# 计算机学院《算法设计与分析》 (2021 年秋季学期)

## 第一次作业

作业提交截止时间: 2021年10月8日23:55

- 1 请给出 T(n) 尽可能紧凑的渐进上界并予以说明,可以假定 n 是 4 的整数次幂。(每小题 3 分,共 21 分)
  - 1.

$$T(1) = 1$$
  
 $T(n) = T(n-2) + 3n$  if  $n > 1$ 

2.

$$T(1)=1$$
 
$$T(n)=T(n/2)+n^2\quad if\quad n>1$$

3.

$$T(1)=1$$
 
$$T(n)=T(n/2)+2^n \quad if \quad n>1$$

4.

$$T(1) = 1$$
 
$$T(n) = 8T(n/4) + 2n \quad if \quad n > 1$$

5.

$$T(1) = 1$$
 
$$T(n) = T(n/2) + 2n \log n \quad if \quad n > 1$$

6.

$$T(1) = 1$$
 
$$T(n) = 3T(n/2) + n \quad if \quad n > 1$$

7.

$$T(1) = 1$$
 
$$T(n) = T(n/2) + n/2 \quad if \quad n > 1$$

### 2 k 路归并问题 (19 分)

现有 k 个有序数组 (从小到大排序),每个数组中包含 n 个元素。你的任务是将他们合并 成1个包含 kn 个元素的有序数组。首先来回忆一下课上讲的归并排序算法,它提供了一种合 并有序数组的算法 Merge。如果我们有两个有序数组的大小分别为 x 和 y, Merge 算法可以用 O(x+y) 的时间来合并这两个数组。

- 1. 如果我们应用 Merge 算法先合并第一个和第二个数组, 然后由合并后的数组与第三个合 并,再与第四个合并,直到合并完 k 个数组。请分析这种合并策略的时间复杂度(请用 关于 k 和 n 的函数表示)。(9 分)
- 2. 针对本题的任务,请给出一个更高效的算法,并分析它的时间复杂度。(提示:此题若取 得满分,所设计算法的时间复杂度应为  $O(nk \log k)$ )。(10 分)

#### 3 填数字问题 (20 分)

给定一个长度为n的数组A[1..n],初始时数组中所有元素的值均为0,现对其进行n次操 作。第 i 次操作可分为两个步骤:

- 1. 先选出 A 数组长度最长且连续为 0 的区间,如果有多个这样的区间,则选择最左端的区 间,记本次选定的闭区间为 [l,r];
- 2. 对于闭区间 [l,r],将  $A[|\frac{l+r}{2}|]$ 赋值为 i,其中 |x|表示对数 x 做向下取整。

例如 n=6 的情形,初始时数组为 A=[0,0,0,0,0,0]。

第一次操作为选择区间 [1,6],赋值后为 A = [0,0,1,0,0,0];

第二次操作为选择区间 [4,6],赋值后为 A = [0,0,1,0,2,0];

第三次操作为选择区间 [1,2],赋值后为 A = [3,0,1,0,2,0];

第四次操作为选择区间 [2,2],赋值后为 A = [3,4,1,0,2,0];

第五次操作为选择区间 [4,4],赋值后为 A = [3,4,1,5,2,0];

第六次操作为选择区间 [6,6],赋值后为 A = [3,4,1,5,2,6],为所求。

请设计一个高效的算法求出 n 次操作后的数组,并分析其时间复杂度。

## 4 奇数因子和问题 (20 分)

定义 god(i) 为整数 i 的最大奇数因子,例如 god(3) = 3, god(14) = 7。

请你设计一个高效算法,计算一个整数区间 [A,B] 内所有数的最大奇数因子和,即  $\sum_{i \in [A,B]} god(i)$ ,并分析该算法的时间复杂度。

例如,区间 [3,9] 的计算结果为 3+1+5+3+7+1+9=29。

## 5 区间计数问题 (20分)

给定一个整数数组  $C=[c_1,c_2,\cdots,c_n]$ , 询问有多少个区间的区间和小于等于常数 X, 即询 问有多少对 l,r 满足  $l \le r$  且  $\sum_{i=l}^r c_i \le X$ 。 例如,给定常数 X=3,数组 C=[1,2,3], l=1,r=1, l=2,r=2, l=3,r=3,和

l=1, r=2 均满足条件,因此答案为 4。

请设计一个高效的算法来解决此问题,并分析该算法的时间复杂度。