

rubish 的博客

test20230222

这次考试比较简单,所以分数比较高

T1

分析: 贪心一波,鹰只会向上飞或向右飞或斜上飞, 正确性十分显然;

所以每一行只会走一次斜线

又一个贪心, 走的斜线越多, 路程越短, 同样显然

所以,来想一想,把每一行看做一个状态,对每个行观察是否能取一条斜线,找出斜线最多的路径,是不是有点像LIS

于是你写出了如下代码

记得注意这题的输入格式,起点是 (n, m),终点是 (1,1),十分奇怪,我在这里看了很久

源代码 - C++

```
n=read(); m=read(); K=read();
for(int i=1,u,v;i<=K;i++){</pre>
    u=read();v=read();
    a[v]=-u;
}
int len=1;
h[1]=a[m];
for(int i=m;i>=1;i--){
    int k=lower_bound(h+1,h+1+len,a[i]);
    if(a[i]<h[k]){
        h[k]=a[i];
    }
    if(k==len+1){
        len++;
        h[len]=a[i];
    }
}
```

(这串代码是我手胡地,编译都过不了,明白我意思就行)

恭喜,你想出了一个错误但是接近正解的想法

ps:我在这里卡了很久,直到手膜出一组样例才发现————————

同一行可以有多个斜线!!!!!!!!!

于是问题又来了,我们该怎样取舍这些斜线呢?

等等,也许不需要取舍,我们在求lis时,当a[i]<a[j]时就进行更改,把他改一下

源代码 - C++

```
if(a[j].x<a[i].x&&a[j].y<a[i].y)
f[i]=max(f[i],f[j]+1);</pre>
```

然后为了确保读入顺序,我们需要小排个序

源代码 - C++

```
inline cmp(node a,node b){
   if(a.x==b.x)return a.y>b.y;//tmdzhelikenlewolianggexiaoshi
   return a.x<b.x;
}</pre>
```

注意是a.y > b.y, 本体读入有坑, 又卡了10min

源代码 - C++

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
inline int read(){
    int a=0;int f=1;char ch=getchar();
    while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-') f=-1;ch=getchar();}
    while(ch>='0'&&ch<='9') {a=(a<<1)+(a<<3)+ch-'0'; ch=getchar();}
    return a*f;
}
struct node{
    int x,y;
}a[5005];
double eps=1.4142135;
int K,n,m,h[1500500];
inline cmp(node a,node b){
    if(a.x==b.x)return a.y>b.y;//tmdzhelikenlewolianggexiaoshi
    return a.x<b.x;
}
signed main(){
    freopen("fly.in","r",stdin);
    freopen("fly.out","w",stdout);
    n=read();m=read();
    K=read();
    for(int i=1;i<=K;i++)f[i]=1;</pre>
    for(int i=1;i<=K;i++){
        a[i].x=read();
        a[i].y=read();
    }
    sort(a+1,a+1+K,cmp);
    int len;
    for(int i = 1; i <= K; i ++) {
        int pos = lower_bound(h + 1, h + 1 + len, a[i].y) - h;
        h[pos] = a[i].y;
        len = max(len, pos);
    }
    //cout<<len<<endl;</pre>
    double s=(n+m)*100-len*200+len*eps*100;
    int t=s*10;
    if(t%10>=5)t+=10;
    cout<<t/10;
    return 0;
}
```

第3页 共10页 2023/2/24 18:03

test20230222 - rubish 的博客 - 洛谷博客

T2

看到 $n \leq 5$,直接狂喜 , dfs安排上

题不难,但是有点小坑,

比如

源代码 - C++

if(a[id].m[i-x+1][j-y+1]==0)continue;

等于0的时候直接跳过就行,不需要进行清空

然后开始直接开始搜索就好了。一个剪枝都不用加,搜到了就输出然后exit(0) 就好了。

源代码 - C++

第4页 共10页 2023/2/24 18:03

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
//#define int long long
inline int read(){
    int a=0;int f=1;char ch=getchar();
    while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-') f=-1;ch=getchar();}
    while(ch>='0'&&ch<='9') \{a=(a<<1)+(a<<3)+ch-'0'; ch=getchar();\}
    return a*f;
}
int n, vis[5005], s1;
struct node{
    int m[20][20];
    int chang, kuan;
}a[3200];
int g[505][50];
bool check(){
    for(int i=1;i<=sl;i++){
        for(int j=1;j<=sl;j++){
             if(g[i][j]==0)return 0;
        }
    }
    return 1;
}
void print(){
    for(int i=1;i<=sl;i++){</pre>
        for(int j=1;j<=sl;j++){</pre>
             printf("%d",g[i][j]);
        printf("\n");
    }
}
bool kefang(int x,int y,int id){
    for(int i=x;i<x+a[id].chang;i++){</pre>
        for(int j=y;j<y+a[id].kuan;j++){</pre>
             if(a[id].m[i-x+1][j-y+1]==0)continue;
             if(i>sl||j>sl)return 0;
            if(g[i][j]!=0)return 0;
        }
    }
    return 1;
}
void filld(int x,int y,int id){
    for(int i=x;i<x+a[id].chang;i++){</pre>
        for(int j=y;j<y+a[id].kuan;j++){</pre>
             if(a[id].m[i-x+1][j-y+1]==0)continue;
```

