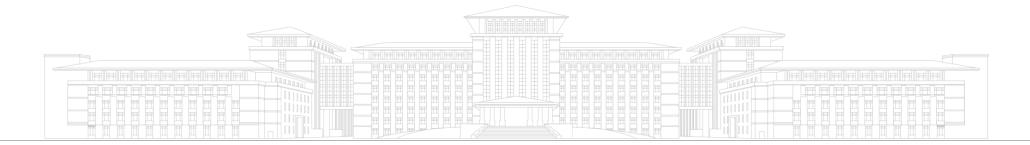


第二章导引作业



作业



- 1. 证明 2n²+11n-10=O(n²);
- 2. 证明 $n^2 = O(n^3)$;
- 3. 证明 $O(f(n)) \times O(g(n)) = O(f(n) \times g(n))$;
- 4. 证明 O(cf(n)) = O(f(n)), 其中c是一个正的常数;
- 5. 证明 n³≠O(n²);
- 6. 如果 $g(n) = \Omega(f(n))$,则 $\Omega(f(n)) + \Omega(g(n)) = \Omega(f(n))$?
- 7. $\Omega(cf(n)) = \Omega(f(n))$, 其中c是一个正的常数?
- 8. $\Theta(f(n)) + \Theta(g(n)) = \Theta(\min(f(n), g(n)))$?
- 9. $\Theta(f(n)) + \Theta(g(n)) = \Theta(\max(f(n), g(n)))$?
- 10. $\Theta(f(n)) + \Theta(g(n)) = \Theta(f(n)+g(n))$?



1.证明 2n²+11n-10=O(n²)

●回顾概念

●如果存在两个正常数c和 n_0 ,对于所有的 $n \ge n_0$,有 $|f(n)| \le c|g(n)|$,则记做 f(n) = O(g(n))

•证明:

对于 $f(n)=2n^2+11n-10$, $g(n)=n^2$, 当 $c_0=3$, $n_0=10$ 时,有 $n \ge n_0$ 时, $f(n) \le c_0 \times g(n)$ 。

命题得证。



2. 证明 $n^2 = O(n^3)$

• 证明:

对于 $f(n)=n^2$, $g(n)=n^3$, 取 $c_0=1$, $n_0=1$, 当 $n\geq n_0$ 时, $f(n)\leq g(n)$ 。 命题得证。



3. 证明 $O(f(n)) \times O(g(n)) = O(f(n) \times g(n))$

• 证明:

```
设f_1(n)=O(f(n)),则存在正整数n_1和c_1,使得当n \ge n_1时,有f_1(n) \le c_1 \times f(n),设f_2(n)=O(g(n)),则存在正整数n_2和c_2,使得当n \ge n_2时,有f_2(n) \le c_2 \times f(n),当n \ge \max\{n_1, n_2\}时,O(f(n))O(g(n))=f_1(n)\ f_2(n) \le c_1\ f(n) \times c_2\ g(n)=c_1\ c_2\ f(n)g(n),令c_0=c_1\ c_2\ n_0=\max\{n_1, n_2\},命题得证。
```



4.证明 O(cf(n)) = O(f(n)), 其中c是一个正的常数

• 证明:

```
设f_1(n)= O(cf(n)),则存在正常数n_1,c_1,使得n \ge n_1时,有f_1(n) \le c_1 \times cf(n)). 令c_0= c_1c ,n_0= n_1,当n \ge n_0=n_1时,有O(cf(n)) = f_1(n) \le c_1 \times cf(n)) = c_0 f(n)= O(f(n)),命题得证。
```



5. 证明 n³≠O(n²)

• 反证法证明:

假设 $n^3 = O(n^2)$ 成立,则存在正的常数 \mathbf{c}_0 和 n_0 ,使得 $n \ge n_0$ 时,有 $n^3 \le \mathbf{c}_0 n^2$ 。 令 $n_1 = \mathbf{c}_0 + n_0$,有 $n_1 > n_0$, $n_1 > \mathbf{c}_0$,根据假设有 $n_1^3 \le \mathbf{c}_0 n_1^2$,即 $n_1 < \mathbf{c}_0$,与假设相矛盾。

