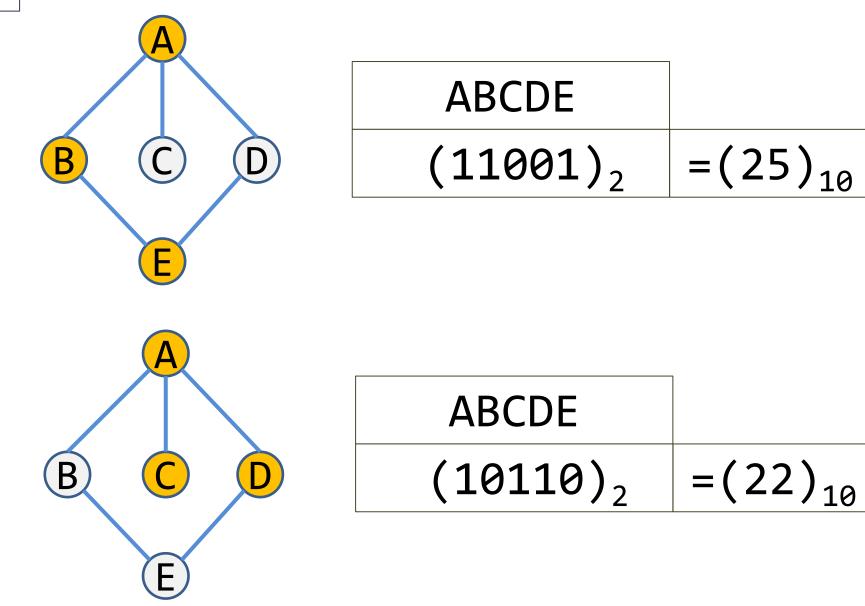


状压DP

状态压缩 动态规划

WWW.etiser.vip

用二进制数表示状态



用二进制数表示状态

选中 选中 不选 选中 不选

 $(11010)_2$

选中 不选 选中 不选 选中

 $(10101)_{2}$

不选 选中 不选 选中 选中

 $(01011)_2$

用二进制数表示状态

空地 禁区 空地 禁区 空地	(01010) ₂	禁区
	(10101) ₂	空地

禁区 禁区 空地 空地 空地	$(11000)_2$	禁区
	(00111)2	空地

**	11)	林一
禁区 空地 空地 禁区 禁区	L	示凸
	201	ना इस
(0116	90) ₂	

用二进制数表示状态

$$p=(10001)_2$$

限制

选中的格子 必须是空地 不可以是禁区

$$(p&q)==0$$

$$(r|p)==r$$

用二进制数表示状态

选中发	中 不选	不选	选中
-----	------	----	----

p (11001)₂

不选 选中 选中 不选 不选

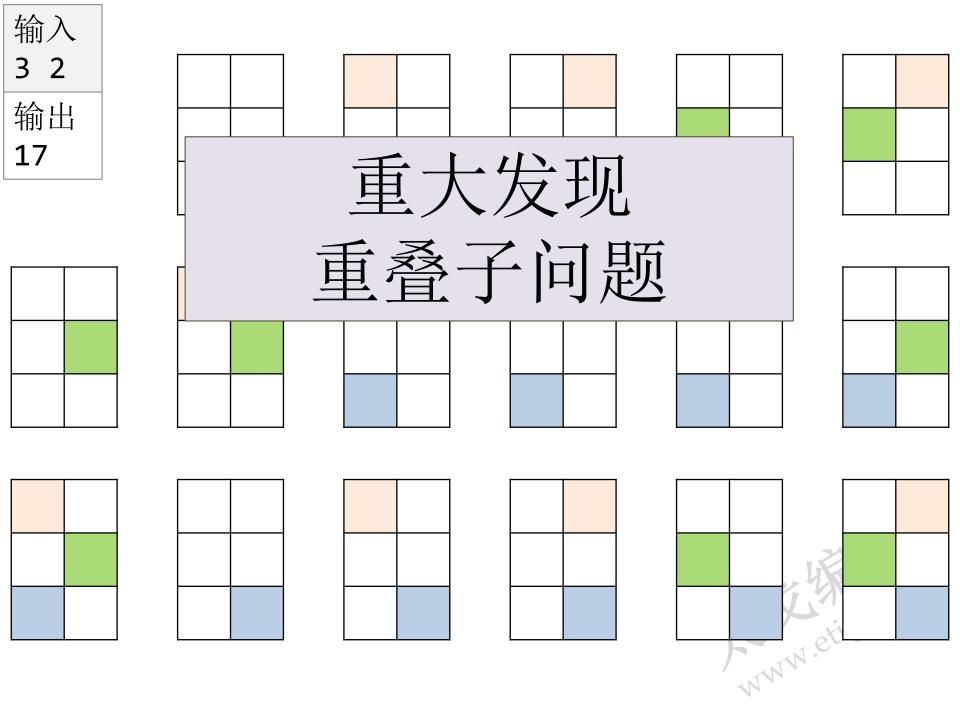
p>>1 (01100)₂

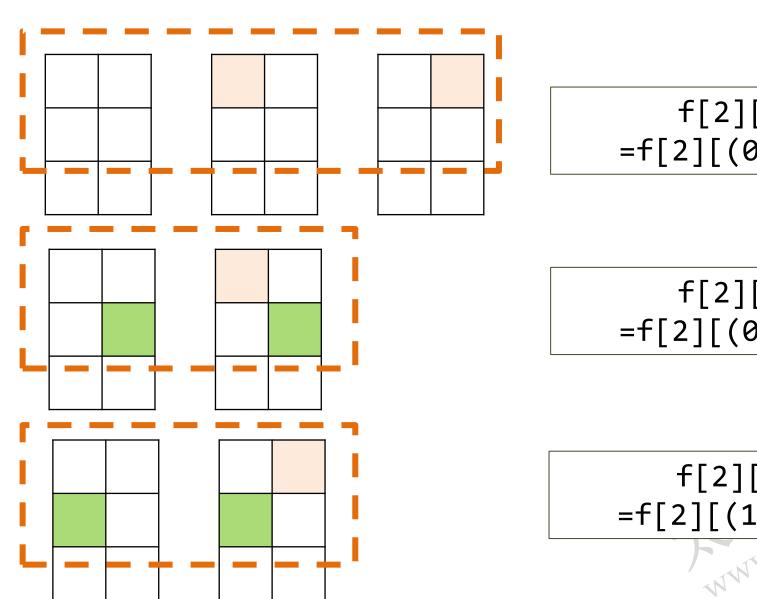
限 选中的格子 制 不可以相邻

$$(p&(p>>1))==0$$

现场挑战 1769

WWW.etiger.vip





$$f[2][0]$$

= $f[2][(00)_2]=3$

$$f[2][1]$$

= $f[2][(01)_2]=2$

f[2][2] $=f[2][(10)_2]=2$

每行的可能模式数量与列数m有关

