## CF468B Two Sets

## 题目大意

给出n个各不相同的数字,将它们分别放入A和B两个集合中,使它们满足:

- 若数字x在集合A中,那么数字a-x也在集合A中;
- 若数字x在集合B中,那么数字b-x也在集合B中。

(by Uranus)

## 颞解

感觉网上全是并查集的题解。

没有贪心?

感觉贪心比并查集好想啊……

首先我们想到的肯定是开个set大力匹配,然而发现对于一个x可能a-x和b-x都在序列中,于是我们就陷入两难了。

如何解决这个问题呢?

现在我们假设a > b。

我们每次贪心地选出没有匹配过的数的最小值,设其为x。

假设我们发现a-x和b-x都在序列中且都没有被匹配过。

我们会发现x一定与a-x匹配。

假设答案是x与b-x匹配,那也就是说a-x不在A集合里,所以其在B集合里,则与之匹配的是b-(a-x)=x+(b-a)< x,但由于x是序列中的最小数,所以不存在b-(a-x)。

代码也很简单:

```
#include <cstdio>
#include <cstring>
#include <set>

using namespace std;

const int maxn = 100005;
```

```
int ans[maxn];
struct EE
  int x, id;
  inline bool operator < (const EE& other) const
      return this->x < other.x;
} aa[maxn];
set<EE> ss;
int main()
   int n, a, b;
   scanf("%d%d%d", &n, &a, &b);
   ss.clear();
   bool f = false;
   if(a < b)
       swap(a, b);
       f = true;
   for (int i = 1; i \le n; ++i)
   {
       EE aa;
       scanf("%d", &aa.x);
       aa.id = i;
       ss.insert(aa);
   memset(ans, 0xff, sizeof(ans));
   while(!ss.empty())
       set<EE>::iterator it = ss.begin();
       EE tx = *it;
       tx.x = a - it->x;
       set<EE>::iterator x = ss.lower_bound(tx);
       if(x != ss.end() \&\& x->x + it->x == a)
           ans[x->id] = ans[it->id] = 0;
           if(x->id != it->id)
              ss.erase(x);
              ss.erase(it);
           }
           else
             ss.erase(x);
        }
```

```
else
    {
      tx.x = b - it->x;
      x = ss.lower_bound(tx);
       if(x != ss.end() \&\& x->x + it->x == b)
          ans[x->id] = ans[it->id] = 1;
          if(x->id != it->id)
              ss.erase(it);
          ss.erase(x);
       }
       else
         return puts("NO"), 0;
   }
puts("YES");
for(int i = 1; i <= n; ++i)
   printf("%d ", ans[i] ^ f);
return 0;
```