

动态规划笔记

昨天在牛客网上做笔试题，碰到了一道题动态规划做了一晚上都没做出来，最后看着别人的答案才勉强做出来，太菜了，今天总结一下。

动态规划思路：

- 1、找到状态和选择，确定当前状态和转换
- 2、明确dp数组/或函数的定义，即dp数组保存了啥信息（dp数组一般是一维或二维）
- 3、寻找状态之间的关系，当前状态如何根据上一状态和一些已知信息得到（状态转换方程）

题目 外卖小哥的保温箱

众所周知，美团外卖的口号是：“美团外卖，送啥都快”。身着黄色工作服的骑手作为外卖业务中商家和客户的重要纽带，在工作中，以快速送餐突出业务能力；工作之余，他们会通过玩智力游戏消遣闲暇时光，以反应速度彰显智慧，每位骑手拿出装有货物的保温箱，参赛选手需在最短的时间内用最少的保温箱将货物装好。

我们把问题简单描述一下：

- 1 每个货物占用空间都一模一样
- 2 外卖小哥保温箱的最大容量是不一样的,每个保温箱由两个值描述: 保温箱的最大容量 b_i , 当前已有货物个数 a_i , ($a_i \leq b_i$)
- 3 货物转移的时候,不必一次性全部转移,每转移一件货物需要花费 1秒 的时间

输入描述:

第一行包含 n 个正整数 ($1 \leq n \leq 100$) 表示保温箱的数量
第二行有 n 个正整数 a_1, a_2, \dots, a_n ($1 \leq a_i \leq 100$)
 a_i 表示第 i 个保温箱的已有货物个数
第三行有 n 个正整数 b_1, b_2, \dots, b_n ($1 \leq b_i \leq 100$), b_i 表示第 i 个保温箱的最大容量
显然, 每一个 $a_i \leq b_i$

输出描述:

输出为两个整数 k 和 t , k 表示能容纳所有货物的保温箱的最少个数, t 表示将所有货物转移到这 k 个保温箱所花费的最少时间, 单位为秒。

https://blog.csdn.net/qq_28597451

从题目可以了解到，我们需要做的是：

- 1、找出需要的最少的 k 个保温箱，使得这个 k 个保温箱可以装下所有的货物；
- 2、确定转移货物的最少时间，所以所找到的 k 个保温箱中所包含的货物尽可能多，则需要转移货物就减少，时间越短；

输入代码：

```
import sys
inp = [] while True:
    line = sys.stdin.readline().strip()
    if line == "":
        break
    line = (line.split(' '))
    inp.append([int(line[i]) for i in range(len(line))])
n = inp[0][0] food = inp[1] capacity = inp[2]
```

上面的输入莫名其妙就爆bug了，大概可能是原来是牛客网的输入可能混杂了空行或者为空，所以输入就出错误了，以后注意点。下面是正确（可以通过的）读取输入代码

```
import sys
n = int(input().strip())
lines = sys.stdin.readlines()
if len(lines) == 1:
    temp = list(map(int, lines[0].strip().split()))
    food = temp[:n]
    capacity = temp[n:]
else:
    food = list(map(int, lines[0].strip().split()))
    capacity = list(map(int, lines[1].strip().split()))
max_food = sum(food)
max_capacity = sum(capacity)
```

1、定义一个dp[capacity][2]数组，dp[i] = [k, food] 保存总容量为i的保温箱最少可以由k个保温箱组成，而且保温箱原来的总货物为food，应该是最大的；并初始化k的值为最大值（保温箱的数目）一步一步减小
2、转换方程：因为我们要保证使用的保温箱是最少的，对于第k个保温箱，当前最大容量为i，它是由容量max(i-capacity[k-1], 0)来决定的，

```
for k in range(1, n+1): # 对于每一个保温箱
    for i in range(max_capacity, 0, -1): # 对于当前容量最大的
        count = dp[max(i - capacity[k-1], 0)][0]
        weight = dp[max(i - capacity[k-1], 0)][1]
        if dp[i][0] > count+1: # 比当前所需要的保温箱少，更新当前所选择保温箱数，
            # 货物数为之前加上当前保温箱的货物，不用比较大小，因为所需保温箱数比之前少，优先级更高
            dp[i][0] = count + 1
            dp[i][1] = weight + food[k-1]
        else: # 两者相等，取最大值
            dp[i][1] = max(weight + food[k-1], dp[i][1])
```

3、寻找最优值，找到从大于等于当前货物数的容量区间[max_food, max_capacity]中，从需要箱子最少中找出货物最多的

```
min_step = 0
min_bin = n
for i in range(max_food, max_capacity+1):
    if dp[i][0] < min_bin:
        min_bin = dp[i][0]
        min_step = dp[i][1]
    elif dp[i][0] == min_bin:
        min_step = max(dp[i][1], min_step)
min_step = max_food - min_step
```

总的代码

```
import sys
n = int(input().strip())
lines = sys.stdin.readlines()
if len(lines) == 1:
    temp = list(map(int, lines[0].strip().split()))
    food = temp[:n]
    capacity = temp[n:]
else:
    food = list(map(int, lines[0].strip().split()))
    capacity = list(map(int, lines[1].strip().split()))

max_food = sum(food)
max_capacity = sum(capacity)
dp = [[len(food), 0] for _ in range(max_capacity+1)]
dp[0] = [0, 0]

for k in range(1, n+1):
    for i in range(max_capacity, 0, -1):
        count = dp[max(i - capacity[k-1], 0)][0]
        weight = dp[max(i - capacity[k-1], 0)][1]
        if dp[i][0] > count+1:
            dp[i][0] = count + 1
            dp[i][1] = weight + food[k-1]
        else:
            dp[i][1] = max(weight + food[k-1], dp[i][1])
    print(dp[:][1])

min_step = 0
min_bin = n
for i in range(max_food, max_capacity+1):
    if dp[i][0] < min_bin:
        min_bin = dp[i][0]
        min_step = dp[i][1]
    elif dp[i][0] == min_bin:
        min_step = max(dp[i][1], min_step)
min_step = max_food - min_step
# print(max_food, min_step)
print(str(min_bin) + ' ' + str(min_step))
```

作者：scutdai