

第十二讲 高斯函数

知识、方法、技能

函数 $y = [x]$, 称为高斯函数, 又称取整函数. 它是数学竞赛热点之一.

定义一: 对任意实数 x , $[x]$ 是不超过 x 的最大整数, 称 $[x]$ 为 x 的整数部分. 与它相伴随的是小数部分函数 $y = \{x\}, \{x\} = x - [x]$.

由 $[x]$ 、 $\{x\}$ 的定义不难得到如下性质:

(1) $y = [x]$ 的定义域为 \mathbf{R} , 值域为 \mathbf{Z} ; $y = \{x\}$ 的定义域为 \mathbf{R} , 值域为 $[0, 1)$

(2) 对任意实数 x , 都有 $x = [x] + \{x\}$, 且 $0 \leq \{x\} < 1$.

(3) 对任意实数 x , 都有 $[x] \leq x < [x] + 1, x - 1 < [x] \leq x$.

(4) $y = [x]$ 是不减函数, 即若 $x_1 \leq x_2$, 则 $[x_1] \leq [x_2]$; $y = \{x\}$ 是以 1 为周期的周期函数

(5) $[x+n] = n + [x]; \{x+n\} = \{x\}$. 其中 $x \in \mathbf{R}, n \in \mathbf{N}^*$.

(6) $[x+y] \geq [x] + [y]; \{x\} + \{y\} \geq \{x+y\}; [\sum_{i=1}^n x_i] \geq \sum_{i=1}^n [x_i], x_i \in \mathbf{R}$; 特别地,

$$[\frac{na}{b}] \geq n[\frac{a}{b}].$$

(7) $[xy] \geq [x] \cdot [y]$, 其中 $x, y \in \mathbf{R}_+$; 一般有 $[\prod_{i=1}^n x_i] \geq \sum_{i=1}^n [x_i], x_i \in \mathbf{R}_+$; 特别地,

$$[\sqrt[n]{x}] \leq [x], x \in \mathbf{R}_+, n \in \mathbf{N}^*.$$

(8) $[\frac{x}{n}] = [\frac{[x]}{n}]$, 其中 $x \in \mathbf{R}^+, n \in \mathbf{N}^*$.

【证明】(1) — (7) 略.

(8) 令 $[\frac{x}{n}] = m, m \in \mathbf{Z}$, 则 $m \leq \frac{x}{n} < m+1$, 因此, $nm \leq x < n(m+1)$. 由于 $nm, n(m+1) \in \mathbf{N}$, 则由(3)知, $nm \leq [x] < n(m+1)$, 于是 $m \leq \frac{[x]}{n} < m+1$, 故 $[\frac{[x]}{n}] = m$. 证毕.

取整函数或高斯函数在初等数论中的应用是基于下面两个结论.

定理一: $x \in \mathbf{R}_+, n \in \mathbf{N}^*$, 且 1 至 x 之间的整数中, 有 $[\frac{x}{n}]$ 个是 n 的倍数.

【证明】因 $\frac{x}{n} \leq \frac{x}{n} < \frac{x}{n} + 1$, 即 $[\frac{x}{n}] \cdot n \leq x < ([\frac{x}{n}] + 1) \cdot n$, 此式说明: 不大于 x 而是 n 的倍数的正整数只有这 $\frac{[x]}{n}$ 个: $n, 2n, \dots, [\frac{x}{n}] \cdot n$.

定理二: 在 $n!$ 中, 质数 p 的最高方次数是 $p(n!) = [\frac{n}{p}] + [\frac{n}{p^2}] + [\frac{n}{p^3}] + \dots$.

【证明】由于 p 是质数, 因此 $n!$ 含 p 的方次数 $p(n!)$ 一定是 $1, 2, \dots, n-1, n$ 各数中所含 p 的方次数的总和. 由定理一知, $1, 2, \dots, n$ 中有 $[\frac{n}{p}]$ 个 p 的倍数, 有 $[\frac{n}{p^2}]$ 个 p^2 的倍数, \dots ,

所以 $p(n!) = [\frac{n}{p}] + [\frac{n}{p^2}] + \dots$.

