## 1 算法复杂度作业

- 1.1 按照从增长量级低至高对下列函数进行排序 f2<f1<f4<f3
- 1.2 按照从增长量级低至高对下列函数进行排序 f1<f4<f3<f2
- 1.3 按照从增长量级低至高对下列函数进行排序 f4<f1<f3<f2
- **1.4 课本 4.3-1: 证明** T(n) = T(n-1) + n 的解为  $O(n^2)$  即证明  $T(n) \le cn^2$ 。

假定 
$$m=n-1$$
,有  $T(n-1) \leq c(n-1)^2$ ,即 
$$T(n) \leq c(n-1)^2 + n$$
 
$$= cn^2 - (2c-1)n + c$$
 
$$= cn^2$$

证毕。

**1.5** 课本 **4.3-2**: 证明  $T(n) = T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) + 1$  的解为  $O(\lg n)$  即证明  $T(n) \le c \lg n$ 。

假定  $m = \lceil \frac{n}{2} \rceil$ ,有  $T(\lceil \frac{n}{2} \rceil) \le c \lg \lceil \frac{n}{2} \rceil$ ,即

$$T(n) \le c \lg \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil + 1$$
$$= c \lg \left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$$
$$= c \lg n$$

证毕。

1.6  $T(n) = 2T\left(\frac{n}{3}\right) + n \lg n$  是否可用主方法求解复杂度,如果可以请求解  $a = 2, b = 3, f(n) = n \lg n, n^{\log_b a} = O(n^{0.63})$ 

当 n 足够大时,取  $c=\frac23$ ,有  $af\left(\frac{n}{b}\right)=2\frac{n}{3}\lg\frac{n}{3}\leq\frac23n\lg n=cf(n)$ ,由情况 3,解为  $T(n)=\Theta(n\lg n)$ 

- 1.7  $T(n)=10T\left(\frac{n}{3}\right)+17n^{1.2}$  是否可用主方法求解复杂度,如果可以请求解  $a=10,b=3,f(n)=17n^{1.2}=\Theta(n^{1.2}),n^{\log_b a}=O(n^{2.09})$  应用第一种方法得  $T(n)=n^{\log_3 10}=\Theta(n^{2.09})$
- **1.8**  $T(n) = \sqrt{n}T(\sqrt{n}) + 100n$  是否可用主方法求解复杂度,如果可以请求解 T(n) 系数与参数不是常数,不能使用主方法。

1