nPtn=(1< <m)< th=""><th>2的m次方种可能模式</th></m)<>	2的m次方种可能模式
pattern简写Ptn	0,1,2,,2 ^m -1

```
nPtn=(1<<m)
```

```
int ans=0;
for(int p=0;p<nPtn;p++)
    ans=(ans+f[n][p])%MOD;
cout<<ans<<endl;</pre>
```

枚举第n行所有可能模式 p=0,1,2,..,2^m-1

初始 情况

f[i][p]第i行选中模式为p时前i行的方案数

当模式p合法	当模式p非法
没有相邻格被选中情况	有相邻格被选中情况
f[1][p]=1	f[1][p]=0

二进制p	000	001	010	011	100	101	110	111
十进制p	0	1	2	3	4	5	6	7
f[1][p]	1	1	1	0	1	1	0	0

当模式p合法	当模式p非法
没有相邻格被选中情况	有相邻格被选中情况
f[1][p]=1	f[1][p]=0
18 int OK(int p){ 19 return (p8) 20 }	((p>>1))==0;

```
24     cin>>n>>m;
25     int nPtn=(1<<m);
26     for(int p=0;p<nPtn;p++)
     f[1][p]=OK(p);</pre>
```

手算表格

输入 **3 2** 输出

输出

```
请在程序开头完成
状态定义+手算表格
```

完成后给老师检查

```
2 f[i][p]:第i行选中模式为p时前i行的方案数
3 输入n=3,m=2,输出17
4 二进制p=000,001,010,011
5 十进制p= 0 , 1 , 2 , 3
   i=1 1 1 1
7 i=2 3 2 2 0
 i=3 7 5 5
```

