# 《算法设计与分析》课程作业二

尹达恒

2020/10/27

1 钢条切割 1

# 1 钢条切割

### 1.1 问题描述

#### Description

给定一根长度为  $n(n \le 10000)$  的钢条以及一张价格表,请计算这根钢条能卖出的最大总收益。价格表表示为  $(l_i, p_i), 1 \le i \le k$ 。不在价格表中的钢条可卖出价格为 0。

#### Input

第一行输入  $m(m \le 10)$  表示有 M 组数据。每组数据第一行输入两个 int 型整数 n 和 k,分别表示钢条长度以及价格表中不同价格数量。接下来一行输入 k 个价格的表示  $(l_i, p_i)$ ,均为整数, $l_i$  可能大于 n。

#### Output

输出 m 行整数, 第 i 行表示第 i 组数据的最大总收益。

# Sample Input

2

27 3

35 41 61 49 73 74

94 2

21 55 88 64

#### Sample Output

0

220

# 1.2 算法思路

令  $S_L = \{L_i | i \in [1, N] \}$  表示长 L 的钢条在价格表  $P = \{(l, p_l) | l \in \mathbb{N}, p \in \mathbb{R} \}$  下的最优切割方案,其价格为 P(S),显然最优切割方案有如下性质:

1. 最优子结构:

$$(\forall S \subseteq S_L)S = S_{\sum_{l \in S} l}$$

2. 重叠子问题:

$$P(S_L) = \max\{P(S_{L-l}) + p_l | (l, p_l) \in P\}$$

因此可以采用查表法,求解长 L 的钢条的最优切割方案时,使用数组存储  $P(S_i)$ ,从 i=0 开始依次计算  $P(S_L)=max\{P(S_{i-l})+p_l|(l,p_l)\in P\}$  直到 i=L 即为要求的  $P(S_L)$ 。

# 1.3 算法伪代码

见算法 1。

```
Algorithm 1: 钢条切割算法伪代码
```

```
1 Function SteelCut(L, P) begin
       Input: 钢条长度 L \in \mathbb{N}_+、价格表 P = \{(l, p_l) | l \in \mathbb{N}, p \in \mathbb{R}\}
       Output: 最佳切割方案价格 P(S_L)
       for i \in \{1, 2, 3, ..., L\} do
 2
           P_{i} = 0;
 3
           for (l, p_l) \in P do
               if l \leq i then
                  P_i = max(P_i, l + P_{i-l});
 6
                else
 7
                   break;
 8
                \mathbf{end}
 9
           \mathbf{end}
10
           记下 P_i;
11
       \mathbf{end}
12
       return P_L
13
14 end
```

# 2 最长公共子序列

#### 2.1 问题描述

# Description

给定两个字符串 A 和 B, 请计算这两个字符串的最长公共子序列长度。

3 最低票价 3

#### Input

第一行输入  $M(M \le 10)$  表示有 M 组数据。每组数据输入两行字符串,字符串的长度不长于 500。

# Output

输出 M 行正整数, 第 i 行表示第 i 组数据的最长公共子序列长度。

# Sample Input

2

abcdefg

cemg

abcdefgh

ceaaegh

# Sample Output

3

4

# 2.2 算法思路

由于题干并没有要求找任意第 k 大的数,因此本题可以直接使用线性 查找,时间复杂度为 O(n)。

# 2.3 算法伪代码

见算法 2。

# 3 最低票价

# 3.1 问题描述

#### Description

在一个火车旅行很受欢迎的国度,你提前一年计划了一些火车旅行。在接下来的一年里,你要旅行的日子将以一个名为 days 的数组给出。每一项是一个从 1 到 365 的整数。

火车票有三种不同的销售方式:

3 最低票价 4

### Algorithm 2: 找第二大数算法伪代码

```
1 Function FindNumber(S, n) begin
        Input: 数组 S、数组长度 n
        Output: 数组 S 中第二大的数
               \begin{cases} \{S_0, S_1\}(S_0 < S_1) \\ \{S_1, S_0\}(S_0 > S_1) \end{cases};
 \mathbf{2}
        for i \in \{2, 3, ..., n\} do
 3
            if S_i < R_0 then
 4
                 R_1 = R_0;
 5
                R_0 = S_i;
 6
            end
            else
 8
                R_1 = S_i;
 9
            \mathbf{end}
10
        \mathbf{end}
11
        return R_1;
12
13 end
```

