

参考答案

2.1

要证明 $f(n) = \Theta(g(n))$ 当且仅当存在正常数 c_1, c_2, n_0 , 使得当 $n \geq n_0$ 时 ,

$c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n)$ 。 取 $c_1 = 3/5, c_2 = 1$ 代入不等式 , 由左不等式可得 $n \geq 21/13$, 由右

不等式可得 $n \geq 0$ 。 所以取 $n_0 = 21/13$ 。 所以当 $n \geq n_0, c_1 = 3/5, c_2 = 1$ 时 , $f(n) = \Theta(g(n))$

2.2

因为 $f(n) \leq \max(f(n), g(n))$, $g(n) \leq \max(f(n), g(n))$

所以有 $f(n) + g(n) \leq 2 \max(f(n), g(n))$

即 $\frac{1}{2}(f(n) + g(n)) \leq \max(f(n), g(n))$

又因为 $\max(f(n), g(n)) = f(n)$ 或者 $g(n)$

所以 $\max(f(n), g(n)) \leq f(n) + g(n)$

对于 $n \geq n_0$, 取 $c_1 = \frac{1}{2}, c_2 = 1$, 可得

$$c_1(f(n) + g(n)) \leq \max(f(n), g(n)) \leq c_2(f(n) + g(n))$$

故所证成立。

2.3

要证 $(n+a)^b = \theta(n^b)$ 当且仅当存在正常数 a_0, c_1, c_2 , 使得

$$c_1 n^b \leq (n+a)^b \leq c_2 n^b$$

$$\text{先设 } c_1 = \left(\frac{1}{2}\right)^b, \text{ 则由 } c_1(n^b) \leq (n+a)^b \Leftrightarrow \left(\frac{1}{2}n\right)^b \leq (n+a)^b$$

$$\Leftrightarrow \frac{1}{2}n \leq n+a \Leftrightarrow -\frac{1}{2}n \leq a \Leftrightarrow n \geq -2a$$

又因为 $n \geq 0$, 所以可取 $n_0 = |2a|$, 使得对于任何的 a , 当 $n \geq n_0$ 时 ,

$$\text{有 } \left(\frac{1}{2}n\right)^b \leq (n+a)^b$$

$$\text{而当 } n_0 = |2a| \text{ 时, } (n+a)^b \leq (n+|a|)^b \leq \left(n+\frac{n}{2}\right)^b \leq \left(\frac{3}{2}n\right)^b \leq (2n)^b = 2^b n^b$$

所以 C_2 可取 2^b

所以当 $c_1 = (\frac{1}{2})^b, c_2 = 2^b, n_0 = \lceil 2a \rceil$ 时, 可证 $(n+a)^b = \theta(n^b)$

//根据极限来证也可以。

2.4

要证 $f(n) = \Theta(n^2)$ 当且仅当存在正常数 c_1, c_2, n_0 , 使得当 $n \geq n_0$ 时,

$c_1 n^2 \leq f(n) \leq c_2 n^2$, 取 $c_1 = a/2, c_2 = 2a$, 代入左不等式可得: $\frac{a}{2} n^2 + bn + c \geq 0$, 求出

$n \geq \frac{-b + \sqrt{|4ac - b^2|}}{a}$ 。代入右不等式可得: $an^2 - bn - c \geq 0$, 求出

$n \geq \frac{b + \sqrt{|-4ac - b^2|}}{2a}$ 。取 $n_0 = \max(\frac{-b + \sqrt{|4ac - b^2|}}{a}, \frac{b + \sqrt{|-4ac - b^2|}}{2a}, 0)$ 。当 $n \geq n_0$

时, $f(n) = \Theta(n^2)$

2.5

要证明 $f(n) = O(g(n))$ 当且仅当存在正常数 c, n_0 , 使得当 $n \geq n_0$ 时, 有 $f(n) \leq cg(n)$, 即

$n^2 \leq cn^3$, 求解得 $c \geq 1/n \geq 0$, 所以对于所有的 $n \geq 0$, 有 $f(n) = O(g(n))$

2.6

$2^{n+1} = O(2^n)$ 成立, 因为存在正常数 $c \geq 2$, 使得当 $n \geq 0$ 时, 有 $2^{n+1} \leq c2^n$

$2^{2n} = O(2^n)$ 不成立, 因为根据不等式 $2^{2n} \leq c2^n$ 计算可得 $c \geq 2^n$, 当 n 无穷大时, c 不存在, 所以不成立。

2.7

由 $f(n) = O(g(n))$ 可得存在正常数 c, n_0 , 当 $n \geq n_0$ 时, 有 $f(n) \leq cg(n)$, 可得

$1/cf(n) \leq g(n)$, 所以存在一个正常数 $c_1 = 1/c$, 当 $n \geq n_0$ 时, $c_1 f(n) \leq g(n)$, 所以

$g(n) = \Omega(f(n))$

2.8

要证明 $n^3 = \Omega(n^2)$ 当且仅当存在正常数 c, n_0 , 使得当 $n \geq n_0$ 时, 有 $cn^2 \leq n^3$, 求解得

$c \geq 1/n \geq 0$, 所以对于所有的 $n \geq 0$, 有 $n^3 = \Omega(n^2)$

2.9

按照定义证明即可 , 比较简单 , 略 (充分性 , 必要性)

2.10

由已知可得存在正常数 n_1, n_2, c_1, c_2 , 使得当 $n \geq n_1$ 时 , 有 $f_1(n) \leq c_1 g(n)$ 。当 $n \geq n_2$ 时 , 有 $f_2(n) \leq c_2 g(n)$ 。 所以 $f_1(n) \times f_2(n) \leq c_1 g(n) \times c_2 g(n) = c_1 c_2 (g(n) \times g(n))$, 所以当 $n_0 = \max(n_1, n_2)$, $c = c_1 c_2$ 时 , $f_1(n) \times f_2(n) = O(g(n) \times g(n))$