

# 数据结构 Lab-6 实验报告

林子开 21307110161

2023 年 11 月 10 日

## 目录

1 算法描述	1
2 复杂度分析	2
3 测试用例的实验结果	2
4 附录：本次实验所使用的 Python 代码	3

## 1 算法描述

首先，对工作按照最晚结束时间重新排序，使得对于工作  $a_1, a_2, \dots, a_n$ ，满足

$$d_1 \leq d_2 \leq \dots \leq d_n$$

然后，定义  $G(i, j)$  为在时间  $j$  之内，从工作  $a_1, a_2, \dots, a_i$  中选取满足约束条件的工作，所能得到的最大的收益。注意到每一项工作最多工作的时间为  $n$ ，完成  $n$  项工作最多需要的时间是  $n^2$ ，因此最终要求的总收益即为  $G(n, n^2)$ 。根据题意， $G(i, j)$  满足以下的递推关系：

$$y = \begin{cases} 0 & \text{if } i = 0 \text{ or } j = 0 \\ G(i, d_i) & \text{if } j > d_i \\ \max \{G(i-1, j), G(i-1, j-t_i) + p_i\} & \text{if } j \leq d_i \text{ and } j-t_i \geq 0 \\ G(i-1, j) & \text{if } j \leq d_i \text{ and } j-t_i < 0 \end{cases}$$

对上述递推关系的解释如下：

- 若  $i = 0$ ，则说明没有任何工作可选，此时收益显然为 0。若  $j = 0$ ，则说明此时没有任何时间可以使用，则收益也显然为 0。
- 若  $j > d_i$ ，注意到  $d_i$  是  $a_1, a_2, \dots, a_n$  中允许最晚结束的工作的结束时间，当  $j > d_i$  时，其实在时间区间  $(d_i, j]$  中，已经不可能分配任何工作，因此能够得到的最大收益等于在时间区间  $[0, d_i]$  中安排工作所能得到的最大收益。
- 若  $j \leq d_i, j - t_i \geq 0$ ，此时总的时间  $j$  大于进行允许最晚结束的工作的耗时  $t_i$ ，此时有两种选择：第一，可以选择做结束时间（ $d_i$ ）最晚的工作  $a_i$ ，此时得到的最大收益为

$G(i-1, j-t_i) + p_i$ , 其中  $p_i$  是做工作  $a_i$  所得到的收益,  $G(i-1, j-t_i)$  是让  $a_i$  压线完成后 (即  $a_i$  恰好在  $j$  时刻完成), 把剩余的时间区间  $[0, j-t_i]$  分配给剩下的  $a_1, a_2, \dots, a_{i-1}$  任务所能得到的最大收益。第二, 也可以选择不做结束时间 ( $d_i$ ) 最晚的工作  $a_i$ , 直接把时间区间  $[0, j]$  分配给前  $i-1$  项任务, 此时的最大收益就是  $G(i-1, j)$ 。从以上两种中选择收益较大者, 即为  $G(i, j)$ 。

- 若  $j \leq d_i, j-t_i < 0$ , 此时总的时间  $j$  小于进行允许最晚结束的工作的耗时  $t_i$ , 则仍然只能从  $a_1, a_2, \dots, a_{i-1}$  之中选择, 因此有  $G(i, j) = G(i-1, j)$ 。

注意到递推关系中存在大量的重复计算, 因此可以用动态规划进行求解。构建两张  $(n+1) \times (n^2+1)$  的辅助表, 分别为 **G** 和 **Action**, 其中 **G** 存储最优收益, 第  $i$  行第  $j$  列恰为上面所定义的  $G(i, j)$ 。**Action** 存储转移关系, 在第  $i$  行, 第  $j$  列, 存储三元组  $(u, v, a)$ , 其中, 若在计算  $G(i, j)$  时, 选择了执行工作  $a_i$ , 则把三元组中的  $a$  设置为  $a_i$ , 否则设置为 NULL; 而计算  $G(i, j)$  时, 如果引用了第  $u_0$  行第  $v_0$  列的  $G(u_0, v_0)$ , 则将三元组的前两个元素设置为  $u_0$  和  $v_0$ 。

