PH NG PHÁP QUY HO CH NG TR NG THÁI

Nguy n Duy D ng Tr ng THPT Chuyên Hà T nh

$I. \qquad T V N$

Quy ho ch ng là m t ph ng pháp th ng c s d ng gi i các bài toán trong tin h c. Trong m t s bài toán gi i b ng ph ng pháp này khi xét t i m i b c th ng có nhi u kh n ng l a ch n ta g i là các tr ng thái. Ch ng h n tìm l i gi i cho bài toán ta i l n l t t b c l n b c th K, t i b c th i có nhi u l a ch n (tr ng thái) khác nhau, tìm h ng i úng cho b c th i l i d a vào các tr ng thái c a b c th i-l và có th xác nh b ng m t công th c c th n u t p các tr ng thái là h u h n. Khi g p các bài toán lo i này ta th ng gi i b ng ph ng pháp quy ho ch ng tr ng thái.

Trong quá trình gi ng d y các l p chuyên tin h c và ôn luy n h c sinh gi i qu c gia, tôi nh n th y tài li u vi t v v n này r t h n ch . hi u h n v ph ng pháp này chúng ta cùng tìm hi u m t bài toán c th .

II. BÀI TOÁN

Chọn ô - HSG QG 2006 (SELECT)

Cho m t b ng hình ch nh t kích th $c 4 \times n$ ô vuông. Các dòng c ánh s t 1 n 4, t trên xu ng d i, các c t c ánh s t 1 n n t trái qua ph i.

Ô n m trên giao c a dòng i và c t j c g i là ô (i,j). Trên m i ô (i,j) có ghi m t s nguyên aij , i =1, 2, 3, 4; j =1, 2, ..., n. M t cách ch n ô là vi c xác nh m t t p con khác r ng S c a t p t t c các ô c a b ng sao cho không có hai ô nào trong S có chung c nh. Các ô trong t p S c g i là ô c ch n, t ng các s trong các ô c ch n c g i là tr ng l ng c a cách ch n.

Tìm cách ch n sao cho tr ng l ng là l n nh t.

Ví d: Xét b ng v i n=3 trong hình v d i ây:

	1	2	3
1	-1	9	3
2	-4	5	-6
3	7	8	9
4	9	7	2

Cách ch n c n tìm là t p các ô $S = \{(3,1), (1,2), (4,2), (3,3)\}$ v i tr ng l ng 32.

Input

Dòng u tiên ch a s nguyên d ng n là s c t c a b ng.

C t th j trong s n c t ti p theo ch a 4 s nguyên a_{1j} , a_{2j} , a_{3j} , a_{4j} , hai s liên ti p cách nhau ít nh t m t d u cách, là 4 s trên c t j c a b ng.

Output

G m 1 dòng duy nh t là tr ng l ng c a cách ch n tìm c.

Example

Input	Output
3	32
-1 9 3	
-4 5 -6	
7 8 9	
9 7 2	

Hnch

Trong t t c các test: n 10000, $|a_{ij}|$ 30000. Có 50% s 1 ng test v i n 1000.

III. GI I THU T VÀ CÀI T

T t ng chính:

- M i c t có 4 dòng nên ta có th dùng dãy nh phân g m 4 bít bi u di n.
 Tùy vào giá tr c a bít th k c a c t th i b ng 0 ho c1 cho bi t dòng th k c a c t th i có c ch n hay không. (0 k 3)
- Dãy nh phân có 4 bít ng v i 2^4 tr ng thái, bi u di n t 0 t i 2^4 -1.
- GiF[i,x] làt ng tr ng l ng l n nh t xét t c t th l t i c t th i và tr ng thái ch n c a c t th i c bi u di n b ng bi n x.
- Ta có công th c quy ho ch ng nh sau:

$$F[i,x]=\max(F[i-1,y])+\sup(i,x)$$

Trong ó:

- Bi n x và y là hai tr ng thái t ng ng c a c t th i và i-1. Theo yêu c u c a bài toán thì tr ng thái x và y ph i th a mãn bít th k c a bi n x ph i khác bít th k c a bi n y vì vi c ch n ô ph i th a mãn **không có hai ô nào có chung c nh**.(Getbit(k,x)<>Getbit(k,y))
- Hàm Sum(i,x) là tr ng s c a c t th i t ng ng v i tr ng thái x.