转移 方程

f[i][p]第i行选中模式为p时前i行的方案数

二进制p	000	001	010	011
十进制p	0	1	2	3
f[0][p]	1	ı	ı	-
f[1][p]	1	1	1	0
f[2][p]	3	2	2	0
f[3][p]	7	5	5	0

限制

p,q选中的格子 不可以出现相邻格都选

转移方程

```
f[i][p]第i行选中模式为p时前i行的方案数 f[i][p]=sum_q{f[i][q]|p,q合法}
```

```
int nPtn=(1<<m);</pre>
25
        for(int p=0;p<nPtn;p++)</pre>
26
             f[1][p]=OK(p);
27
        for(int i=2;i<=n;i++)</pre>
28
             for(int p=0;p<nPtn;p++)if(OK(p)){</pre>
29∮
                  for(int q=0;q<nPtn;q++)if(OK(q)){</pre>
30∮
                       if(p&q)continue; <</pre>
31
                       f[i][p]=(f[i][p]+f[i-1][q])%MOD;
32
33
34
```

高频 错误

记笔记

易错点: 并不是所有压缩状态都合法

忘记判断状态的合法性

```
30
         cin>>n>>m;
                                               错在哪里?
        int nPtn=(1<<m);</pre>
31
        for(int p=0;p<nPtn;p++)</pre>
32
             f[1][p]=OK(p);
33
        for(int i=2;i<=n;i++)</pre>
34
             for(int p=0;p<nPtn;p++){</pre>
35申
                  for(int q=0;q<nPtn;q++){</pre>
36₽
                       f[i][p]=(f[i][p]+f[i-1][q])%MOD;
37
38
39
```

WWW.etiger.vip

无效状态可以尽早剔除

预处理只保留有效状态

```
nOK代表当前已找到
25
       int nPtn=(1<<m);</pre>
                               合法的选中模式数量
26
       int nOK=0;
       for(int p=0;p<nPtn;p++)</pre>
27
            if(OK(p))
28
29
                ptn[nOK++]=p;
30∮
       for(int u=0;u<nOK;u++){</pre>
            int p=ptn[u];
31
                                  ptn[u]代表
32
            f[1][p]=1;
                                  u号合法模式
33
```

已知输入 n<=12,m<=12 ptn[]数组 定义多大?

无效状态可以尽早剔除

预处理只保留有效状态

```
for(int i=2;i<=n;i++)</pre>
34
             for(int u=0;u<nOK;u++){</pre>
35∮
36
                  int p=ptn[u];
                  for(int v=0; v<n0K; v++){</pre>
37∮
38
                       int q=
39
                       f[i][p]=(f[i][p]+f[i-1][q])%MOD;
40
41
42
```

WWW.etiger.vip

无效状态可以尽早剔除

预处理只保留有效状态

```
int ans=0;
for(int u=0; u++){
    ans=(ans+f[n][p])%MOD;
}
cout<<ans<<end1;</pre>
```

WWW.etiser.vip

现场挑战 1759

WWW.etiger.vip

定义状态

请为动态规划定义状态

f[i][p]第i行选中模式为p时 前i行能取得的最大总分

已知输入n<=16 f[][]数组定义多大?请写出定义语句

int f[17][(1<<16)];

s(i,p)函数返回值为 第i行选中模式为p时第i行的总得分

第1行	1	2	3	4
第2行	5	6	7	8
第3行	8	7	6	5
第4行	4	3	2	1

```
s(2,3)=s(2,(0011)<sub>2</sub>) 为15
s(2,7)=s(2,(0111)<sub>2</sub>) 为21
s(3,4)=s(3,(0100)<sub>2</sub>) 为7
s(4,10)=s(4,(1010)<sub>2</sub>) 为6
```

```
费用
计算
```

s(i,p)函数返回值为 第i行选中模式为p时第i行的总得分

```
10 pint s(int i,int p){
        int sum=0;
11
12
        for(int j=0;j<n;j++)</pre>
                                    提取出
            if( p&(1<<j) )
13
                                   p的j号位
                 sum+=x[i][n-j];
14
        return sum;
15
16
                      数组编号 12345678
                                         n=8
```

