

《算法设计与分析》第1次作业

A+

姓名: 叶宏庭

学号: 71118415

算法分析题

题目1: 假设 $f(n)$ 和 $g(n)$ 都是渐进非负函数。利用 Θ 记号的基本定义来证明 $\max(f(n), g(n)) = \Theta(f(n) + g(n))$ 。

答:

存在 N_1, N_2 , 当 $n \geq N_1$ 时, $f(n) \geq 0$, 当 $n \geq N_2$ 时, $g(n) \geq 0$; 因此, 取 $N_0 = \max(N_1, N_2)$, 当 $n \geq N_0$ 时, 有 $f(n) \geq 0, g(n) \geq 0$ 。取 $c_1=1/2, c_2=1$, 由 $f(n), g(n)$ 的非负性保证, 当 $n \geq N_0$ 时, 有:

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

正确

所以 $\max(f(n), g(n)) = \Theta(f(n) + g(n))$ 。

题目2: 求下列函数的渐进表达式:

- (1) $3n^2 + 10n$ (2) $\frac{n^2}{10} + 2^n$ (3) $10\log 3^n$ (4) $\log n^3$

答:

- (1) $3n^2 + 10n = O(n^2)$ (2) $\frac{n^2}{10} + 2^n = O(2^n)$
(3) $10\log 3^n = O(n)$ (4) $\log n^3 = O(\log n)$

正确

题目3: 对于下列各组函数 $f(n)$ 和 $g(n)$, 确定 $f(n) = O(g(n))$ 或 $f(n) = \Omega(g(n))$ 或 $f(n) = \Theta(g(n))$, 并简述理由。

- (1) $f(n) = \log n^2$; $g(n) = \log n + 5$
(2) $f(n) = n \log n + n$; $g(n) = \log n$
(3) $f(n) = \log n^2$; $g(n) = \sqrt{n}$
(4) $f(n) = 2^n$; $g(n) = 100n^2$

答:

- (1) 因为 $f(n) = \log n^2 = 2 * \log n$, 所以存在 $N_0=32$, 当 $n \geq N_0$ 时,
$$g(n) \leq f(n) \leq 2 * g(n)$$

所以 $f(n) = \Theta(g(n))$ 。

- (2) 存在 $c = 1, N_0 = 1$, 使得当 $n \geq N_0$ 时,

$$f(n) \geq c * g(n)$$

不存在常数 c, N_0 使得 $n \geq N_0$ 时, $f(n) \leq c * g(n)$

所以 $f(n) = \Omega(g(n))$ 。

正确

(3) 存在 $c = 1, N_0 = 256$, 使得当 $n \geq N_0$ 时,

$$f(n) \leq c * g(n)$$

不存在常数 c, N_0 使得 $n \geq N_0$ 时, $f(n) \geq c * g(n)$

所以 $f(n) = O(g(n))$ 。

(4) 存在 $c = 1, N_0 = 100$, 使得当 $n \geq N_0$ 时,

$$f(n) \geq c * g(n)$$

不存在常数 c, N_0 使得 $n \geq N_0$ 时, $f(n) \leq c * g(n)$

所以 $f(n) = \Omega(g(n))$ 。
