

Codeforces Global Round 13

[比赛链接](#)

F. Magnets

题意

给定 n 个磁体，编号 $1 \sim n$ 。磁体有三种类型 $S, N, -$ ，其中 $-$ 代表无磁性。允许 $\lfloor n/\log n \rfloor$ 次询问。

每次询问选择若干磁体，分成两组，然后用装置测量两组磁体之间的受力。

其中，设第 i 组有 s_i 个 S 型磁体和 n_i 个 N 型磁体，则受力为 $s_1 s_2 + n_1 n_2 - s_2 n_1$ 。若受力超过 n 则测量装置损坏。

要求在不损坏装置的前提下在允许询问次数内找到所有无磁性磁体。

数据保证至少有两个有磁性的磁体和一个无磁性的磁体。

题解

每次询问 $i-1$ 和 i 号磁体两组之间的受力，当受力不为 0 时 i 号磁体一定有磁性。 $i-1$ 中一定恰有一个有磁性磁体。

考虑二分找到 $i-1$ 中的有磁性磁体，然后用第 i 号磁体检验 $i+1 \sim n$ 磁体的磁性。查询次数 $\lceil n/(\log n) \rceil$

```

int query(int a,int b){
    puts("? 1 1");
    enter(a);
    enter(b);
    fflush(stdout);
    int t;scanf("%d",&t);
    return t;
}
int query(int pos,int lef,int rig){
    printf("? 1 %d\n",rig-lef+1);
    enter(pos);
    _rep(i,lef,rig)space(i);
    puts("");
    fflush(stdout);
    int t;scanf("%d",&t);
    return t;
}
int solve(int pos,int lef,int rig){

```

```
int mid=lef+rig>>1;
if(lef==rig) return mid;
int t=query(pos,lef,mid);
if(t) return solve(pos,lef,mid);
else
    return solve(pos,mid+1,rig);
}
int main()
{
    int T=read_int();
    while(T--){
        int n;scanf("%d",&n);
        vector<int> ans;
        int pos=2;
        while((query(pos,1,pos-1))==0) pos++;
        int t=solve(pos,1,pos-1);
        _for(i,1,pos){
            if(i!=t)
                ans.push_back(i);
        }
        _rep(i,pos+1,n){
            if(query(pos,i)==0)
                ans.push_back(i);
        }
        printf("! %d ",ans.size());
        _for(i,0,ans.size()) space(ans[i]);
        puts("");
        fflush(stdout);
    }
    return 0;
}
```

G. Switch and Flip

题意

给定 $n(n \geq 3)$ 枚硬币，初始时 i 号硬币位于位置 a_i 且正面朝上。每次操作可以交换两枚硬币位置同时将两枚硬币翻面。

要求给出方案在至多 $n+1$ 次操作内将所有硬币归位（ i 号硬币位于位置 i 且正面朝上）。

题解

首先发现当循环 S 中有两枚硬币反面朝上时，对一个反面朝上硬币，直接与他标号位置做交换直到遇到另一枚反面朝上硬币。

于是可以经过 $|S|-2$ 次操作将除这两个位置以外的其他位置归位，然后交换这两个位置即可。

对两个循环 S_1, S_2 直接交换这两个循环中的任意一枚硬币，即可得到上述循环，于是可以 $|S_1| + |S_2|$ 次完成归位。

如果最后剩下一个循环，当这个循环大小低于 n 时，直接将一个已经归位的位置当作长度为 1 的循环进行归位即可。

如果这个循环大小为 n 则该循环至少有 3 个元素，不妨设循环中连续的三个位置为 p_1, p_2, p_3 依次交换位置 $(p_1, p_2), (p_2, p_3)$ 于是可以得到位置 p_1, p_2 反面朝上的循环。

于是可以至多 $n+1$ 次操作完成所有归位。

```

const int MAXN=2e5+5;
int a[MAXN];
bool vis[MAXN];
vector<pair<int,int>> ans;
void Swap(int p1,int p2){
    swap(a[p1],a[p2]);
    ans.push_back(make_pair(p1,p2));
}
void solve(int u,int v){
    while(a[u]!=v)Swap(u,a[u]);
    while(a[v]!=u)Swap(v,a[v]);
    Swap(u,v);
}
int main()
{
    int n=read_int(),last=0;
    _rep(i,1,n)a[i]=read_int();
    _rep(i,1,n){
        if(vis[i])continue;
        vis[i]=true;
        if(a[i]==i)continue;
        int pos=i;
        while(a[pos]!=i){
            pos=a[pos];
            vis[pos]=true;
        }
        if(last==0)
            last=i;
        else{
            Swap(i,last);
            solve(i,last);
            last=0;
        }
    }
    if(last){
        bool flag=false;
        _rep(i,1,n){
            if(a[i]==i){
                Swap(i,last);

```

```
        solve(i, last);
        flag=true;
        break;
    }
}
if(!flag){
    int p1=last,p2=a[p1],p3=a[p2];
    Swap(p1,p2);
    Swap(p2,p3);
    solve(p1,p2);
}
enter(ans.size());
_for(i,0,ans.size())
printf("%d %d\n",ans[i].first,ans[i].second);
return 0;
}
```

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - CVBB ACM Team

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:legal_string:jxm2001:contest:cf_global_13&rev=1614602345

Last update: 2021/03/01 20:39

