

唱跳rap打代码

训练记录

比赛时间	比赛名称	赛中过题	总计过题	题目总数	校内排名	总榜排名
23.07.17	2023 牛客暑期多校训练营 1	4	-	13	12/15	206/1505
23.07.21	2023 牛客暑期多校训练营 2	-	-	-	-	-

训练题解

牛客1

A

B

C

D

E

F

G

H

I

J

赌博，初始赌1块钱，如果输了，下次赌两倍(1,2,4...)，如果赢了，获得当前次两倍的赌资(赢2,4,8...)，如果现在的钱不够赌，则失败。

现在有n块钱，想赢到n+m块，求成功的概率。

钱数为x时失败的概率为 $1/(2^k)$, $k = \lceil \log_2(x+1) \rceil$

设从n赢到x块钱时失败的概率为ans, 则从n赢到x+1块钱时失败的概率为ans + (1-ans) * $1/(2^k)$, $k = \lceil \log_2(x+2) \rceil$

对于一段区间内的 x 其 k 是相同的，这是一个线性递推数列，很容易得到通项公式 $a_n=(ans-1)*(1-1/(2^k))^{n+1}, a_0=ans$;

即 $ans=(ans-1)*(1-1/(2^k))^{n+1}$

遍历每一个 k 找到对应的项数 n 更新 ans 可求出最终失败的概率

输出 $1-ans$ 即为答案

AC代码

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
long long n,m;
const int mod=998244353;
long long mul(long long a,long long b){
    long long res=1;
    while(b){
        if(b&1){
            res=res*a%mod;
        }
        a=a*a%mod;
        b>>=1;
    }
    return res;
}
int main(){
    cin>>n>>m;
    long long tmp=n;
    long long ans=0;
    long long p=pow(2,int(log2(n+1))+1)-1;
    p=min(p,tmp+m);
    int a0=log2(n+1);
    int a1=log2(n+m);
    for(int i=a0;i<=a1;i++){
        long long Ln=mul(pow(2,i),mod-2);
        long long C=(ans-1+mod)%mod;
        ans=(C*mul((1-Ln+mod)%mod,p-n)%mod+1)%mod;
        n=p;
        p=min(tmp+m,(p+1)*2-1);
    }
    cout<<(1-ans+mod)%mod<<endl;
    return 0;
}
```

K

L

题目大意

给定三个长度为n的排列a[]b[]c和x[]y[]z[]经过一次操作x[]y[]z[]变为a[y],b[z],c[x]（注意下标顺序），初始x=y=z=1 Q次询问，每次询问x',y',z'[]求最少的操作次数，使(x,y,z)=(1,1,1)变为(x',y',z')[]如果不能则输出-1。

算法思路

只考虑x[]每3次操作[]x会变成a[b[c[x]]],维护px[i]为i经过3次操作变成了px[i][]则px[i]也是n的一个排列[]x按照x=px[x]的规则变换，该变换会在px中形成若干个环，我们预处理出每个x在px中参与的环长度cir[x]和在环中的位置dis[x][]同时记录每个x所属环的编号。那么最终x到达x'的操作次数为dis[x']-dis[x]+k*cir[x][]对a[]b[]c三个排列都按如上方式处理。

查询时，只需求是否存在一组k1[]k2[]k3[]使得dis[x']-dis[1]+k1*cir[x']=dis[y']-dis[1]+k2*cir[y']=dis[z']-dis[1]+k3*cir[z']。

即求同余方程组：（用扩展中国剩余定理）

$$T=(dis[x']-dis[1])\%cir[x']$$

$$T=(dis[y']-dis[1])\%cir[y']$$

$$T=(dis[z']-dis[1])\%cir[z']$$

由于该预处理方法是每三个一跳，遍历三组初始

值x=1[]y=1[]z=1[]x=a[1][]y=b[1][]z=c[1][]x=a[b[1]][]y=b[c[1]][]z=c[a[1]][]每组求出一个T[]最终每组的答案分别为3*T+i(i=0,1,2)[]取最小值。

无解情况[]x'与x不在同一个环上，或方程组无解。

AC代码

```
#include<bits/stdc++.h>
#define ll long long
using namespace std;
const int maxn=1e5+50;
ll n,q;
ll a[3][maxn];
bool f[3][maxn];
ll p[3][maxn];
ll dis[3][maxn];
ll cir[maxn];
int ma[3][maxn];
int cnt;
int getstart(int u,int v,int id){
    if(ma[id][u]!=ma[id][v])return -1;
    int tmp=dis[id][v]-dis[id][u];
    return tmp<0?tmp+cir[ma[id][u]]:tmp;
}
ll mul(ll a,ll b,ll mod){
    ll res=0;
```

