搜索入门

隐含搜索树的搜索

1735: 【NOIP08普及组】传球游戏

雅度 思路

容易搞错的地方及编程技巧

代码

搜索入门

隐含搜索树的搜索

1735: 【NOIP08普及组】传球游戏

题目描述 上体育课的时候,小蛮的老师经常带着同学们一起做游戏。这次,老师带着同学们一起做传球游戏。游戏规则是这样的:n个同学站成一个圆圈,其中的一个同学手里拿着一个球,当老师吹哨子时开始传球,每个同学可以把球传给自己左右的两个同学中的一个(左右任意),当老师再次吹哨子时,传球停止,此时,拿着球没传出去的那个同学就是败者,要给大家表演一个节目。聪明的小蛮提出一个有趣的问题:有多少种不同的传球方法可以使得从小蛮手里开始传的球,传了m次以后,又回到小蛮手里。两种传球的方法被视作不同的方法,当且仅当这两种方法中,接到球的同学按接球顺序组成的序列是不同的。比如有3个同学1号、2号、3号,并假设小蛮为1号,球传了3次回到小蛮手里的方式有1->2->3->1和1->3->2->1,共2种。

输入 共一行,有两个用空格隔开的整数n,m(3<=n<=30,1<=m<=30)。

输出 共一行,有一个整数,表示符合题意的方法数。

样例输入 3 3 样例输出 2 40%的数据满足:3<=n<=30,1<=m<=20

100%的数据满足:3<=n<=30,1<=m<=30

难度

3星

思路

1. 搜索的思路

假设有5个人,传4次,答案是6

0-->1-->2-->1-->0

0-->1-->0

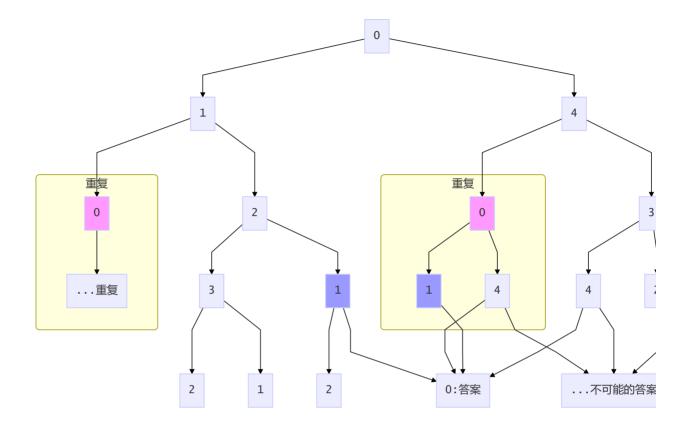
0-->1-->0-->4-->0

0-->4-->0-->1-->0

0-->4-->0-->4-->0

0-->4-->3-->4-->0

在递归的过程中,我们会发现有些点是重复了。



2. 动态规划的思路(分阶段决策问题)

第一阶段

和递归的思路类似,从0出发,走0步,就是回到当前的地方,f[0][0]=1

第二阶段

再思考只有1步可以走的情况f[1][1]=1,f[n-1][1]=1

后面的阶段

再思考有2步可以走的情况

1 f[k][i]=f[(k+1)%n][i-1]+f[(k-1+n)%n][i-1];

决策:就是左右两个相邻的答案相加

容易搞错的地方及编程技巧

1. mm[][]数组初始化为-1,因为答案会是0出现,如果默认是0会超限

2. 从0出发,最后到0;从0出发可以用%求余,当出现负数的时候,要先加n,弥补一下。

```
1 | int ans1=f((st-1+n)\%n, k-1);
```

代码

1. 递归

```
1 #include<bits/stdc++.h>
    using namespace std;
 3
    int n,m;
 4
    int f(int st,int k){//从st出发,还有k步可以用
 5
        if(k==0){
 6
            if(st==0) return 1;
 7
            else return 0;
 8
        }
 9
        int ans1=f((st-1+n)\%n, k-1);
10
        int ans2=f((st+1)\%n, k-1);
11
        return ans1+ans2;
12
    }
13
    int main(){
14
        cin>>n>>m;
15
        cout << f(0,m);
16
        return 0;
17
   }
  2. 记忆化优化
 1 #include<bits/stdc++.h>
 2
    using namespace std;
    long long n,m,mm[40][40];
 3
 4
    long long f(long long st,long long k){
 5
        if(k==0){
 6
            if(st==0) {
 7
                mm[st][k]=1;
 8
                 return 1;
 9
            }
10
            else {
11
                mm[st][k]=0;
12
                 return 0;
13
            }
14
        }
15
        if(mm[st][k]>=0) return mm[st][k];
16
        long long ans1=f((st-1+n)%n,k-1);
17
        long long ans2=f((st+1)\%n,k-1);
18
        mm[st][k]=ans1+ans2;
19
        return mm[st][k];
20
    }
21
    int main(){
22
        memset(mm,255,sizeof(mm));
23
        cin>>n>>m;
24
        cout << f(0,m);
25
        return 0;
26
   }
```

3. 动态规划

```
1 | #include<iostream>
 2
   using namespace std;
 3
   int f[40][40],n,m;
   int main(){
4
 5
        cin>>n>>m;
        f[0][0]=1;// 从0开始,走0步,到达0,有1种可能性
 6
 7
        for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
           for(int k=0;k<=n-1;k++)
 8
                f[k][i]=f[(k+1)%n][i-1]+f[(k-1+n)%n][i-1];
 9
10
        cout<<f[0][m]<<endl;</pre>
11
        return 0;
12
13 }
```