- 一张为期一天的通行证售价为 costs[0] 美元;
- 一张为期七天的通行证售价为 costs[1] 美元;
- 一张为期三十天的通行证售价为 costs[2] 美元。

通行证允许数天无限制的旅行。例如,如果我们在第2天获得一张为期7天的通行证,那么我们可以连着旅行7天:第2天、第3天、第4天、第5天、第6天、第7天和第8天。

返回你想要完成在给定的列表 days 中列出的每一天的旅行所需要的最低消费。

#### Input

第一行输入 nums 表示有 nums 组测试

对每组测试用例

第一行输入 m

第二行输入具有 m 个元素的 days 数组,days[i] 表示你将在 days[i] 这天旅行

第三行输入具有 3 个元素的 costs 数组,具体释义见 Description

3 最低票价 5

#### Output

对每组测试数据,输出你想要完成在给定的 days 数组中列出的每一天的旅行所需要的最低消费。

# Sample Input

2

6

1 4 6 7 8 20

2 7 15

12

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 30 31

2 7 15

#### Sample Output

11

17

#### 提示

 $1 \le \text{days.length} \le 365$ 

 $1 \le days[i] \le 365$ 

days 按顺序严格递增

 $costs.length \equiv 3$ 

 $1 \le costs[i] \le 1000$ 

#### 3.2 算法思路

设要查找的两个正序数组分别为  $\mathbb{M}$  和  $\mathbb{N}$ ,其组合成的正序数组为  $\mathbb{U}$ 。满足:

$$(\forall M_i \in \mathbb{M})(M_{i+1} \ge M_i) \land (\forall N_i \in \mathbb{N})(N_{i+1} \ge N_i) \land$$

$$\mathbb{U} = \{U_i | U_i \in \mathbb{M} \cup \mathbb{N}\} \land (\forall U_i \in \mathbb{U})(U_{i+1} \ge U_i) \land$$

$$k < |\mathbb{M}| \land k < |\mathbb{N}|$$

则有如下定理:

$$M_k < N_k \Rightarrow M_k < U_{2k}$$

证明: 反证法。

4 鸡蛋掉落 6

 $M_k < N_k \wedge M_k \ge U_{2k}$ 

 $\Leftrightarrow U_{2k} \leq M_k < N_k$ 

 $\Rightarrow U_{2k} \in \{M_i \in \mathbb{M} | 1 \le i \le k\} \cup \{N_i \in \mathbb{N} | 1 \le i \le k-1\}$ 

 $\Rightarrow |\{U_i \in \mathbb{U} | 1 \le i \le 2k\}| < |\{M_i \in \mathbb{M} | 1 \le i \le k\} \cup \{N_i \in \mathbb{N} | 1 \le i \le k-1\}|$  $\Rightarrow 2k \le 2k-1 \Rightarrow false$ 

 $\therefore M_k < N_k \to M_k < U_{2k}$  为真命题。

查找两个正序数组  $\mathbb{M}$  和  $\mathbb{N}$  的中位数的算法可以等价为一个查找其组合成的正序数组  $\mathbb{U}$  中第 2k 大数  $U_{2k}$  的算法:

- 1. 若两数组长度和为偶数,则  $2k = (|\mathbb{M}| + |\mathbb{N}|)/2$ ,查找  $U_{2k}$  和  $U_{2k+1}$  取 平均值;
- 2. 若两数组长度和为奇数,则 2k = (|M| + |N| + 1)/2,查找  $U_{2k}$ 。

