题目描述

某部门开展Family Day开放日活动,其中有个从桶里取球的游戏,游戏规则如下:

有N个容量一样的小桶等距排开,

且每个小桶都默认装了数量不等的小球,

每个小桶装的小球数量记录在数组 bucketBallNums 中,

游戏开始时,要求所有桶的小球总数不能超过SUM,

如果小球总数超过SUM,则需对所有的小桶统一设置一个容量最大值 maxCapacity,

并需将超过容量最大值的小球拿出来,直至小桶里的小球数量小于 maxCapacity;

请您根据输入的数据,计算从每个小桶里拿出的小球数量。

限制规则一:

所有小桶的小球总和小于SUM,则无需设置容量值maxCapacity,并且无需从小桶中拿球出来,返回结果[]

限制规则二:

如果所有小桶的小球总和大于SUM,则需设置容量最大值maxCapacity,并且需从小桶中拿球出来,返回从每个小桶拿出的小球数量组成的数组;

输入描述

第一行输入2个正整数,数字之间使用空格隔开,其中第一个数字表示SUM,第二个数字表示bucketBallNums数组长度:

第二行输入N个正整数,数字之间使用空格隔开,表示bucketBallNums的每一项;

输出描述

找到一个maxCapacity,来保证取出尽量少的球,并返回从每个小桶拿出的小球数量组成的数组。

用例

输入	14 7 2 3 2 5 5 1 4
输出	[0,1,0,3,3,0,2]
说明	小球总数为22,SUM=14,超出范围了,需从小桶取球,maxCapacity=1,取出球后,桶里剩余小球总和为7,远小于14maxCapacity=2,取出球后,桶里剩余小球总和为13,maxCapacity=3,取出球后,桶里剩余小球总和为16,大于14因此maxCapacity为2,每个小桶小球数量大于2的都需要拿出来;

输入	3 3 12 3
输出	[0,1,2]
说明	小球总数为6, SUM=3, 超出范围了, 需从小桶中取球, maxCapacity=1, 则小球总数为3, 从1号桶取0个球, 2号桶取1个球, 3号桶取2个球;

输入	6 2 3 2
输出	
说明	小球总数为5, SUM=6, 在范围内, 无需从小桶取球;

输入	147 2325514
输出	[0,1,0,3,3,0,2]
说明	小球总数为22, SUM=14, 超出范围了, 需从小桶取球, maxCapacity=1, 取出球后, 桶里剩余小球总和为7, 远小于14 maxCapacity=2, 取出球后, 桶里剩余小球总和为13, maxCapacity=3, 取出球后, 桶里剩余小球总和为16, 大于14 因此maxCapacity为2, 每个小桶小球数量大于2的都需要拿出来;

输入	3 3 12 3
输出	[0,1,2]
说明	小球总数为6, SUM=3,超出范围了,需从小桶中取球,maxCapacity=1,则小球总数为3,从1号桶取0个球,2号桶取1个球,3号桶取2个球;

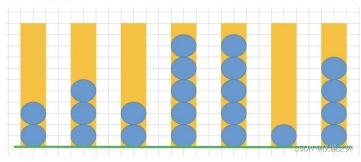
输入	6 2 3 2
输出	
说明	小球总数为5, SUM=6, 在范围内, 无需从小桶取球;

题目解析

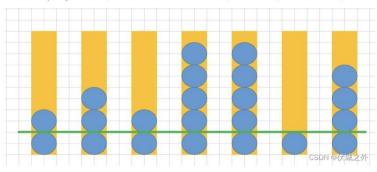
用例示意图如下:

由于所有桶中的球数之和超过了14,因此我们需要设置一个maxCapacity来限制每个桶中球的数量。

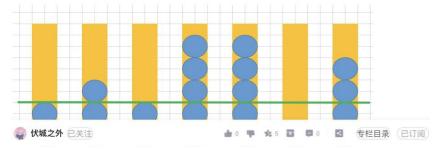
如果maxCapacity值设置为0,则所有桶中的球都需要取出,因此剩余球总数为0,小于sum=14,因此符合要求

