

1. 给出算法符号  $O$  的定义，并证明：

$$(1) 100n^2 + 1 = O(n^2)$$

$$(2) O(f(n)g(n)) = O(f(n)) O(g(n))$$

答案：

算法符号  $O$  的定义：

$$O(g(n)) = \{ f(n) \mid \text{存在正常数 } c \text{ 和 } n_0 \text{ 使得对所有 } n \geq n_0 \text{ 有: } 0 \leq f(n) \leq cg(n) \}$$

(1) 注意到当  $n \geq 1$  时， $100n^2 \leq 100n^2$ ， $1 \leq n^2$ ，从而取  $c=101$ ， $n_0=1$  时有

$$100n^2 + 1 \leq cn^2$$

$$\text{从而 } 100n^2 + 1 = O(n^2)$$

(2) 对于任意  $f_1(n) \in O(f(n))$ ，存在正常数  $c_1$  和自然数  $n_1$ ，使得对所有  $n \geq n_1$ ，有  $f_1(n) \leq c_1 f(n)$ 。

类似地，对于任意  $g_1(n) \in O(g(n))$ ，存在正常数  $c_2$  和自然数  $n_2$ ，使得对所有  $n \geq n_2$ ，有  $g_1(n) \leq c_2 g(n)$ 。

令  $c_3 = c_1 * c_2$ ， $n_3 = \max\{n_1, n_2\}$ 。则对所有的  $n \geq n_3$ ，有

$$f_1(n) * g_1(n) \leq c_1 f(n) * c_2 g(n) = c_3 f(n) * g(n) = O(f(n)g(n))。$$

故有关系

$$O(f(n)g(n)) = O(f(n)) O(g(n))$$

2. 给出算法符号的定义，并注明

$$4n^2 + 1 = \Omega(10n^{1.5})$$

答案：

算法符号  $\Omega$  的定义：

$$\Omega(g(n)) = \{ f(n) \mid \text{存在正常数 } c \text{ 和 } n_0 \text{，使得对所有 } n \geq n_0 \text{ 有: } 0 \leq cg(n) \leq f(n) \}$$

对于  $c = \frac{1}{10}$ ， $n_0 = 1$ ，当  $n \geq n_0$  时有

$$0 \leq n^{1.5} \leq 4n^2 + 1$$

$$\text{从而 } 4n^2 + 1 = \Omega(10n^{1.5})$$

3. 给出算法符号  $\Theta$  的定义，并证明

$$n^2 + 4n \lg n + 2n^3 = \Theta(n^3)$$

答案:

算法符号 $\Theta$ 的定义:

$\Theta(g(n)) = \{ f(n) \mid \text{存在正常数 } c_1, c_2 \text{ 和 } n_0, \text{ 使得对所有 } n \geq n_0 \text{ 有: } c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n) \}$

对于  $c_1 = \frac{1}{10}$ ,  $c_2 = 10$ ,  $n_0 = 100$ , 当  $n \geq n_0$  时有

$$\frac{1}{10}n^3 \leq n^2 + 4n \lg n + 2n^3 \leq 10n^3$$

从而  $n^2 + 4n \lg n + 2n^3 = \Theta(n^3)$

或者用极限证明二式比值是一个常数, 或者证明  $f(n)$  既是  $g(n)$  的渐进上界也是  $g(n)$  的渐进下界。

4. 给出算法符号  $o$  的定义, 并证明

$$4n \log n + 7 = o(2n^2 + 3n \log n + 3)$$

答案:

算法符号  $o$  的定义:

$o(g(n)) = \{ f(n) \mid \text{对于任何正常数 } c > 0, \text{ 存在正数 } n_0 > 0, \text{ 使得对所有 } n \geq n_0 \text{ 有: } 0 \leq f(n) < c g(n) \}$

由于

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{4n \log n + 7}{2n^2 + 3n \log n + 3} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{4 \log n}{2n + 3 \log n} = 0$$

从而  $4n \log n + 7 = o(2n^2 + 3n \log n + 3)$

此题根据定义, 对任意的正常数  $c$ , 找到  $n_0$  也可证明。

5. 给出算法符号  $\omega$  的定义, 并证明

$$2^n + n + 1 = \omega(20n^2 + 100)$$

答案:

算法符号  $\omega$  的定义:

$\omega(g(n)) = \{ f(n) \mid \text{对于任何正常数 } c > 0, \text{ 存在正数 } n_0 > 0 \text{ 使得对所有 } n \geq n_0 \text{ 有: } 0 \leq c g(n) < f(n) \}$

由于

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{2^n + n + 1}{20n^2 + 100} \rightarrow \infty$$

从而  $2^n + n + 1 = o(20n^2 + 100)$

此题根据定义，对任意的正常数  $c$ ，找到  $n_0$  也可证明。