假设不成立, 命题得证。

6.如果 $g(n) = \Omega(f(n)), \quad 则\Omega(f(n)) + \Omega(g(n)) = \Omega(f(n))$

• 证明:

```
设f_1(n)=\Omega (f(n)),则存在正常数n_1和c_1,使得n \ge n_1时,有f_1(n) \ge c_1 f(n);设f_2(n)=\Omega(g(n)),则存在正常数n_2和c_2,使得n \ge n_2时,有f_2(n) \ge c_2 g(n);由g(n) = \Omega(f(n)),可知存在正常数n_3和c_3,使得n \ge n_3时,有g(n) \ge c_3 f(n);当n \ge \max\{n_1, n_2, n_3\}时,\Omega(f(n)) + \Omega(g(n)) = f_1(n) + f_2(n) \ge c_1 f(n) + c_2 g(n) \ge c_1 f(n) + c_2 c_3 f(n)= (c_1 + c_2 c_3) f(n) ,
```

 \diamondsuit c₀= (c₁+c₂c₃), n_0 = max{ n_1 , n_2 , n_3 }, 命题得证。

7. Ω (cf(n)) = Ω (f(n)), 其中c是一个正的常数

- 该命题成立
- 证明:

设 $f_1(n)$ = $\Omega(cf(n))$, 可知, 存在正常数 n_1 和 c_1 , 使得 $n \ge n_1$ 时,

有 $\Omega(cf(n)) = f_1(n) \ge c_1 cf(n)$ 。

 \Rightarrow **c**₀= **c**₁ **c**, n_0 = n_1 , 命题得证。



8. $\Theta(f(n)) + \Theta(g(n)) = \Theta(\min(f(n), g(n))$?

• 该命题不成立, 举反例如下:

$$f(n)=n=\Theta(n),$$
 $g(n)=1=\Theta(1),$ $f_3(n)=\min\{f(n),g(n)\}=1.$ 而 $f(n)+g(n)=n+1 \le cf_3(n)=c$ 不成立。 结论得证。



$9.\Theta(f(n)) + \Theta(g(n)) = \Theta(\max(f(n), g(n)))?$

• 该命题成立,证明如下:

```
设f_1(n) = \Theta(f(n)),则存在正常数n_1,c_1和c'_1,使得n \ge n_1时有c_1 f(n) \le f_1(n) \le c'_1 f(n);设f_2(n) = \Theta(g(n)),则存在正常数n_2,c_2和c'_2,使得n \ge n_2时有c_2 g(n) \le f_2(n) \le c'_2 g(n);设f_3(n) = \max\{(f(n), g(n)), 当n \ge \max\{n_1, n_2\}时,令c_0 = \min\{c_1, c_2\}, c'_0 = \max\{c'_1, c'_2\} c_0 f_3(n) \le c_0 f(n) + c_0 g(n) \le c_1 f(n) + c_2 g(n) \le f_1 f_1(n) + f_2(n) \le c'_1 f(n) + c'_2 g(n) \le c'_0 f_1(n) + c'_0 g(n) \le c'_0 f_1(n) + c'_0 g(n) \le c'_0 f_2(n) \le c'_0 f_3(n) f_3(n)
```



$10.\Theta(f(n)) + \Theta(g(n)) = \Theta(f(n)+g(n)) ?$

• 该命题成立,证明如下:

```
设f_1(n) = \Theta(f(n)),则存在正常数n_1,c_1和c'_1,使得n \ge n_1时有c_1 f(n) \le f'_1(n) \le c'_1 f(n);设f_2(n) = \Theta(g(n)),则存在正常数n_2,c_2和c'_2,使得n \ge n_2时有c_2 g(n) \le f'_2(n) \le c'_2 g(n);设f_3(n) = f(n) + g(n);当n \ge \max\{n_1, n_2\}时,令c_0 = \min\{c_1, c_2\},c'_0 = \max\{c'_1, c'_2\},c_0 f_3(n) = c_0 f(n) + c_0 g(n) \le c_1 f(n) + c_2 g(n) \le f'_1(n) + f'_2(n) \le c'_1 f(n) + c'_2 g(n) \le c'_0 f(n) + c'_0 g(n) = c'_0 f_3(n) 结论得证。
```



本章作业结束

