1. 航线设置（最长上升子序列）

设m[ I ]为北方 i与南方a[i] 作为第一条航线时的最大的友好 城市对数

城市编号：1 2 3 4 5 6 7 8

对应城市：3 1 5 4 2 8 7 6

最大对数：3 3 2 2 2 1 1 1

上一个 ：3 3 6 6 6 0 0 0

M[n] = 1;

M[i] = max(m[j])+1 a[i]<a[j] 且 i<j

For(i:n:>0 --)

Tem = 0;

For(j:i+1,<=n,++)

A[i]<=a[j]&&tmp<m[j]

Tmp = m[j]

M[i] = tmp++;

记忆表（记录排除）

求最少的最长下降子序列

2：油船费问题：

设R[i][j]为i到j站的租金费用，设m[i][j]为I j之间的最小费用

M[i][i] = 0

M[I][J] = min( m[i][j] ,m[i][K] + m[k][j] )

**由起点已知 F[0] = 0**

**设F[i]为从0 到i的最少费用**

**F[i] =min( F[j]+r[i][j],r[0][i])(0<J<I) I>1**

**F[I] = R[0][1] I = 1;**

**F[0] = 0;**

3：抄书

9 3

1 2 3 4 5 6 7 8 9

AN：

Case：1:17

以第一人为准（假定时间最长）

第一人依次抄1-i本依次操作

如果剩下的k-1个人进行上面的操作分n-i本书，（错啦）

矩阵取数：

分析：

将n\*m矩阵的情况变为n行每行取数求最大值的问题

考察一行m个数据 A1，A2，A3，An

设一般情况即ai ai+1 ai+2 aj

经删除j-i+1个数后得到的最大值为F[i][j]

删数的两种情况：

1. 先删ai 剩下ai+1，，，，aj

权值（a[i]+F[i+1][j]）\*2

1. 先删aj剩下ai，，，，aj-1

权值（aj+F[i][j-1]）\*2

F[i][j] = max(ai+F[i+1][j],aj+F[i][j-1])\*2 i<j

Ai\*2 I == j

外循环间隔r

然后以i为变量

复杂度 n^2

F[i][i] = a[i]

F[i][i+1] = max(2\*a[i+1]+a[i],2\*a[i]+a[i+1])

F[i][i+2]

乘积最大

设a1,a2,a3,a4,an添加k个\* 得最大积

m[n][k]考虑最后一个‘\*’的位置在at，at+1之间（a1.。。at）\*（at+1。。。an）

(当t为所需t)m[n][k] = m[t][k-1] \*(at+1…an)

M[n][k] = max(m[t][k-1]\*(at+1,….an)); k-1<t<n