第5页 共10页 2023/2/24 18:03

```
if(i>sl||j>sl)continue;
             g[i][j]=id;
        }
    }
}
void cleard(int x,int y,int id){
    for(int i=x;i<x+a[id].chang;i++){</pre>
        for(int j=y;j<y+a[id].kuan;j++){</pre>
             if(a[id].m[i-x+1][j-y+1]==0)continue;
             if(i>s1||j>s1)continue;
             g[i][j]=0;
        }
    }
}
void dfs(int step){
    if(step==n){
        print();
        exit(0);
    }
    if(step>n){
        printf("-1");
        return;
    }
    for(int i=1;i<=sl;i++){</pre>
        for(int j=1;j<=sl;j++){</pre>
             if(g[i][j]==0){
                 for(int k=1;k<=n;k++){
                     //cout<<n<<endl;</pre>
                     //if(i==1\&\&j==3)cout<< k<<" hfdjskfh"<< endl;
                     if(vis[k])continue;
                     if(kefang(i,j,k)){
                          vis[k]=1;
                          filld(i,j,k);
                          //print();
                          dfs(step+1);
                          cleard(i,j,k);
                          vis[k]=0;
                          //cout<<"hfdjskhfdjks"<<endl;</pre>
                     }
                 }
             }
        }
    }
}
signed main(){
    freopen("puzzling.in","r",stdin);
    freopen("puzzling.out","w",stdout);
    n=read();
```

第6页 共10页 2023/2/24 18:03

```
for(int i=1,1,r;i<=n;i++){
        l=read();r=read();
        for(int j=1;j<=1;j++){
            for(int k=1;k<=r;k++){</pre>
                scanf("%1d",&a[i].m[j][k]);
                if(a[i].m[j][k])sl++;
            }
        }
        a[i].chang=l;a[i].kuan=r;
    //cout<<sl<<endl;
    sl=(int)sqrt(sl);
    //cout<<sl<<endl;
    dfs(0);
    printf("-1");
    return 0;
}
```

T3

分析:

显然, 当a的对手是b时, b的对手是a

又显然, 当自己轮空后, 之后的就是一样的

手膜几组数据,可以得出这样一个公式

第t天第i队的对手为

$$a[(t-b[i]+b[m]+n-1)\mod n+1]$$

源代码 - C++

第7页 共10页 2023/2/24 18:03

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define int long long
inline int read(){
    int a=0;int f=1;char ch=getchar();
    while(ch<'0'||ch>'9') {if(ch=='-') f=-1;ch=getchar();}
    while(ch>='0'&&ch<='9') \{a=(a<<1)+(a<<3)+ch-'0'; ch=getchar();\}
    return a*f;
}
int n,m,t,a[500500],b[50050];
signed main(){
    freopen("match.in","r",stdin);
    freopen("match.out","w",stdout);
    n=read();m=read();t=read();
    for(int i=1;i<=n;i++)a[i]=read();</pre>
    int 1=0;
    for(int i=1;i<=n;i++){
        if(a[i]==m){
            l=i;
            break;
        }
    }
    for(int i=1;i<=1;i++){</pre>
        a[n+i]=a[i];
    for(int i=1;i<=n;i++){
        if(t>=i)b[a[i]]=a[l+t-i];
        else b[a[i]]=a[l+t+n-i];
    }
    for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
        printf("%lld ",b[i]);
    }
    return 0;
}
```

T4

事实上,这是一道结论题

$$A = \max(a_i + a_{i-1}, rac{sum}{\left\lfloor rac{n}{2}
ight
floor})$$

具体的证法<u>点这里 (https://www.luogu.com.cn/problem/solution/P4409)</u>

第8页 共10页 2023/2/24 18:03

源代码 - C++

```
#include<stdio.h>
#include<math.h>
int ans;
int a[20001],m,n,i,j;
int main()
{
    scanf("%d",&n);
    for (i=1;i<=n;++i) scanf("%d",&a[i]);</pre>
    for (i=1;i<n;++i)
        if (a[i]+a[i+1]>ans) ans=a[i]+a[i+1];
    for (i=1;i<=n;++i) m+=a[i];
    double mm=m,nn=n,tem;
    tem=ceil(mm/((int)(nn/2)));
    if ((int)tem>ans) ans=(int)tem;
    printf("%d",ans);
    return 0;
}
```

有什么感想?

发射评论!



在洛谷,

享受 Coding 的欢乐

2013-2020, <u>洛谷 (https://www.luogu.com.cn)</u> © Developed by the <u>Luogu Dev Team (https://github.com/luogu-dev)</u>. <u>Site Map (_sitemap)</u>

 test20230222 - rubish 的博客 - 洛谷博客

Blog theme 'Luogu3' By @kkksc03

第10页 共10页 2023/2/24 18:03