二进制位编号 76543210

p= 10111010

```
26
        int nPtn=(1<<n);</pre>
        for(int i=1;i<=n;i++)</pre>
27
             for(int p=0;p<nPtn;p++)</pre>
28 \neq
                  int bst=-INF;
29
                  for(int q=0;q<nPtn;q++)if(OK(q)){</pre>
30∮
31
                       bst=max(bst,f[i-1][q]);
32
33
                  f[i][p]=bst+s(i,p);
34
35
```

WWW.etiger.vip

现场挑战 1758

WWW.etiger.vip

地图 储存

如何处理有障碍的格子?

mp[i]代表第i行地图的空地模式

第1行	0	0	1	1
第2行	0	1	0	1
第3行	1	0	1	0
第4行	1	1	1	0

mp[1]	为3
mp[2]	为5
mp[3]	为10
mp[4]	为14



如何处理有障碍的格子?

mp[i]代表第i行地图的空地模式

```
16
        cin>>n>>m;
        for(int i=1;i<=n;i++)
17
            for(int j=1; j<=m; j++){
18 |
19
                 int x; cin>>x;
20
                 mp[i]<<=1;
                 mp[i]+=x;
21
22
```

定义状态

请为动态规划定义状态

f[i][p]第i行选中模式为p时 前i行的方案数

已知输入n,m<=12 f[][]数组定义多大?请写出定义语句

int f[13][(1<<12)];

OK(i,p)判断在第i行 选中模式p是否合法

```
10 pint OK(int i, int p){
         return (mp[i]|p)==mp[i]&&(p&(p>>1))==0;
11
12<sup>1</sup>}
23
        int nPtn=(1<<m);</pre>
        for(int p=0;p<nPtn;p++)</pre>
24
25
             f[1][p]=OK(1,p);
        for(int i=2;i<=n;i++)</pre>
26
             for(int p=0;p<nPtn;p++)if(OK(i,p)){</pre>
27 |
                  for(int q=0;q<nPtn;q++)</pre>
28₽
                       if(p&q)continue;
29
                       f[i][p]=
30
31
```

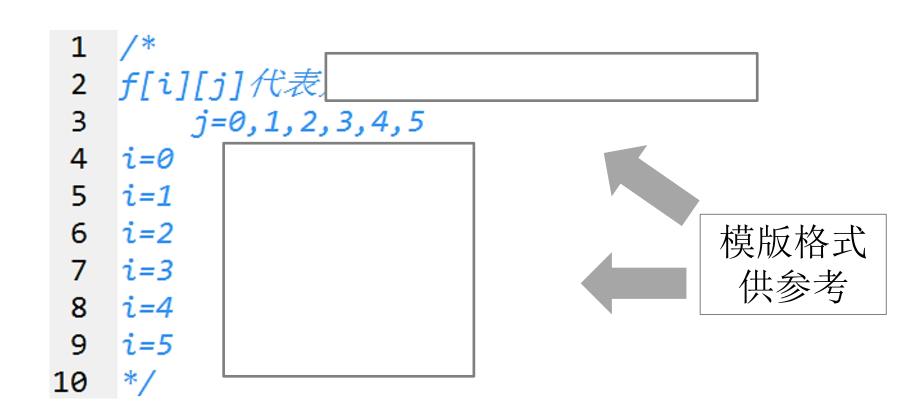
作业要求

写程序前请写明:

- 1.二维数组每一格的含义
- 2.手算样例对应表格

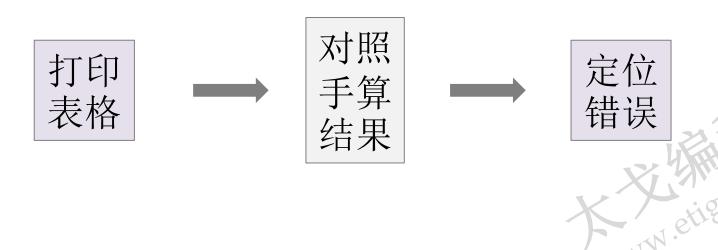
查错方法:

- 1.打印二维数组
- 2.和手算表格对比找不同



查错方法

```
for(int i=1;i<=n;i++,cout<<endl)
  for(int p=0;p<nPtn;p++)cout<<f[i][p]<<" ";</pre>
```



大义编程 etiger.vip

太戈编程

1769

1759

1758

拓展题

1101,1102,1103

WWW.etiser.vip