题目描述

火车站附近的货物中转站负责将到站货物运往仓库,小明在中转站负责调度2K辆中转车(K辆干货中转车,K辆湿货中转车)。

货物由不同供货商从各地发来,各地的货物是依次进站,然后小明按照卸货顺序依次装货到中转车,一个供货商 的货只能装到一辆车上,不能拆装,但是一辆车可以装多家供货商的货;

中转车的限载货物量由小明统一指定,在完成货物中转的前提下,请问中转车的统一限载货物数最小值为多少。

输入描述

- 第一行 length 表示供货商数量 1 <= length <= 10^4
- 第二行 goods 表示供货数数组 1 <= goods[i] <= 10^4
- 第三行 types表示对应货物类型,types[i]等于0或者1,其中0代表干货,1代表湿货
- 第四行 k表示单类中转车数量 1 <= k <= goods.length

输出描述

运行结果输出一个整数,表示中转车统一限载货物数

备注

中转车最多跑一趟仓库

用例

输入	4 3263 0110 2
输出	6
说明	货物1和货物4为干货,由2辆干货中转车中转,每辆车运输一个货物,限载为3 货物2和货物3为湿货,由2辆湿货中转车中转,每辆车运输一个货物,限载为6 这样中转车统一限载货物数可以设置为6(干货车和湿货车限载最大值),是最小的取值

输入	4 3268 0111 1
输出	16
说明	货物1为干货,由1辆干货中转车中转,限载为3 货物2、货物3、货物4为湿货,由1辆湿货中转车 中转,限载为16 这样中转车统一限载货物数可以设置为16(干货车 和湿货车限载最大值),是最小的取值

题目解析

根据用例意思,干货只能由干货车运输,湿货只能由湿货车运输,而干、湿货车都各有k辆。

如果 某类货数量 <= 某类车数量,那么该类车的最大限载就是该类货物中最重的。

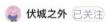
如果 某类货数量 > 某类车数量,那么说明,无法为 每个供货商的货 都安排一辆车,必然由多个供货商的货,被 安排到一辆车上。

此时,要实现:统一最小限载,则只能将比较轻的两个供货商的货物放到一辆车上,这样才能实现最小限载,比 如有如下供货商干货;

10 20 30 40

但是只有三辆干货车,那么如何安放货物才能实现最小限载呢?

告宁里挖是赵的两个货10 20的到一辆车上,此时相当工气辆工货车承载货物重量为 20 20 40 此时是小





题目解析

根据用例意思,干货只能由干货车运输,湿货只能由湿货车运输,而干、湿货车都各有k辆。

如果 某类货数量 <= 某类车数量、那么该类车的最大限载就是该类货物中最重的。

如果 某类货数量 > 某类车数量,那么说明,无法为 每个供货商的货 都安排一辆车,必然由多个供货商的货,被 安排到一辆车上。

此时,要实现·统一最小限载,则只能将比较轻的两个供货商的货物放到一辆车上,这样才能实现最小限载,比 知有知下供货商干货;

10 20 30 40

但是只有三辆干货车,那么如何安放货物才能实现最小限载呢?

肯定是将最轻的两个货10,20放到一辆车上,此时相当于每辆干货车承载货物重量为:30,30,40,此时最小 限载为40

如果将10和30放在一辆车上,或者将10和40放在一辆车上,都可能造成最小限载超过40。

我的解题思路是:

定义一个干货数组dry,和一个湿货数组wet,然后将输入的goods根据types将干货存入dry,将湿货存入wet。

如果dry的数量 <= k,则不需要将多个货物放到一辆车上

如果dry的数量 > k,那么需要将多个货物放到一辆车上,此时根据贪心思维,我们应该将最轻的连两个货物放到一辆车上。

那么如何找出最轻的两个货物呢?

我这里直接先将dry降序排序了,那么dry尾部两个货物就是最轻的,因此直接将dry尾部两个货物弹出,然后相加,得到一个组合货物重量。

此时需要将组合重量再次加入dry,但是为了保证dry的有序,这里我采用二分查找O(logN)后插入,这要比重新排序O(n)性能更好。

然后再看dry的数量 是否 > k,如果还大于,则继续上面逻辑,直到dry数量 <= k。

对于wet的处理同dry。

2023.02.04 根据网友指正,上面的解题逻辑没有考虑一个重要的点:

货物由不同供货商从各地发来,各地的货物是依次进站,然后<mark>小明按照卸货顺序依次装货到中转车</mark>,一个供 货商的货只能装到一辆车上,不能拆装,但是一辆车可以装多家供货商的货;

这意味着,我们不难改变输入的顺序,要按照输入的顺序去装车。并且干货只能装到干货车,湿货只能装到湿货车。比如用例1中:

4 3263 0110 2

第1个货物是:干货,因此装到干货车。

第2个货物是:湿货,由于湿货不难装到干货车,因此第一辆车只装一个货物就必须走。第二个货物需要装到一辆 湿货车上。

第3个货物是:湿货,前一步的湿货车还没走,此时我们有两种选择:

