2021 春季学期 算法设计与分析 课后作业

任课教师: 陈宇

作业提交注意事项

- 格式要求: 电子版, 格式统一为 pdf, 推荐使用 LaTex 排版. 不接受手写扫描, 手写文字识别不清会有误判可能.
- 道德要求: 独立完成, 不可以合作讨论, 严禁抄袭!!!
- 提交方式: 将作业发送至助教涂彬彬老师的邮箱 tubinbin@mail.sdu.edu.cn, 邮件的主题格式请设置为"姓名 + 学号 +2021 算法作业"
- 最后提交时间: 待通知

1 算法分析技术

- **1.1** 假设 f 和 g 是定义在自然数集合上的函数, 若对某个其他函数 h 有 f = O(h) 和 g = O(h) 成立, 那么证明 f + g = O(h)
- **1.2** 设 *x* 为实数, *n*, *a*, *b* 为整数, 证明下述性质:

$$\left\lceil \frac{\left\lceil \frac{n}{a} \right\rceil}{b} \right\rceil = \left\lceil \frac{n}{ab} \right\rceil, \left\lfloor \frac{\left\lfloor \frac{n}{a} \right\rfloor}{b} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{n}{ab} \right\rfloor$$

1.3 对于下面每个函数 f(n),用 Θ 符号表示成 $f(n) = \Theta(g(n))$ 的形式, 其中 g(n) 要尽可能简洁. 比如 $f(n) = n^2 + 2n + 3$ 可以写成 $f(n) = \Theta(n^2)$. 然后按照阶递增的顺序将这些函数进行排列:

$$(n-2)!, 5\log(n+100)^{10}, 2^{2n}, 0.001n^4 + 3n^3 + 1, (\ln n)^2$$

 $n^{1/3} + \log n, 3^n, \log(n!), \log(n^{n+1}), 1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n}$

1.4 求解以下递推方程:

$$\begin{cases} T(n) = T(n-1) + n^2 \\ T(1) = 1 \end{cases}$$

1.5 求解以下递推方程:

$$\begin{cases} T(n) = 9T(n/3) + n \\ T(1) = 1 \end{cases}$$

1.6 求解以下递推方程:

$$\begin{cases} T(n) = T(\frac{n}{2}) + T(\frac{n}{4}) + cn, c$$
为常数
$$T(1) = 1$$

2 排序类算法

- **2.1** 设 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, $B = \{b_1, b_2, \dots, b_m\}$ 是整数集合, 其中 $m = O(\log n)$. 设计一个算法找出集合 $C = A \cap B$. 要求给出算法伪码描述和复杂度分析.
- **2.2** 设 $A \in \mathbb{R}$ 个数构成的数组, 其中出现次数最多的数称为众数. 设计一个算法求 A 的众数, 给出伪码和最坏情况下的复杂度.

3 分治算法

- **3.1** 设 $A \in n$ 个非 0 实数构成的数组,设计一个算法重新排列数组中的数,使得负数都排在正数前面. 要求算法使用 O(n) 的时间和 O(1) 的空间.
- **3.2** 设 S 是 n 个不等的正整数集合, n 为偶数, 给出一个算法将 S 划分为子集 S_1 和 S_2 , 使得 $|S_1| = |S_2| = n/2$, 且 $|\sum_{x \in S_1} x \sum_{x \in S_2} x|$ 达到最大, 即使得两个子集元素之和的 差达到最大.
- **3.3** 设 A 和 B 都是从小到大已经排好序的 n 个不等的整数构成的数组, 如果把 A 和 B 合并后的数组记作 C, 设计一个算法找出 C 的中位数并给出复杂度分析.