此定理说明: $n! = p^{p(n!)} \cdot M$, 其中 M 不含 p 的因数. 例如, 由于 $1 + \dots = 285 + 40 + 5 = 330$, 则 $2000! = 7^{330} \cdot M$, 其中 $7 \nmid M$.

定理三: (厄米特恒等式) $x \in R, n \in N$, 则 $[x] + [x + \frac{1}{n}] + [x + \frac{2}{n}] + \dots + [x + \frac{n-1}{n}] = [nx]$

【证法 1】引入辅助函数

$f(x) = [nx] - [x] - [x + \frac{1}{n}] - [x + \frac{2}{n}] - \dots - [x + \frac{n-2}{n}] - [x + \frac{n-1}{n}]$. 因 $f(x + \frac{1}{n}) = \dots = f(x)$ 对一切 $x \in R$ 成立, 所以 $f(x)$ 是一个以 $\frac{1}{n}$ 为周期的周期函数, 而当 $x \in [0, \frac{1}{n}]$ 时,

直接计算知 $f(x) = 0$, 故任意 $x \in R$, 厄米特恒等式成立.

【证法 2】等式等价于 $n[x] + [\{x\}] + [\{x\} + \frac{1}{n}] + \dots + [\{x\} + \frac{n-1}{n}] = n[x] + [n\{x\}]$. 消去

$n[x]$ 后得到与原等式一样的等式, 只不过是对 $x \in [0, 1)$, 则一定存在一个 k 使得

$\frac{k-1}{n} \leq x < \frac{k}{n}$, 即 $(k-1) \leq nx < k$, 故原式右端 $= [nx] = k-1$. 另一方面, 由 $\frac{k-1}{n} \leq x < \frac{k}{n}$ 知,

$\frac{k}{n} \leq x + \frac{1}{n} < \frac{k+1}{n}, \frac{k+1}{n} \leq x + \frac{2}{n} < \frac{k+2}{n}, \dots, \frac{k+i}{n} \leq x < \frac{k+i+1}{n}, \dots, \frac{k+n-2}{n} \leq x < \frac{k+n-1}{n}$,

在这批不等式的右端总有一个等于 1, 设 $\frac{k+t}{n} = 1$, 即 $t = n-k$. 这时, $[x] = [x + \frac{1}{n}] = \dots =$

$[x + \frac{n-k}{n}] = 0$, 而 $[x + \frac{n-k+1}{n}] = \dots = [x + \frac{n-1}{n}] = 1$, 因此原式的左端是 $k-1$ 个 1 之和, 即左端 $= k-1$. 故左=右.

【评述】证法 2 的方法既适用于证明等式, 也适用于证明不等式., 这个方法是: 第一步“弃整”, 把对任意实数的问题转化为 $[0, 1)$ 的问题; 第二步对 $[0, 1)$ 分段讨论.

高斯函数在格点（又叫整点）问题研究中有重要应用. 下面给出一个定理.

定理四: 设函数 $y = f(x)$ 在 $[a, b]$ 上连续而且非负, 那么和式 $\sum_{a < t \leq b} [f(t)]$ (t 为 $[a, b]$ 内的整

数) 表示平面区域 $a < x \leq b, 0 < y \leq f(x)$ 内的格点个数. 特别地, 有

(1) 位于三角形: $y = ax + b > 0, c < x \leq d$ 内的格点个数等于 $\sum_{c < x \leq d} [ax + b]$ (且 x 为整数);

(2) $(p, q) = 1$, 矩形域 $[0, \frac{q}{2}; 0, \frac{p}{2}]$ 内的格点数等于

$$\sum_{0 < x < q/2} [\frac{p}{q}x] + \sum_{0 < y < p/2} [\frac{q}{p}y] = \frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}.$$

(3) $r > 0$, 圆域 $x^2 + y^2 \leq r^2$ 内的格点个数等于

$$1 + 4[r] + 8 \sum_{0 < x \leq r/\sqrt{2}} [\sqrt{r^2 - x^2}] - 4[\frac{r}{\sqrt{2}}]^2.$$

(4) $n > 0$, 区域: $x > 0, y > 0, xy \leq n$ 内的格点个数等于

$$2 \sum_{0 < x < \sqrt{n}} [\frac{n}{x}] - [\sqrt{n}]^2.$$

这些结论通过画图即可得到.