而根据前述定理  $M_k < N_k \Rightarrow M_k < U_{2k}$ ,若  $M_k < N_k$ ,则  $U_{2k}$  必然不在  $\{M_i \in \mathbb{M} | 1 \leq i \leq k\}$  中,因此可以直接舍弃该部分,在  $\{M_i \in \mathbb{M} | k+1 \leq i \leq |\mathbb{M}|\}$  和 N 中查找第 k 大的元素即可。显然,对于  $M_k > N_k$  时类似的情况也成立。此过程可以递归进行,直到  $M_k = N_k$  或某一轮的 M 或 N 为空。算法的时间复杂度为  $O(log|\mathbb{M}| + log|\mathbb{N}|)$ 。

#### 3.3 算法伪代码

见算法 3和算法 4。

# 4 鸡蛋掉落

#### 4.1 问题描述

#### Description

你将获得 K 个鸡蛋,并可以使用一栋从 1 到 N 共有 N 层楼的建筑。每个蛋的功能都是一样的,如果一个蛋碎了,你就不能再把它掉下去。你知道存在楼层 F,满足  $0 \le F \le N$  任何从高于 F 的楼层落下的鸡蛋都会碎,从 F 楼层或比它低的楼层落下的鸡蛋都不会破。

每次移动,你可以取一个鸡蛋(如果你有完整的鸡蛋)并把它从任一楼层 X 扔下(满足  $1 \le X \le N$ )。

你的目标是确切地知道 F 的值是多少。

无论 F 的初始值如何,你确定 F 的值的最小移动次数是多少?

4 鸡蛋掉落 7

# **Algorithm 3:** 在两个正序数组中找第 k 大数

```
1 Function FindK(M, N, k) begin
        Input: 数组 M 和 N、整数 k
        Output: 数组 M 和 N 中第 k 大的数
        if \mathbb{M} = \emptyset then return N_k;
 \mathbf{2}
        if \mathbb{N} = \emptyset then return M_k;
 3
        if k = 1 then return min(M_1, N_1);
 4
        d = \left| \frac{k}{2} \right|;
 5
        if d > |\mathbb{M}| then
 6
             if M_{|\mathbb{M}|} \leq N_d then
                 return FindK(\emptyset, \mathbb{N}, k - |\mathbb{M}|);
             else
 9
                 return FindK(\mathbb{M}, \{N_i \in \mathbb{N} | i > d\}, k - d);
10
             end
11
        \mathbf{end}
12
        if d > |\mathbb{N}| then
13
             if N_{|\mathbb{N}|} \leq M_d then
14
                 return FindK(\mathbb{M}, \emptyset, k - |\mathbb{N}|);
15
             else
16
                 return FindK(\{M_i \in \mathbb{M} | i > d\}, \mathbb{N}, k - d);
17
             end
18
        end
19
        if M_d = N_d then
20
             if k 为偶数 then return M_d(或 N_d);
21
             if k 为奇数 then return min(M_{d+1}, N_{d+1});
22
        end
23
        if M_d < N_d then
24
             return FindK(\{M_i \in \mathbb{M} | i > d\}, \mathbb{N}, k - d);
25
        else
26
             return FindK(\mathbb{M}, \{N_i \in \mathbb{N} | i > d\}, k - d);
27
        end
\mathbf{28}
29 end
```

4 鸡蛋掉落 8

# Algorithm 4: 找两个正序数组的中位数

```
1 Function FindMedium(M, N) begin
            Input: 正序数组 M、ℕ
            Output: 数组 M 和 N 的中位数
            if |\mathbb{M}| + |\mathbb{N}| 为奇数 then
 2
                   if \mathbb{M} = \emptyset then return N_{\frac{|\mathbb{M}| + |\mathbb{N}| + 1}{2}};
  3
                   if \mathbb{N} = \emptyset then return M_{\frac{|\mathbb{M}| + |\mathbb{N}| + 1}{2}};
  4
                   return FindK(\mathbb{M}, \mathbb{N}, \frac{|\mathbb{M}| + |\mathbb{N}| + 1}{2});
  5
            else
 6
                   if \mathbb{M} = \emptyset then return (N_{\frac{|\mathbb{M}|+|\mathbb{N}|}{2}} + N_{\frac{|\mathbb{M}|+|\mathbb{N}|}{2}+1})/2;
  7
                   if \mathbb{N} = \emptyset then return (M_{\frac{|\mathbb{M}|+|\mathbb{N}|}{2}} + M_{\frac{|\mathbb{M}|+|\mathbb{N}|}{2}+1})/2;
  8
  9
                     (FindK(\mathbb{M},\mathbb{N},\tfrac{|\mathbb{M}|+|\mathbb{N}|}{2})+FindK(\mathbb{M},\mathbb{N},\tfrac{|\mathbb{M}|+|\mathbb{N}|}{2}+1))/2;
10
            end
11 end
```

