^{(\alpha-1)t} = p^{\alpha t} (1 - p^{-t}) \end{aligned}$$

所以 $f(n) = \prod_{p|n} f(p^\alpha) = n^t \prod_{p|n} (1 - p^{-t})$ 。

2.4 函数 $\varphi(n)$

2.4 函数 $\varphi(n)$

定义4.1 设 $n \in N$, $\varphi(n)$ 定义为不大于 n 且与 n 互素的正整数的个数, 即 $\varphi(n) = \sum_{\substack{1 \leq k \leq n \\ (k, n)=1}} 1$ 。称 $\varphi(n)$ 为 n 的 Euler 函数。

下表是一些数的 Euler 函数值。

表4.1 一些数的 Euler 函数值

n	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	100
$\varphi(n)$	1	1	2	2	4	2	6	4	6	4	40

定理4.1 设 $n \in N$, 则 $\sum_{d|n} \varphi(d) = n$ 。

证明 设 S_n 表示有理数的集合 $S_n = \left\{ \frac{1}{n}, \frac{2}{n}, \dots, \frac{n}{n} \right\}$, T_n 表示 S_n 中即约分数 (即分子与分母互素的分数) 的集合。显

然 $|S_n| = n$, $|T_n| = \varphi(n)$ 。例如, $S_6 = \left\{ \frac{1}{6}, \frac{2}{6}, \frac{3}{6}, \frac{4}{6}, \frac{5}{6}, \frac{6}{6} \right\}$, $T_6 = \left\{ \frac{1}{6}, \frac{5}{6} \right\}$ 。

将 S_n 中的数全部化简为即约的, 得 S'_n , 如 $S'_6 = \left\{ \frac{1}{6}, \frac{1}{3}, \frac{1}{2}, \frac{2}{3}, \frac{5}{6}, \frac{1}{1} \right\}$

则 $\frac{e}{d} \in S_n'$ 当且仅当 $d|n$, $1 \leq e \leq d$, 且 $(e, d) = 1$ 。即对 n 的固定因子 d , $\frac{e}{d}$ 构成集合 T_d , 所以 $|T_d| = \varphi(d)$ 。对 S_n' 按照 d 划分, 得到不相交的集合 T_d 。有 $S_n' = \bigcup_{d|n} T_d$,
 $n = |S_n'| = \sum_{d|n} T(d) = \sum_{d|n} \varphi(d)$ 。证毕。

定理4.2 设 $n \in N$,

(1) $\varphi(n)$ 是积性的。

(2) 如果 n 为素数, 则 $\varphi(n) = n - 1$ 。如果 $n = p^\alpha$ (p 为素数), 则 $\varphi(n) = p^\alpha - p^{\alpha-1} = p^\alpha \left(1 - \frac{1}{p}\right)$ 。

(3) 如果 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$, $\varphi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$ 。

证明 (1) 在定理4.1中取 $F(n) = n$, 由定理3.2,
 $\varphi(n) = \sum_{d|n} \mu(d)F\left(\frac{n}{d}\right)$ 。因 $F(n)$ 是积性的, 由定理3.2的推论知 $\varphi(n)$ 是积性的。

(2) 如果 n 为素数, 则 $1, 2, \dots, n-1$ 都与 n 互素, 所以 $\varphi(n) = n-1$ 。如果 $n = p^\alpha$, 则在 $1, 2, \dots, p^\alpha$ 中与 n 不互素的数一定包含因子 p , 即 $p, 2p, 3p, \dots, (p^{\alpha-1})p$ 是与 n 不互素的数, 有 $p^{\alpha-1}$ 个。因此与 n 互素的数有
 $\varphi(p^\alpha) = p^\alpha - p^{\alpha-1} = p^\alpha \left(1 - \frac{1}{p}\right)$ 个。

(3) 对 s 用归纳法, 当 $s = 1$ 时, 即为 (2)。设 $s - 1$ 时成立, 则当 s 时, 因 $(p_1^{\alpha_1} \cdots p_{s-1}^{\alpha_{s-1}}, p_s^{\alpha_s}) = 1$, 由 $\varphi(n)$ 的积性得 $\varphi(n) = \varphi(p_1^{\alpha_1} \cdots p_{s-1}^{\alpha_{s-1}})\varphi(p_s^{\alpha_s})$

$$\begin{aligned}&= p_1^{\alpha_1} \cdots p_{s-1}^{\alpha_{s-1}} \left[\prod_{i=1}^{s-1} \left(1 - \frac{1}{p_i}\right) \right] p_s^{\alpha_s} \left(1 - \frac{1}{p_s}\right) \\&= p_1^{\alpha_1} \cdots p_{s-1}^{\alpha_{s-1}} p_s^{\alpha_s} \prod_{i=1}^s \left(1 - \frac{1}{p_i}\right) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)\end{aligned}$$

证毕。

例4.1 求 $F(n) = \varphi(n)$ 的Möbius反变换。

解 因 $\varphi(n)$ 是积性的，由定理3.2的推论知它的反变换也是积性的。设 $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_s^{\alpha_s}$ ，只需求每一个素因子幂的 Möbius 反变换。由式 (3.2) ，

$$\begin{aligned} f(p^\alpha) &= \sum_{d|p^\alpha} \mu(d) F\left(\frac{p^\alpha}{d}\right) = \mu(1)F(p^\alpha) + \mu(p)F(p^{\alpha-1}) \\ &\quad + \mu(p^2)F(p^{\alpha-2}) + \cdots = F(p^\alpha) - F(p^{\alpha-1}) \quad . \end{aligned}$$

当 $\alpha = 1$ 时, $F(p^\alpha) - F(p^{\alpha-1}) = p - 2 = p(1 - \frac{2}{p}) = p^\alpha(1 - \frac{2}{p})$ 。

当 $\alpha \geq 2$ 时, $F(p^\alpha) - F(p^{\alpha-1}) = p^\alpha - p^{\alpha-1} - (p^{\alpha-1} - p^{\alpha-2})$

$$= p^\alpha - 2p^{\alpha-1} + p^{\alpha-2} = p^\alpha \left(1 - \frac{1}{p}\right)^2$$

所以, 由定理1.1得, $f(n) = n \prod_{p \parallel n} \left(1 - \frac{2}{p}\right) \prod_{p^2 \mid n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)^2$ 。

其中 $p \parallel n$ 表示 $p \mid n$ 但 $p^2 \nmid n$ 。