在最后, 只需要从表格 **Action** 的最后一个三元组出发, 根据转移函数走到表格的边界, 并且一路记录所有的不等于 NULL 的  $a$ , 即可得到最优的安排方案。而最大收益即为表格 **G** 中的  $G(n, n^2)$ 。

## 2 复杂度分析

**空间复杂度** 由于需要额外建立两张  $(n+1) \times (n^2+1)$  的辅助表格, 分别用于存储局部的最优值和转移关系, 因此, 空间复杂度为  $\mathcal{O}(n^3)$ 。

**时间复杂度** 在算法执行的过程中, 首先要对  $n$  项工作按照 deadline 进行升序排序, 该步骤复杂度为  $\mathcal{O}(n \log(n))$ ; 然后, 要向两张复杂度为  $\mathcal{O}(n^3)$  的表格填入有关数据, 对于表格中每一个位置, 运算复杂度为  $\mathcal{O}(1)$ , 则填写表格时间复杂度也为  $\mathcal{O}(n^3)$ 。综合考虑, 该算法的时间复杂度为  $\mathcal{O}(n^3)$ 。

## 3 测试用例的实验结果

测试用例的实验结果如下:

1. 对于工作  $[(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 4), (2, 40, 4)]$ , 最大的收益为 **160.0**, 获得最大收益的工作安排方式为  $[(1, 100, 2), (2, 60, 3)]$
2. 对于工作  $[(3, 100, 4), (1, 80, 1), (2, 70, 2), (1, 10, 3)]$ , 最大的收益为 **180.0**, 获得最大收益的工作安排方式为  $[(1, 80, 1), (3, 100, 4)]$
3. 对于工作  $[(4, 100, 4), (2, 75, 3), (3, 50, 3), (1, 25, 1)]$ , 最大的收益为 **100.0**, 获得最大收益的工作安排方式为  $[(1, 25, 1), (2, 75, 3)]$
4. 对于工作  $[(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (2, 50, 3)]$ , 最大的收益为 **160.0**, 获得最大收益的工作安排方式为  $[(1, 100, 2), (2, 60, 3)]$
5. 对于工作  $[(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 4), (2, 40, 4), (2, 50, 3), (1, 80, 2)]$ , 最大的收益为 **220.0**, 获得最大收益的工作安排方式为  $[(1, 100, 2), (1, 80, 2), (2, 40, 4)]$

6. 对于工作 [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (2, 50, 3), (1, 80, 2), (4, 90, 4)], 最大的收益为 **180.0**, 获得最大收益的工作安排方式为 [(1, 100, 2), (1, 80, 2)]
7. 对于工作 [(3, 60, 3), (2, 100, 2), (1, 20, 2), (2, 40, 4), (4, 50, 4)], 最大的收益为 **140.0**, 获得最大收益的工作安排方式为 [(2, 100, 2), (2, 40, 4)]
8. 对于工作 [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (4, 50, 4), (1, 80, 2), (4, 90, 4)], 最大的收益为 **180.0**, 获得最大收益的工作安排方式为 [(1, 100, 2), (1, 80, 2)]
9. 对于工作 [(3, 60, 3), (2, 100, 2), (1, 20, 2), (2, 40, 2), (4, 50, 4), (5, 70, 5)], 最大的收益为 **100.0**, 获得最大收益的工作安排方式为 [(2, 100, 2)]
10. 对于工作 [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (4, 50, 4), (5, 70, 5), (3, 90, 4)], 最大的收益为 **190.0**, 获得最大收益的工作安排方式为 [(1, 100, 2), (3, 90, 4)]