#### Input

第一行输入 nums 表示有 nums 组测试 每组测试输入 K, N, 表示有 K 个鸡蛋, N 层楼

#### Output

对每组测试数据,输出确定 F 的最小移动次数

#### Sample Input

3

1 2

2 6

3 14

#### Sample Output

2

3

4

5 平台截图 9

提示

$$1 <= K <= 1000$$
  
 $1 <= N <= 10000$ 

### 4.2 算法思路

设目标值为 x, 要查找的矩阵为  $A_{m \times n} = (a_{i,j})$ , 满足:

$$\begin{cases} a_{i,j} \leq a_{i,j+1} & (i \in [1,m], j \in [1,n-1]) \\ a_{i,j} \leq a_{i+1,j} & (i \in [1,m-1], j \in [1,n]) \end{cases}$$

显然有如下定理:

$$x > a_{0,n} \Rightarrow (\forall a_{1,j}, j \in [1, n])(x > a_{0,j})$$
  
 $x < a_{0,n} \Rightarrow (\forall a_{i,n}, i \in [1, m])(x > a_{i,n})$ 

即当目标值大于矩阵右上角值时,目标值必大于矩阵第一行的值;目标值小于矩阵右上角值时,目标值必小于矩阵第一列的值。因此,我们可以从矩阵右上角开始搜索,若目标值较大,则向下搜索;若目标值较小,则向左搜索,直到找到目标值或超出矩阵范围。此算法时间复杂度为 O(m+n)。

更进一步,对于向下或向左的搜索过程,我们可以使用二分查找,找出当前行不大于目标值的最大元素(目标值较小时)或当前列不小于目标值的最小元素(目标值较大时)。改进后算法的时间复杂度可以达到 O(log(m) + log(n))。

### 4.3 算法伪代码

见算法 5。

# 5 平台截图

5 平台截图 10

#### Algorithm 5: 搜索二维矩阵算法伪代码

```
1 Function FindNumber(A_{m,n}, x) begin
       Input: 待查矩阵 A_{m,n} = (a_{i,j})、目标值 x
       Output: A_{m,n} 中是否存在 a_{i,j} = x
       if m = 0 \lor n = 0 then return false;
 2
       if x = a_{1,n} then return true;
 3
       if x > a_{1,n} then
 4
           二分查找满足条件的 k: k > 1 \land a_{k,n} \ge x \land a_{k-1,n} < x;
 5
          return FindNumber(A'_{k,n} = (a_{i,j})(i \in [k, n], j \in [1, n]), x);
 6
       else
 7
           二分查找满足条件的 k: k > 1 \land a_{1,k} \le x \land a_{1,k+1} > x;
 8
          return FindNumber(A'_{m,k} = (a_{i,j})(i \in [1, n], j \in [1, k]), x);
 9
       end
10
11 end
```



图 1: LeetCode 4 Accepted 截图

Change info / My status / Problem list / Online status / Logout						
4 Problems Solved!						
User	Problem	Result	Time	Memory	Language	Submit time
yindaheng98	1040	Accepted	382MS	344KB	g++	2020-10-16 17:48:03
yindaheng98	1005	Accepted	0MS	OKB	g++	2020-10-14 22:07:30
yindaheng98	1004	Accepted	0MS	OKB	g++	2020-10-14 21:30:15
yindaheng98	1002	Accepted	0MS	OKB	g++	2020-10-15 17:08:58

图 2: 47.99.179.148 Accepted 截图