- 将第3个货物继续装到前面的湿货车上,即和第2个货物装一起,但是会导致最低限载被提高
- 将第3个货物装到下一辆湿货车上

第4个货物是:干货,因此只能重新要一辆干货车,继续装载。

说到这里,大家可能已经感觉出来,连续的0(干货)可以用一辆车运,也可以分成多辆车运。而一旦连续0(干货)被中断,即出现了1(湿货),则前面的干货车必须走,这个湿货需要申请一辆湿货车来运。

根据上面逻辑, 我们可以将连续干货 和 连续湿货 对应的区间段统计出来:

连续干货: [3]、[3] 连续湿货: [2.6]

- 如果连续干货的区间段数 刚好等于 k,则刚好每段连续干货,都可以分配一辆干货车。
- 如果连续干货的区间段数 < k,则出了必要的给每段分配一辆干货车外,还有多余的干货车可以继续分配:此时,我们应该将多段连续干货,按照和大小降序,优先给和最大的连续干货段多分配一辆车,即相当于将一个区间一分为二,这样最低限载就降低了,并且多出的干货车数量减1。如果多余的干货车数量不等于0,则继续按上面逻辑,分配一辆车给和最大的连续干货段。直到多余的干货车用完。
- 如果连续干货的区间段数 > k,此时是无法完成运输任务的,应该视为异常情况,但是本题没有说明异常处理,因此可以认为此场景不存在。

上面逻辑中,每次将区间一份为二后,都要重新按照 区间和大小降序,这里可以用优先队列^Q。

JavaScript算法源码

1 /* JavaScript Node ACM模式 控制台输入获取 2 const readline = require("readline"):



```
if (lines.length === 4) {
  const n = lines[0] - 0;
  const goods = lines[1].split(" ").map(Number);
  const types = lines[2].split(" ").map(Number);
  const k = lines[3] - 0;
            tmp.push(goods[i]);
sum += goods[i];
             tmp.push(goods[i]);
sum += goods[i];
          tmp.push(goods[i]);
sum += goods[i];
if (isDry) {
  drys.offer(tmp);
} else {
  wets.offer(tmp);
       let splitIdx = 0;
let splitHalf = 0;
let half = 0;
```

```
const max = Math.max
if (max < min) {
  min = max;
  splitIdx = i;
  splitHalf = half;</pre>
                      swap(a, b) {
  const tmp = this.queue[a];
  this.queue[a] = this.queue[b];
  this.queue[b] = tmp;
128
129
130
131
132
133
134
 139
140
146
147
148
149
150
151
158
159
160
```

```
let c = this.queue.length - 1;
159
160
                             let c;
let val1 = this.queue[c1];
let val2 = this.queue[c2];
if (val1 && val2) {
    c = this.cpr(val1, val2) < 0 ? c1 : c2;
} else if (val1 && !val2) {
    c = c1;
} else if (!val1 && val2) {
    c = c2;</pre>
165
166
167
168
169
170
172
173
174
175
176
177
178
179
180
181
182
183
                      this.swap(0, this.queue.length - 1);
const res = this.queue.pop();
this.sink();
189
190
191
192
193
194
```

Java算法源码

```
import java.util.LinkedList;
import java.util.PriorityQueue;
import java.util.Scanner;

public class Main {
    public static void main(String[] args) {
        Scanner sc = new Scanner(System.in);
        int n = sc.nextInt();

        int[] goods = new int[n];
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            goods[i] = sc.nextInt();
        }

int[] types = new int[n];
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            types[i] = sc.nextInt();
        }

int[] types = new int[n];
        for (int i = 0; i < n; i++) {
            types[i] = sc.nextInt();
        }

cut int k = sc.nextInt();

System.out.println(getResult(n, goods, types, k));
}</pre>
```

```
boolean isDry = true;
LinkedList<Integer> tmp = new LinkedList<>();
             tmp.add(goods[i]);
sum += goods[i];
            tmp.add(goods[i]);
sum += goods[i];
            isDry = false;
} else {
  tmp.add(goods[i]);
  sum += goods[i];
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
```

```
sum += goods[i];
                  halfList.add(splitHalf);
halfList.addAll(top.subList(0, splitIdx));
                   LinkedList<Integer> otherHalfList = new LinkedList<>();
otherHalfList.add(dry_sum - splitHalf);
otherHalfList.addAll(top.subList(splitIdx, top.size()));
118
119
```

Python算法源码

```
goods = list(map(int, input().split()))
types = list(map(int, input().split()))
k = int(input())
       def getResult(n, goods, types, k):
    drys = queue.PriorityQueue()
    wets = queue.PriorityQueue()
                                    tmp.append(goods[i])
sumV += goods[i]
                                    tmp.append(goods[i])
sumV += goods[i]
                                   tmp.append(goods[i])
sumV += goods[i]
                                     tmp.append(goods[i])
sumV += goods[i]
       def divide(goods, k):
    while goods.qsize() < k:
        top = goods.get()</pre>
                       for i in range(1, len(top.goods)):
    val = top.goods[i - 1]
    half += val
88
89
90
91
                       halfDry = Obj(splitHalf, top.goods[:splitIdx])
goods.put(halfDry)
```

```
drys.put(Obj(sumV, tmp))
```