## 4 附录：本次实验所使用的 Python 代码

本次使用的 Python 代码如下所示

Listing 1: Python codes for scheduling

```

1 import numpy as np
2
3 def get_time(job):
4     """返回job的消耗时间"""
5     return job[0]
6
7 def get_profit(job):
8     """返回job的收益"""
9     return job[1]
10
11 def get_ddl(job):
12     """返回允许结束的最晚时间"""
13     return job[2]
14
15
16 def find_best_schedule(jobs: list):
17     """输入可以选择的工作jobs, 返回最大的收益, 以及最优的工作安排方案"""
18     # 输入样例的格式为:
19     # jobs = [(t1,p1,d1),(t2,p2,d2),(t3,p3,d3)...]
20     jobs_by_ddl = sorted(jobs, key = lambda job: job[2]) # 按照ddl升序排列
21     n = len(jobs_by_ddl)
22     jobs_by_ddl.insert(0, None) # 使得job的下标从1开始
23     # G 是辅助矩阵, 用于存储收益
24     G = np.zeros((n+1, n**2+1)) # 初始值全部设为零。G的上方和左边的值始终为0
25     # Action 用于存储转移关系
26     Action = G.copy()
27     Action = list(Action)
28     for i in range( len(Action)):
29         Action[i] = list(Action[i])
30     for i in range(1, n+1):
31         t_i = get_time(jobs_by_ddl[i])

```

```

32     p_i = get_profit(jobs_by_ddl[i])
33     d_i = get_ddl(jobs_by_ddl[i])
34     for j in range(1,n**2+1):
35         if j <= d_i and j - t_i >= 0: # 有时间做最后一项工作
36             p1 = G[i-1,j] # 最后一项工作不做
37             p2 = G[i-1,j-t_i] + p_i # 最后一项工作要做
38             if p1 >= p2: # 最后一项工作不做
39                 G[i,j] = p1
40                 Action[i][j] = (i-1,j,None)
41             elif p1 < p2: # 要做最后一项工作
42                 G[i,j] = p2
43                 Action[i][j] = (i-1,j-t_i,i)
44             elif j <= d_i and j - t_i < 0: # 没有时间做最后一项工作
45                 G[i,j] = G[i-1,j]
46                 Action[i][j] = (i-1,j,None)
47             elif j > d_i: # 时间太多了, 超过最后一项工作的ddl
48                 G[i,j] = G[i,d_i]
49                 Action[i][j] = (i,d_i,None)
50
51     best_jobs = []
52     act = Action[-1][-1] # act是一个三元组
53     while True:
54         if act[-1] is not None: # 此时选择了某个job
55             best_jobs.insert(0,jobs_by_ddl[act[-1]])
56             if act[0] == 0 or act[1] == 0:
57                 break
58             act = Action[act[0]][act[1]] # 转移关系
59         else: # act[-1] is None:
60             if act[0] == 0 or act[1] == 0:
61                 break
62             act = Action[act[0]][act[1]] # 转移关系
63
64     return G[-1,-1], best_jobs # 最优收益, 最佳安排方案
65
66
67 def main():
68     sample_jobs = [
69         [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 4), (2, 40, 4)],
70         [(3, 100, 4), (1, 80, 1), (2, 70, 2), (1, 10, 3)],
71         [(4, 100, 4), (2, 75, 3), (3, 50, 3), (1, 25, 1)],
72         [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (2, 50, 3)],
73         [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 4), (2, 40, 4), (2, 50, 3), (1, 80, 2)],
74         [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (2, 50, 3), (1, 80, 2), (4, 90, 4)],
75         [(3, 60, 3), (2, 100, 2), (1, 20, 2), (2, 40, 4), (4, 50, 4)],
76         [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (4, 50, 4), (1, 80, 2), (4, 90, 4)],
77         [(3, 60, 3), (2, 100, 2), (1, 20, 2), (2, 40, 2), (4, 50, 4), (5, 70, 5)],
78         [(2, 60, 3), (1, 100, 2), (3, 20, 3), (2, 40, 2), (4, 50, 4), (5, 70, 5), (3, 90, 4)]
79     ]
80
81     for jobs in sample_jobs:
82         max_profit, schedule = find_best_schedule(jobs)
83         s = "\n \item 对于工作${}$, 最大的收益为{}, 获得最大收益的工作安排方式为${}$".

```

```
84         format(jobs,max_profit,schedule)
85     print(s)
86 if __name__ == '__main__':
87     main()
```