```
while(b){
    if(b&1){
        res=(res+a)%mod;
    }
    a=(a+a)%mod;
    b>>=1;
}
return res;
}
ll ex_gcd(ll A,ll B,ll &x,ll &y){
    if(B==0){
        x=1;
        y=0;
        return A;
    }
    ll d=ex_gcd(B,A%B,y,x);
    y-=A/B*x;
    return d;
}
int main(){
    cin>>n;
    memset(dis,-1,sizeof(dis));
    for(int i=0;i<3;i++){
        for(int j=1;j<=n;j++){
            cin>>a[i][j];
        }
    }
    for(int i=1;i<=n;i++){
        p[0][i]=a[0][a[1][a[2][i]]];
        p[1][i]=a[1][a[2][a[0][i]]];
        p[2][i]=a[2][a[0][a[1][i]]];
    }
    for(int i=1;i<=n;i++){
        for(int j=0;j<3;j++){
            if(ma[j][i])continue;
            ma[j][i]=++cnt;
            dis[j][i]=0;
            int k=i,len=0;
            do{
                ma[j][p[j][k]]=cnt;
                dis[j][p[j][k]]=dis[j][k]+1;
                k=p[j][k];
                len++;
            }while(i!=k);
            cir[cnt]=len;
        }
    }
    cin>>q;
    ll x,y,z;
```

```

while(q--){
    cin>>x>>y>>z;
    ll ans=-1;
    for(int i=0;i<3;i++){
        int x1=1,y1=1,z1=1;
        if(i==1){
            x1=a[0][1];
            y1=a[1][1];
            z1=a[2][1];
        }
        if(i==2){
            x1=a[0][a[1][1]];
            y1=a[1][a[2][1]];
            z1=a[2][a[0][1]];
        }
        int st[3];
        st[0]=getstart(x1,x,0);
        st[1]=getstart(y1,y,1);
        st[2]=getstart(z1,z,2);
        int c[3];
        c[0]=cir[ma[0][x]];
        c[1]=cir[ma[1][y]];
        c[2]=cir[ma[2][z]];
        //solve the equations by using ex_CRT
        //t=st[0] (mod c[0])
        //t=st[1] (mod c[1])
        //t=st[2] (mod c[2])
        if(st[0]<0||st[1]<0||st[2]<0)continue;
        ll m=c[0];
        ll tmp=st[0];
        for(int i=1;i<3;i++){
            //solve the equation:
            //tmp + X*m = st[i] (mod c[i])
            //X*m + Y*c[i] = st[i]-tmp
            //d = gcd(m,c[i]);
            //-->X*(m/d) + Y*(c[i]/d) = (st[i]-tmp)/d
            ll X,Y;
            ll d=ex_gcd(m,c[i],X,Y);
            if((tmp-st[i])%d!=0){
                tmp=-1;
                break;
            }
            //find the minimum solution:X = X * (st[i]-tmp)/d %
(c[i]/d);

            X=mul(X,((st[i]-tmp%c[i]+c[i])%c[i])/d,c[i]/d);
            tmp=tmp+X*m;
            m=m*c[i]/d;
            tmp=(tmp%m+m)%m;
        }
        if(tmp==-1)continue;
        if(ans==-1)ans=tmp*3+i;
    }
}

```

```
        else ans=min(ans,tmp*3+i);
    }
    cout<<ans<<endl;
}
return 0;
}
```

M

知识点总结

扩展中国剩余定理

解同余方程组

$$x=r[i](\text{mod } m[i]),i=0,1,\dots,n-1$$

注意模数 m 可能不两两互质

遍历 $i=1,2,3,\dots,n-1$,每次解方程 $x^*+t^*M=r[i](\text{mod } m[i])$,即 $t^*M+k^*m[i]=r[i]-x^*$,其中 x^* 为之前 $i-1$ 个方程的一个解 M 为前 $i-1$ 个 m 的最小公倍数

最后解为 $x^*+k^*\text{lcm}(m[i])$

模板 (缩略版)

```
ll m[n],r[n];
ll ex_CRT(){
    ll M=m[0];
    ll tmp=r[0];
    for(int i=1;i<n;i++){
        ll X,Y;
        ll d=ex_gcd(M,m[i],X,Y);
        if((tmp-r[i])%d!=0){
            tmp=-1;
            //no solution
            break;
        }
        //mul() is a fast multiply which prevents overflow
        //just like fast power
        X=mul(X,((r[i]-tmp%m[i]+m[i])%m[i])/d,m[i]/d);
        //X = X*(r[i]-tmp)%m[i]/d
        tmp=tmp+X*M;
        M=M*c[i]/d;//update M=lca(m[i])
        tmp=(tmp%M+M)%M;//make the solution positive
    }
    return tmp;
}
```

}

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

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2023-2024:teams:ikun_is_coding:front_page&rev=1689734016 

Last update: **2023/07/19 10:33**