



a11	a12	A13	 a1n
a21	a22	a23	 A2n
a31	a32	a33	 A3n
a41	a42	a43	 A4n
an1	an2	an3	 Ann



枚举连续的行列

然后用一个维度来表示

b[k]:第k列的和

a31+a41 a32+a42 a33+a43 ... a3n+a4n

西 | 大 | 附 | 中 | 信 | 息 | 学 | 竟 | 赛





```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int a[55][55];
int b[55];
int f[55]; //最大子段和的状态
int main(){
           memset(b,0,sizeof(b));
           int n,m;
           cin>>n>>m;
           for(int i=0;i<n;i++){</pre>
                      for(int j=0;j<m;j++){
                                 cin>>a[i][j];
           int ant=-100;
           for(int i=0;i<n;i++){
                      memset(b, 0, sizeof(b));
                      for(int j=i;j<n;j++){ //i到n行的值相加,求最大值
                                 for(int k=0;k< m;k++){
                                            b[k]+=a[j][k];
                                 int ans=-0x3f;
                                 f[0]=b[0];
                                 for(int l=0;l<m;l++){ //求最大子段和
if(f[l-1]>=0) f[l]=b[l]+f[l-1];
                                            else f[1]=b[1]; hand Affiliated to Southwest University
                                            ans=max(ans,f[1]);
                                 ant=max(ans,ant);
           cout<<ant;</pre>
           return 0;
```





题意:有n个进行的任务,如果某时刻如果有任务必须完成,有多个任务在同一时刻开始则选一个进行,没有的话就休息。求最大的休息时间。

状态定义 dp[i]: 第i时刻的最大休息时间

这道题画图会发现,如果正向选择任务,当前任务选或不选其实会对后面的任务产生影响

后效性

怎么办呢? 正难则反

## 逆序推,

## 三种情况:

- 1、第i分钟如果有任务,那么任务是一定要做的 dp[i]=max(dp[i],dp[i+t[j]]) (i时刻有任务)
- 2、如果有多个任务,那就比较每个任务做完之后的最大空闲
- 3、第i分钟没有任务,那么空闲就为前从i+1开始的最大空闲再加上1分钟的空闲。dp[i]=dp[i+1]+1





```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int a[10001][10001];
int cnt[10001],f[10001];
int main(){
         int n,k;
         scanf("%d%d",&n,&k);
         for(int i=1,start,end;i<=k;i++){</pre>
                   scanf("%d%d",&start,&end);
                   a[start][++cnt[start]]=end;
         for(int i=n;i>=1;i--){
                   if(!cnt[i])f[i]=f[i+1]+1;
                                               //没有任务
                   else{ //有任务
                            for(int j=1;j<=cnt[i];j++){</pre>
                                      f[i]=max(f[i],f[i+a[i][j]]);
         printf("%d",f[1]);
         return 0;
```

## Thanks

**For Your Watching** 