Cài t:

Bi n A ch a giá tr c a b ng, bi n m = 2^4 -1 v i m+1 là s tr ng thái

Trong ch ng trình s d ng m t s hàm nh sau:

+) L y giá tr bít th k c a tr ng thái x: Getbit(k,x)

```
Function Getbit(k,x:word):byte;
Begin
    Getbit:=(x shr k)and 1;
End;
```

+) Hàm ki m tra tr ng thái x có th a mãn yêu c u bài toán không (*không có hai ô nào có chung c nh*), ngh a là bít th k và bít th k-1 c a tr ng thái x ph i khác nhau:

```
Function Ok(x:word):boolean;
Begin
   Ok:=false;
   For k:=1 to 3 do
        If (getbit(k-1,x)=1)and(getbit(k,x)=1) then
        Exit;
   Ok:=true;
End;
```

+) Hàm ki m tra tr ng thái x và tr ng thái y có th a mãn yêu c u bài toán không (*không có hai ô nào có chung c nh*), ngh a là bít th k c a tr ng thái x và bít th k-1 c a tr ng thái y ph i khác nhau:

```
Function Check(x,y:word):boolean;
Begin
    Check:=false;
    For k:=0 to 3 do
    If (getbit(k,x)=1)and(getbit(k,y)=1) then
        Exit;
    Check:=true;
End;
```

+) Tính tr ng l ng c a c t th i ng v i tr ng thái x:

```
Function sum(i,x:word):longint;
Var T:longint;
Begin
   T:=0;
   For k:=0 to 3 do
        If (getbit(k,x)=1) then
        T:= T+A[k+1,i];
   Sum:=T;
End;
```

+) Th t c chính:

```
Procedure process;
           Var max:longint;
                 y,i:word;
           Begin
             For i:=1 to n do
                                   \{X \notin l \ n \ l \ t \ n \ c \ t\}
              For x:=0 to m do {V i m i c t i xét 2^4 tr ng thái}
                If Ok(x) then \{N \ u \ tr \ ng \ thái \ x \ th \ a \ man \ bai \ toán\}
                 Begin
                   \max := -vc;
 \{T \}  tr ng thái y c a c t th i-1 có t ng tr ng l ng l n nh t\}
                   For y := 1 to m do
                     If check(x,y) and (ok(y)) then
                       If \max < F[i-1,y] then
                          \max := F[i-1,y];
                   F[i,x] := \max + sum(i,x)
                 End;
           End;
+) Th t c in k t qu:
           Procedure printresult;
           Var
                    Max:longint;
                    ff:text;
           Begin
           \{Chú \circ thêm tr ng h p t t c A[i,j]<0\}
           \{Tìm\ giá\ tr\ l\ n\ nh\ t\ trong\ các\ tr\ ng\ thái\ c\ a\ c\ t\ th\ n\}
              Max:=-vc;
             For x := 0 to m do
                If ok(x) and (max < F[n,x]) then
                  Max := F[n,x];
             Assign(ff,fo); rewrite(ff);
             Writeln(ff,max);
             Close(ff);
```

Nh n xét

End;

- ph c t p thu t toán: $O(2^{4*}2^{4*}N)$ gi i quy t bài toán trên.
- gi m ph c t p c a thu t toán ta có th dùng 1 m ng B 1 u nh ng tr ng thái th a mãn yêu c u *không có hai ô nào cùng c t có chung c nh* k t h p v i c u trúc d li u Foward Star ng v i m i tr ng thái x ta có danh sách các tr ng thái y th a mãn.

IV. M TS BÀI TOÁN NG D NG

Bài 1: Chuyến du lịch (TRIP)

Trong kì ngh hè n m nay sherry c b th ng cho 1 tour du 1 ch quanh N t n c t i p v i nhi u th ng c nh n i ti ng (vì sherry r t ngoan). T t nhiên sherry s i b ng máy bay.

B n hãy giúp sherry tìm 1 hành trình i qua t t c các n c, m i n c úng 1 l n sao cho chi phí là bé nh t nhé.

Input

Dòng 1: N (5 < N < 16)

Dòng th $\,$ i trong N dòng ti $\,$ p theo: G $\,$ m N s $\,$ nguyên, s $\,$ th $\,$ j là C_{ij} (0 < C_{ij} < 10001)

Output

G m 1 dòng duy nh t ghi chi phí bé nh t tìm c

Example

Input	Output
6	8
0 1 2 1 3 4	
503234	
4 1 0 2 1 2	
425043	
253502	
5 4 3 3 1 0	

H ng d n:

- Ta nh n th y ây là bài toán tìm ng i Hamilton, m t bài toán khá quen thu c: cho N nh, tìm ng i sao cho m i nh c th m duy nh t m t l n, và chi phí th m N nh là th p nh t.
- V i d ng toán này, thông th ng n u N nh (10), ta có th gi i quy t bài toán b ng ph ng pháp nhánh c n. Nh ng n u gi i h n N t ng lên n 20, thì vi c s d ng ph ng pháp nhánh c n gi i quy t s không còn kh thi n a. Trong tr ng h p này, ta có cách ti p c n khác gi i quy t bài toán m t cách t i u h n, v i ph c t p O(N²*2^N).
- Dãy nh phân có N bít ng v i 2ⁿ tr ng thái, bi u di n t 0 t i 2ⁿ-1 cho bi t các nh ã c th m hay ch a.
- G i F[i,x] là t ng chi phí n u sherry ang t n c i và tr ng thái các n c ã i qua c l u vào bi n.
- Công th c Quy ho ch ng:

$$F[i,x] = \min(F[j,y] + C[j,i])$$

Trong ó

- j là t n c ã c ánh d u i qua trong x.
- y là tr ng thái gi ng nh tr ng thái x nh ng t n c i ch a c ánh d u.

Bài 2: Cô gái chăn bò (COWGIRL)

Trên m t th o nguyên nh bé có 1 gia ình g m 3 anh em: 2 ng i anh trai là Nvutri và Andorea còn ng i em gái là Lola. Cu c s ng gia ình khá gi nh ng gia ình có truy n th ng ch n nuôi và mu n các con t 1 p nên cha m 3 ng i quy t nh các con h ng ngày s i ch n 1 s bò nào ó (tùy ý 3 ng i con).

Th o nguyên là 1 cánh ng chia làm M*N ô vuông, m i con bò ch ng trong 1 ô và m i ô ch ch a 1 con bò.Ch có 1 quy t c duy nh t là không bao gi c 4 con bò t o thành 1 hình vuông 2*2 ho c tr ng 1 khu t 2*2. Hai ng i anh m i ch i nên ã h i l kem Lola ch n bò 1 mình. Lola mu n bi t t t c có bao nhiều cách x p bò th a mãn quy t c trên phòng m i tr ng h p. Vì con s này r t l n nên hãy giúp Lola tính toán con s này.

Input

Dòng ug m 1 s T duy nh t là s test (T 111)

T dòng ti p theo g m 2 s M, N cho bi t kích th c c a th o nguyên (M*N 30)

Output

G m T dòng, m i dòng ng v i 1 test là s cách x p bò c a test ó.

Example

Input	Output	
1 1	2	
1		

H ng d n:

- Ta th y M*N<=30 nên t n t i m t s M hay N không l n h n 5. Gi s là M là s dòng không quá 5. Ta có th s d ng s có không quá 5 bit nh phân mô t tr ng thái ch n m i c t.
- G i F[i,x] là s cách x p bò th a mãn yêu c u bài toán xét t c t th 1 t i c t th i và tr ng thái ch n c a c t th i c bi u di n b ng bi n x..
- Công th c Quy ho ch ng:

$$F[i,x] = F[i,x] + F[i-1,y]$$
)

Bài 3: Đàn bò hỗn loạn (MIXUP)

M i trong N cô bò $(4 \le N \le 16)$ c a bác John có m t s seri phân bi t S_i $(1 \le S_i \le 25,000)$. Các cô bò t hào n n i m i cô u eo m t chi c vòng vàng có kh c s seri c a mình trên c theo ki u các b ng ng giang h .

Các cô bò giang h này thích n i lo n nên ng x p hàng ch v t s a theo m t th t g i c g i là 'h n lo n'.

M t th t bò là 'h n lo n' n u trong dãy s seri t o b i hàng bò, hai s liên ti p khác bi t nhau nhi u h n K ($1 \le K \le 3400$). Ví d , n u N = 6 và K = 1 thì 1, 3, 5, 2, 6, 4 là m t th t 'h n lo n' nh ng 1, 3, 6, 5, 2, 4 thì không (vì hai s liên ti p 5 và 6 ch chênh l ch 1).

H i có bao nhiều cách khác nhau N cô bò s p thành th t 'h n lo n'?

Input

- * Dòng 1: Hai s N và K cách nhau b i kho ng tr ng.
- * Dòng 2..N+1: Dòng i+1 ch a m t s nguyên duy nh t là s seri c a cô bò th $i: S_i$

Output

* Dòng 1: M t s nguyên duy nh t là s cách N cô bò s p thành th t 'h n lo n'. K t qu m b o n m trong ph m vi ki u s nguyên 64-bit.

Example

Input	Output
4 1	2
3	
4	
2	
1	