

L1532：赌徒 ☆☆

题目描述

有 n 个赌徒打算赌一局。规则是：

每人下一个赌注，赌注为非负整数，且任意两个赌注都不相同。

胜者为赌注恰好是其余任意三个人的赌注之和的那个人。

如果有多个胜者，我们取赌注最大的那个为最终胜者。

例如，A，B，C，D，E分别下赌注为2、3、5、7、12，最终胜者是E，因为 $12=2+3+7$ 。

输入输出格式

输入：输入包含多组测试数据。每组首先输入一个整数 n （ $1 \leq n \leq 1000$ ），表示赌徒的个数。

接下来 n 行每行输入一个非负整数 b （ $0 \leq b \leq 32768$ ），表示每个赌徒下的赌注。

当 $n=0$ 时，输入结束。

输出：对于每组输入，输出最终胜者的赌注，如果没有胜者，则输出no solution。

输入示例	输出示例
5 2 3 5 7 12 5 2 16 64 256 1024 0	12 no solution

样例解释

1. 第一组数据：赌注为2、3、5、7、12

$12 = 2 + 3 + 7$ ，满足条件，所以输出12。

2. 第二组数据：赌注为2、16、64、256、1024

没有任何一个赌注等于其他三个赌注之和，所以输出no solution。

算法分析

1. 问题分析

我们需要找到一个赌注 x ，使得 x 恰好等于其他三个不同赌注的和。如果有多个这样的 x ，取最大的那个。

2. 高效算法思路

- (1) **预处理两数之和**：先计算所有可能的两个赌注之和，并用数组 s 记录每个和出现的次数。
- (2) **枚举胜者候选**：对于每个赌注 x ，检查是否存在另外两个赌注 a, b ，使得 $x = a + b + c$ ，其中 c 是第三个赌注。
- (3) **优化检查过程**：通过数学变换，将问题转化为检查 $x - a - b$ 是否存在于赌注中。

3. 关键公式推导

- 设我们要找的胜者赌注为 x ，那么需要满足： $x = a + b + c$
- 可以变换为： $x - a = b + c$
- 进一步变换为： $x - a - b = c$
- 因此，对于每个 x 和 a ，我们需要检查是否存在 b 和 c 使得上述等式成立

AC代码实现

代码解释

1. 预处理阶段：

- 使用数组 cnt 记录每个赌注出现的次数
- 使用数组 s 记录所有两数之和的出现次数

2. 查找胜者阶段：

- 对于每对赌注 $(a[i], a[j])$ ，计算 $ns = a[i] - a[j]$
- 检查 ns 是否在预处理的两数之和数组中
- 通过 $t = a[i] - 2*a[j]$ 排除包含 $a[j]$ 的无效组合
- 更新最大满足条件的赌注

3. 数学原理：

- 如果 $a[i]$ 是胜者，那么 $a[i] = a + b + c$
- 令 $a = a[j]$ ，那么 $b + c = a[i] - a[j] = ns$
- 如果 $s[ns] \neq 0$ ，说明存在 b 和 c 使得 $b + c = ns$
- 需要排除 b 或 c 等于 $a[j]$ 的情况

算法复杂度分析

- 时间复杂度： $O(n^2)$ - 两重循环预处理加上两重循环检查
- 空间复杂度： $O(\text{MAX})$ - 使用固定大小的数组存储两数之和
- 优势： 相比直接三重循环的 $O(n^3)$ 方法，效率显著提升

关键技巧

- 空间换时间： 使用大数组预存储所有可能的两数之和
- 数学变换： 将三数之和问题转化为两数之和问题
- 边界处理： 仔细处理各种特殊情况，确保算法正确性

拓展思考

- 如果赌注可以相同，算法需要如何修改？
- 如果要求找出所有满足条件的胜者，而不仅仅是最大的，该如何实现？
- 如果赌注范围更大，如何优化空间复杂度？