

【位运算】-分苹果

题目描述与示例

题目描述

A, B两团体想把苹果分为两堆。

A盼望依照它的计算规则**平分苹果**，他的计算是依照二进制加法进行计算，而且不计算进位。

以 $12 + 5$ 为例，按照A的计算规则有 $12 + 5 = \text{bin}(1100) + \text{bin}(0101) = \text{bin}(1001) = 9$ 成立。

B的计算是最常见的十进制加法，包含进位。B期望在满足A的情形下获取苹果分量最多。

输入苹果的数目跟每个苹果的重量，输出满意A的情形下获取的苹果总重量；假如无法满意A的请求，输出 -1 。

输入描述

苹果的数目跟每个苹果分量

输出描述

B在满意A的情形下获取的苹果总分量，假如B无法满意A的请求，输出 -1 。

示例一

输入

```
1 2
2 12 5
```

输出

```
1 -1
```

示例二

输入

```
1 2
2 12 12
```

输出

```
1 12
```

示例三

输入

```
1 3
2 3 5 6
```

输出

```
1 11
```

说明

按照A的计算方法 $5 + 6 = 3$ ，不进行二进制进位， $\text{bin}(101) + \text{bin}(110) = \text{bin}(011) = 3$ 。再按照B的方法计算， $5 + 6 = 11$ 。

解题思路

题干阅读理解

本题的题意非常费解，说人话就是：

- 把数组 `apples` 分成两个部分 `apples1` 和 `apples2`，分别作为A和B获得的苹果数。
- 分别对 `apples1` 和 `apples2` 求异或和，得到 `xorsum1` 和 `xorsum2`
- `xorsum1` 和 `xorsum2` 需要满足两者相等 `xorsum1 == xorsum2`（即所谓的按照A的方法进行苹果平分）
- 对 `apples1` 和 `apples2` 分别进行十进制求和，得到 `apples1_sum` 和 `apples2_sum`。
- 要求找到一种分苹果的方法，使得 `apples2_sum` 最大，作为B获得的苹果数。

如何满足A的分配规则

对于给定的任意一个数组 `apples`，我们需要思考数组本身满足什么条件时，A的分配规则会得到满足。

由上一步的分析得知，如果A的分配规则满足，那么 `apples` 可以被分成 `apples1` 和 `apples2` 两部分，这两部分的异或和 `xorsum1` 和 `xorsum2` 满足两者相等的条件

$$\text{xorsum1} == \text{xorsum2}$$

根据异或操作的性质，很容易得到

$$\text{xorsum1} \wedge \text{xorsum2} == 0$$

如果把 `xorsum1` 和 `xorsum2` 分别展开并使用异或操作交换律，由于 `apples1` 和 `apples2` 正好组成了 `apples`，我们可以得到

$$\text{apples}[0] \wedge \text{apples}[2] \wedge \text{apples}[1] \wedge \dots \wedge \text{apples}[i] \wedge \dots \wedge \text{apples}[n-1] == 0$$

上式的左边部分其实是 `apples` 数组的异或和。

换句话说，如果 `apples` 数组的异或和为 `0`，那么 `apples` 数组一定可以拆成 `apples1` 和 `apples2` 两部分，满足A的分配规则。**进一步地，无论 `apples` 拆成怎么样的两部分，都能够满足A的分配规则。**

所以判断A的分配规则是否能满足的依据非常简单，即判断 `apples` 的异或和是否等于 `0` 即可。

如何贪心地让B获利

如果上述步骤想明白了，剩下的操作实际上非常简单了。由于无论 `apples` 拆成怎么样的两部分，都能够满足A的分配规则，为了让B尽可能多地获得苹果，我们只需要**贪心地**让A获得的那一部分 `apples1` 在**十进制的数值上**尽可能地小即可。A取最小的结果即为 `min(apples)`，此时B获得的苹果数量为 `sum(apples) - min(apples)`，即为答案。

上述核心思路整理成代码，实际上非常简短

```
1 xorsum = 0
2 for num in nums:
3     xorsum ^= num
4
5 if xorsum == 0:
6     print(sum(nums) - min(nums))
7 else:
8     print(-1)
```

