Find the odd appearing element in O(Log n) time

在 $O(\log n)$ 时间复杂度内寻找数组中出现为奇数次数的数,数组中所有重复出现的数都是成对出现的,除了多出的数,比如 $\{2,2,1,2,2,1,1\}$

可以采用XOR的方法,此处介绍二分法

首先需要明确的是:在重复的那个数出现之前,所有成对的数,都是第一次出现在偶数索引上,第二次出现在奇数索引上,当重复数出现后后,之后成对的数,第一次都出现在了奇数索引上,第二次出现在了偶数索引上,以{2,2,1,2,2,1,1}为例,索引为{0,1,2,3,4,5,6},所以:

- 1. 如果mid为偶数,则比较arr[mid]与arr[mid+1]是否相等, 如果相等,重复的数出现在mid的右边,否则在mid的左边
- 2. 如果mid为奇数,则比较arr[mid]与arr[mid 1]是否相等,如果相等,重复的数出现在mid的右边,否则出现在mid的左边

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void odd(vector<int> &arr, int low, int high) {
   if (low > high) return;
   if (low == high) {
       printf("%d\n", arr[low]);
        return;
   int mid = low + (high - low) / 2;
   if (mid % 2 == 0) {
        if (arr[mid] == arr[mid + 1])
           odd(arr, mid + 2, high);
           odd(arr, low, mid);
   } else {
        if (arr[mid] == arr[mid - 1])
            odd(arr, mid + 1, high);
           odd(arr, low, mid - 1);
}
int main() {
   int T;
   scanf("%d", &T);
   while (T--) {
       int N;
        scanf("%d", &N);
       vector<int> arr(N);
       for (int i = 0; i < N; ++i) scanf("%d", &arr[i]);
       odd(arr, 0, N - 1);
   }
}
```