前置知识:

讲解067、讲解068 - 二维动态规划及其空间压缩技巧

【必备】课程的动态规划大专题从讲解O66开始,建议从头开始学习会比较系统

本节课讲述:

01背包:每个物品 要和不要 两种可能性展开

有依赖的背包:多个物品变成一个复合物品(互斥),每件复合物品不要和怎么要多种可能性展开时间复杂度O(物品个数*背包容量),额外空间复杂度O(背包容量)

不能用01背包来解,但是非常重要的问题: 非负数组前k个最小的子序列和问题

注意:

讲解069已经讲了多维费用背包

题目1 O1背包(模版) 给定一个正数t,表示背包的容量 有n个货物,每个货物可以选择1次 每个货物有自己体积costs[i]和价值values[i] 返回在不超过总容量的情况下,怎么挑选货物能达到价值最大 返回最大的价值 测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P1O48

题目2 夏季特惠 某公司游戏平台的夏季特惠开始了,你决定入手一些游戏 现在你一共有X元的预算,平台上所有的 n 个游戏均有折扣 标号为 i 的游戏的原价a_i元,现价只要b_i元 也就是说该游戏可以优惠 a_i - b_i,并且你购买该游戏能获得快乐值为w_i 由于优惠的存在,你可能做出一些冲动消费导致最终买游戏的总费用超过预算 只要满足:获得的总优惠金额>=超过预算的总金额 那在心理上就不会觉得吃亏 现在你希望在心理上不觉得吃亏的前提下,获得尽可能多的快乐值。 测试链接:https://leetcode.cn/problems/tJau2o/

题目3 目标和 给你一个非负整数数组 nums 和一个整数 target。 向数组中的每个整数前添加 '+' 或 '-' ,然后串联起所有整数 可以构造一个表达式 例如nums=[2,1],可以在2之前添加'+' ,在1之前添加'-' 然后串联起来得到表达式 "+2-1"。 返回可以通过上述方法构造的,运算结果等于 target 的不同表达式的数目 测试链接:https://leetcode.cn/problems/target-sum/

```
题目4
```

最后一块石头的重量 11

有一堆石头,用整数数组 stones 表示,其中 stones[i] 表示第 i 块石头的重量每一回合,从中选出任意两块石头,然后将它们一起粉碎

假设石头的重量分别为x和y,且x <= y

那么粉碎的可能结果如下:

如果 x == y,那么两块石头都会被完全粉碎;

如果 x != y,那么重量为 x 的石头将会完全粉碎,而重量为 y 的石头新重量为 y-x 最后,最多只会剩下一块 石头,返回此石头 最小的可能重量

如果没有石头剩下,就返回 0

测试链接:https://leetcode.cn/problems/last-stone-weight-ii/

题目5

有依赖的背包(模版)

物品分为两大类: 主件和附件

主件购买没有限制,钱够就可以;附件购买有限制,该附件所归属的主件先购买,才能购买这个附件例如,若想买打印机或扫描仪这样的附件,必须先购买电脑这个主件。以下是一些主件及其附件的展示:

电脑:打印机,扫描仪 书柜:图书 书桌:台灯,文具 工作椅:无附件

每个主件最多有2个附件,并且附件不会再有附件,主件购买后,怎么去选择归属附件完全随意,钱够就可以

所有的物品编号都在 $1\sim m$ 之间,每个物品有三个信息:价格V、重要度p、归属q

价格就是花费,价格*重要度就是收益,归属就是该商品是依附于哪个编号的主件

比如一件商品信息为[300,2,6],花费300,收益600,该商品是6号主件商品的附件

再比如一件商品信息[100,4,0],花费100,收益400,该商品自身是主件(q==0)

给定m件商品的信息,给定总钱数n,返回在不违反购买规则的情况下最大的收益

测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P1064

测试链接:https://www.nowcoder.com/practice/f9c6f980eeec43ef85be20755ddbeaf4

题目6

非负数组前k个最小的子序列累加和 给定一个数组nums,含有n个数字,都是非负数 给定一个正数k,返回所有子序列中累加和最小的前k个累加和 子序列是包含空集的

- 1 <= n <= 10^5
- 1 <= nums[i] <= 10^6
- 1 <= k <= 10^5

注意这个数据量,用**01**背包的解法是不行的,时间复杂度太高了对数器验证

时间复杂度O(n*logn) + O(k*logk),额外空间复杂度O(k)

讲解025~讲解027-堆