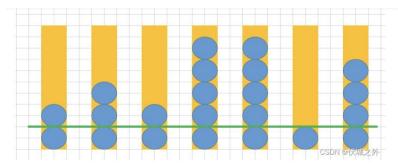


如果maxCapacity值设置为1,则所有桶中的球最多只保留1个,如下图所示,剩余球总数7个,也符合要求

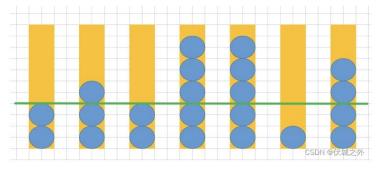


如果maxCapacity值设置为2,则所有桶中的球最多只保留2个,如下图所示,剩余球总数13个,也符合要求

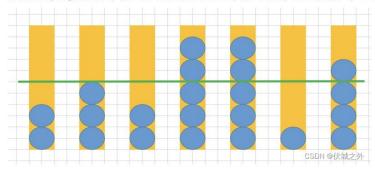




如果maxCapacity值设置为2,则所有桶中的球最多只保留2个,如下图所示,剩余球总数13个,也符合要求



如果maxCapacity值设置为3,则所有桶中的球最多只保留3个,如下图所示,剩余球总数17个,不符合要求



因此,我们可以发现,maxCapacity取值2时,剩余球数最多,总数量小于SUM=14,符合要求,且取出的球最少,分别为0,1,0,3,3,0,2。

那么我们是否需要从maxCapacity=0开始找呢?

答案是不需要,我们完全可以使用 SUM / bucketBallNums.length 求得一个最理想值.

比如用例中SUM=14, bucketBallNums.length=7, 则每个桶中球数量的最理想值是14/7=2。

我们可以将此时最理想值作为maxCapacity的起始值。然后向后查找。

但是上面这种算法在应对较大数量级,可能会超时,因此改进策略是使用二分查找^Q,具体逻辑请看

华为OD机试 - 日志限流_伏城之外的博客-CSDN博客

JavaScript算法源码

```
1  /* JavaScript Node ACMMIT 控制的特殊及程度 */
2  const readline = require("readline");
3
4  const rl = readline.createInterface({
5    input: process.stdin,
6    output: process.stdout,
7  });
8
9  const lines = [];
10  rl.on("line", (line) => {
11    lines.push(line);
12
13  if (lines.length === 2) {
14    const [sum, n] = lines[0].split(" ").map(Number);
15    const arr = lines[1].split(" ").map(Number);
16    console.log(getResult(sum, arr, n));
17    lines.length = 0;
18  }
19  });
19  j);
20
21  function getResult(sum, arr, n) {
22    const total = arr.reduce((p, c) => p + c);
33
```

```
5
6
7
7);
8
9 const lines = [];
10 rl.on("line", (line) => {
11 lines.push(line);

2es.length === 2
n] = lin
                if (lines.length === 2) {
  const [sum, n] = lines[0].split(" ").map(Number);
  const arr = lines[1].split(" ").map(Number);
  console.log(getResult(sum, arr, n));
  lines.length = 0;
                 let max_maxCapacity = Math.max.apply(null, arr);
let min_maxCapacity = Math.floor(sum / n);
                 while (max_maxCapacity - min_maxCapacity > 1) {
  const maxCapacity = Math.floor((max_maxCapacity + min_maxCapacity) / 2);
                       // r是每个桶需要移除的球的个数,如果桶内球数据进maxCapacity,则需要移除组出部分,否则不需要移除
const r = count > maxCapacity ? count - maxCapacity : 0;
                     max_maxCapacity = maxCapacity;
} else if (remain < sum) {
  min_maxCapacity = maxCapacity;</pre>
```

Java算法源码

```
import java.util.Arrays;
import java.util.Scanner;

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

  int sum = sc.nextInt();
  int n = sc.nextInt();

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

}

System.out.println(getResult(sum, arr, n));
}

public static String getResult(int sum, Integer[] arr, int n) {
  int total = Arrays.stream(arr).reduce((p, c) -> p + c).get();
  if (total <= sum) return "[]";

int max_maxCapacity = sum / n;

final int min_maxCapacity_copy = min_maxCapacity;
  Integer[] ans =
    Arrays.stream(arr)</pre>
```

```
System.out.println(getResult(sum, arr, n));
while (max_maxCapacity - min_maxCapacity > 1) {
  int maxCapacity = (max_maxCapacity + min_maxCapacity) / 2;
   if (remain > sum) {
  max_maxCapacity = maxCapacity;
} else if (remain < sum) {
  min_maxCapacity = maxCapacity;</pre>
```

Python算法源码

Python算法源码

```
| # 総及校園 | sumV, n = map(int, input().split()) | sumV, n = map(int, i
```