代码

Python

```
1 # 题目：2024E-分苹果
2 # 分值：100
3 # 作者：闭着眼睛学数理化
4 # 算法：异或位运算
5 # 代码看不懂的地方，请直接在群上提问
6
7
8 n = int(input())
9 nums = list(map(int, input().split()))
10
11 # 初始化nums数组的异或和xorsum为0
12 xorsum = 0
13 # 遍历nums中的每一个元素num，计算所有num的异或和
14 for num in nums:
15     xorsum ^= num
16
17 # 如果nums的异或和结果为0
18 # 说明nums可以按照A的方式进行分配
```

```
19 # 被分成两个部分分别分配给A和B
20 # 为了使得B获得的苹果数量尽可能地多
21 # 贪心地选择nums中的最小那个数分配给A
22 # 剩余所有苹果分配给B
23 if xorsum == 0:
24     print(sum(nums) - min(nums))
25 # 如果nums的异或和结果不为0
26 # 则无法按照A的方式进行分配
27 else:
28     print(-1)
```

Java

```
1 import java.util.Scanner;
2
3 public class Main {
4     public static void main(String[] args) {
5         Scanner scanner = new Scanner(System.in);
6         int n = scanner.nextInt();
7         int[] nums = new int[n];
8
9         for (int i = 0; i < n; i++) {
10             nums[i] = scanner.nextInt();
11         }
12
13         int xorsum = 0;
14         for (int num : nums) {
15             xorsum ^= num;
16         }
17
18         if (xorsum == 0) {
19             int sum = 0;
20             int min = Integer.MAX_VALUE;
21             for (int num : nums) {
22                 sum += num;
23                 min = Math.min(min, num);
24             }
25             System.out.println(sum - min);
26         } else {
27             System.out.println(-1);
28         }
29     }
30 }
31
```

C++

```
1 #include <iostream>
2 #include <vector>
3 #include <climits>
4 using namespace std;
5
6 int main() {
7     int n;
8     cin >> n;
9     vector<int> nums(n);
10
11     for (int i = 0; i < n; i++) {
12         cin >> nums[i];
13     }
14
15     int xorsum = 0;
16     for (int num : nums) {
17         xorsum ^= num;
18     }
19
20     if (xorsum == 0) {
21         int sum = 0;
22         int min = INT_MAX;
23         for (int num : nums) {
24             sum += num;
25             min = min < num ? min : num;
26         }
27         cout << sum - min << endl;
28     } else {
29         cout << -1 << endl;
30     }
31
32     return 0;
33 }
34
```

时空复杂度

时间复杂度： $O(N)$ 。仅需一次遍历数组。

空间复杂度： $O(1)$ 。仅需若干常数变量。

相同问题不同描述

2023B-分积木

题目描述

solo 和 koko 是两兄弟，妈妈给了他们一大堆积木。每块积木上都有自己的重量。现在他们想要将这些积木分为两堆。哥哥 solo 负责分配，弟弟 koko 要求两个人获得的积木总重量相等（根据 koko 的逻辑），个数可以不同，不然就会哭。但 koko 只会先将两个数转成二进制再进行加法，而且总会忘记进位（每个进位都会忘记）如当 $25(11101)+11(1011)$ 时，koko 得到的计算结果是 $18(10010):11001+01011=10010$ ，solo 想要尽可能让自己得到的积木总重量最大，且不让 koko 哭。

输入描述

第一行是一个整数 N ($2 \leq N \leq 100$) 表示有多少块积木
第二行为空格分开的 N 个整数 C_i ($1 \leq C_i \leq 10^6$) 表示第 i 块积木的重量

输出

让 koko 不哭,输入 solo 所能获得积木的最大总重量，否则输出 "No"

示例

输入

```
1 3
2 3 5 6
```

输出

```
1 11
```

说明

solo 能获得重量为 5 和 6 的两块积木
5 转成二进制为 101

6 转成二进制为 110

按照 koko 的计算方法(忘记进位)

结果为 11 (二进制)

koko 获得重量为 3 的积木转成二进制为 11

solo 和 koko 得到的积木的重量都是 11 (二进制)

因此 solo 可以获得的积木的总重量是 $5+6=11$ (十进制)