#### 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066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0(物品个数 \* 背包容量),额外空间复杂度0(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

01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/P1048

#### 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 II

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~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

 $1 <= n <= 10^{5}$ 

 $1 \leftarrow nums[i] \leftarrow 10^6$ 

 $1 <= k <= 10^{5}$ 

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0(n\*logn) + 0(k\*logk),额外空间复杂度0(k)

讲解025 ~ 讲解027 - 堆