

专题一：时间复杂度的计算

1. 计算下列 4 个程序的时间复杂度。

```
void func1(int n) {  
    int i = 1;  
    while (i <= n) {  
        i *= 2;  
    }  
}
```

答案： $O(\log n)$ ，分析：找出基本运算 $i=i*2$ ，设执行次数为 t ，则 $2^t \leq n$ ，即 $t \leq \log n$ ，因此时间复杂度 $T(n)=O(\log n)$ 。

```
void func2(int n) {  
    int i = 1;  
    while (i * i * i <= n) {  
        i++;  
    }  
}
```

答案： $O(\sqrt[3]{n})$ ，分析：基本运算为 $i++$ ，设执行次数为 t ，有 $t*t*t < n$ ，即 $t^3 < n$ 。

故有 $t \leq \sqrt[3]{n}$ ，则 $T(n)=O(\sqrt[3]{n})$ 。

```
void func3(int n) {  
    int count = 0;  
    for (int k = 1; k <= n; k *= 2) {  
        for (int j = 1; j <= n; j++) {  
            count++;  
        }  
    }  
}
```

答案： $O(n \log n)$ ，分析：内层循环条件 $j \leq n$ 与外层循环的变量无关，各自独立，每执行一次 j 自增 1，每次内层循环都执行 n 次。外层循环条件 $k \leq n$ ，增量定义为 $k*=2$ ，可知循环次数 t 满足 $k=2^t \leq n$ ，即 $t \leq \log n$ 。即内层循环的时间复杂度为 $O(n)$ ，外层循环的时间复杂度为 $O(\log n)$ 。对于嵌套循环，根据乘法规则可知，该段程序的时间复杂度 $T(n) = O(n \log n)$ 。

```

void func4(int n) {
    int sum = 0;
    for (int i = 1; i < n; i *= 2) {
        for (int j = 0; j < i; j++) {
            sum++;
        }
    }
}

```

答案: $O(n)$, 分析:

当外层循环的变量 i 取不同值时, 内层循环就执行多少次, 因此总循环次数为 i 的所有取值之和。假设外层循环共执行 k 次, 当 $i=1, 2, 4, 8, \dots, 2^{k-1} (2^{k-1} < n \leq 2^k)$ 时, 内层循环执行 i 次, 因此总循环次数 $T=1+2+4+8+\dots+2^{k-1}=2^k-1$, 即 $n < T < 2n$, 时间复杂度为 $O(n)$ 。

2.

2) 采用第二数学归纳法。

$$1^{\circ} \quad T(1)=1, \quad T(2)=2T(1)+1=1 \times 2+1$$

(n=1)

2^o 假设 $k < n$ 时, $T(k) \leq C_1 k - C_2$, C_1, C_2 为常数。

$$\text{则 } T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 1 \leq 2\left[C_1\left(\frac{n}{2}\right) - C_2\right] + 1$$

$$\text{化简整理, 得 } T(n) \leq C_1 n - (2C_2 - 1) \leq C_1 n - C_2 \quad (\text{当 } C_2 \geq 1)$$

命题得证。

3.

3). 1 假设 $k < n$ 时, 有 $T(k) \leq Ck^2 \log k$

$$\text{则 } T(n) = 9T\left(\frac{n}{3}\right) + n^2 \leq 9\left[C\left(\frac{n}{3}\right)^2 \log\left(\frac{n}{3}\right)\right] + n^2$$

$$\text{化简整理, 得 } T(n) \leq Cn^2 \log\left(\frac{n}{3}\right) + n^2$$

$$T(n) \leq Cn^2 (\log n - \log 3) + n^2 = Cn^2 \log n + (1 - C \cdot \log 3)n^2$$

故 $T(n) \leq Cn^2 \log n$, 命题得证。

4. 解法如下

$$\begin{aligned} 4). \quad T(n) &= 4T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2 \\ \text{代入 } T\left(\frac{n}{2}\right): \quad &= n^2 + 4\left[4T\left(\frac{n}{4}\right) + \frac{n^2}{4}\right] \\ &= 2n^2 + 16T\left(\frac{n}{4}\right) \\ &= \dots = kn^2 + 4^k T\left(\frac{n}{2^k}\right) \\ \text{当 } 2^k = n \text{ 时, } k &= \log_2 n \Rightarrow T(n) = O(n^2 \cdot \log n) \end{aligned}$$

注意: 找规律时写在草稿纸上, 先保留幂次,
找到规律后在试卷上可代简.

第 5、6、7 题 $f(n)$ 都是多项式, 过于简单, 直接使用主定理的推论可秒杀之。
另外提醒你们注意, 如果 $f(n)$ 是非多项式函数时, 不一定满足主定理的使用条件 (多项式级大于或小于), 此时主定理会失效, 不能使用!