2022 秋季学期 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 pdf 直接作为附件发送至助教孔祥玉的邮箱 202117055@mail.sdu.edu.cn,邮件的主题格式请设置为"姓名 + 学号 +2022 秋季算法作业"
- 最后提交时间: 待定(约为考试前一周)

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 n, a, b 为正整数, 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:

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

2 排序类算法

- **2.1** 设 $A = \{a_1, a_2, ..., a_n\}$, $B = \{b_1, b_2, ..., b_m\}$ 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.
- **2.3** 给定含有 n 个不同的数的数组 $L = \langle x_1, x_2, ..., x_n \rangle$. 如果 L 中存在 x, 使得 $x_1 < x_2 < \cdots < x_{i-1} < x_i > x_{i+1} > \cdots > x_n$, 则称 L 是单峰的, 并称 x_i 是 L 的"峰顶". 假设 L 是单峰的, 设计一个算法找到 L 的峰顶, 要求给出算法伪码描述和复杂度分析.

3 分治算法

- **3.1** 设 $A \neq n$ 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.

3.4 输入三个正整数 a, p, k, 求 $a^p \mod k$ 的值. 提示: 由于数据的规模很大, 如果直接计算, 不仅需要采用高精度, 而且时间复杂度很大。例如 $10^{25} \mod 7 = 3$, 但 $10^{25} \mod 7$ 超出了整型数的表示范围,不能直接计算. 请使用分治策略实现取余运算的算法并给出复杂度分析.

4 贪心算法

- **4.1** 若在 0-1 背包问题中, 各物品依重量递增排列时, 其价值恰好依递减序排列. 对于这个特殊的 0-1 背包问题, 设计一个有效算法找出最优解, 并说明算法的正确性.
- **4.2** 将最优装载问题的贪心算法推广到两艘船的情形, 贪心算法仍然能产生最优解么? 若能, 给出证明. 若不能, 请给出反例.
- **4.3** 设 $\Gamma = \{1, ..., n\}$ 是 n 个字符的集合. 证明关于 Γ 的任何最优前缀码可以表示长度 为 $2n 1 + n\lceil \log n \rceil$ 位的编码序列. (提示: 先考虑树结构的编码, 再考虑叶结点对应字符的编码)
- **4.4** 给定 x 轴上 n 个闭区间. 去掉尽可能少的闭区间, 使得剩下的闭区间都不相交. 设计一个有效算法找出最优解, 并说明算法的正确性.

5 动态规划

- **5.1** 图书馆大门前有 n 级台阶, 你每次跨上 1 级或者 2 级, 请问等上 n 级台阶总共有多少种不同的方法? 设计一个算法求解上述问题, 尝试写出公式, 说明算法设计思想和时间复杂度.
- **5.2** n 种币值 $v_1, v_2, ..., v_n$ 和总钱数 M 都是正整数. 如果每种币值的钱币至多使用 1次,问:对于 M 是否可以有一种找零钱的方法?设计一个算法求解上述问题. 说明算法设计思想,分析算法最坏情况下的时间复杂度.
- **5.3** 设 P 是一台高性能服务器, $T = \{1, 2, ..., n\}$ 是 n 个计算任务集合, a_i 表示任务 i 所申请的计算资源. 已知服务器的最大计算资源是正整数 K. 请确定 T 的一个子集 S, 使得 $\sum_{i \in S} a_i \leq K$, 且 $K \sum_{i \in S} a_i$ 的值达到最小. 请设计一个算法求解 S, 并分析最坏情况下的时间复杂度.
- **5.4** 设 I 是一个 n 位十进制整数. 如果将 I 划分为 k 段,则可得到 k 个整数. 这 k 个整数的乘积称为 I 的一个 k 乘积. 试设计一个算法,对于给定的 I 和 k,求出 I 的最大 k 乘积. 尝试写出公式,并说明算法设计思想和时间复杂度.

6 算法复杂性初步

6.1 证明 $\mathcal{P} \subset \mathcal{NP}$.

7 编程实践(选做)

You are recommended to practice the theoretical stuffs your learned in the class on POJ (http://poj.org).

7.1 Divide-and-Conquer

• Median: POJ-2388

• Ultra-QuickSort: POJ-2299

7.2 Greedy Algorithm

- SSSP (Dijkstra, Bellman-Ford, Floyd): POJ-1860, POJ-3259, POJ-1062, POJ-2253, POJ-1125, POJ-2240
- MST (Prim, Kruskal): POJ-1789, POJ-2485, POJ-1258, POJ-3026

7.3 Dynamic Programming

• Largest common string: POJ-1934

• Longest increasing subsequence: POJ-3903

8 密码学相关的拓展作业(选做)

- **8.1 小范围离散对数的快速求解.** 编程实现椭圆曲线群上离散对数求解算法, 可选 Shanks's algorithm 或者 Pollard's rho algorithm. 要求如下:
 - C++ 代码实现, 给出完善的文档
 - 可灵活切换椭圆曲线, 完成 [0,232) 区间的求解.
- **8.2 椭圆曲线群的快速点乘.** 点乘算法的效率是椭圆曲线密码学的瓶颈. 目前主流的 OpenSSL 密码库仅支持对惟一生成元进行预计算并利用 wNAF 算法实现快速点乘, 完成以下任务:

- 1. 理解 wNAF 算法, 简介其核心设计思想
- 2. 为 OpenSSL 库增加接口,支持对任意多个给定点的预计算加速.

详细问题背景 https://github.com/openssl/issues/16301