## Problem-J

## Description

设R是集合 $X = \{1, 2, ..., n\}$ 上的关系,满足以下条件:

- 给定m个限制 $x_i,y_i,z_i(x_i 
  eq y_i)$ , $z_i=0$ 表示<  $x_i,y_i>
  ot\in R$ , $z_i=1$ 表示<  $x_i,y_i>
  ot\in R$
- R是自反的
- R是传递的

求满足条件的R的个数。

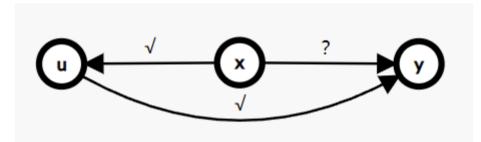
 $n \leq 7, m \leq n(n-1)$ , 且答案之和不超过 $3 \times 10^7$ 。

## Solution

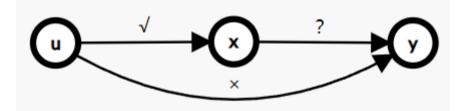
由于n很小且题目对答案之和进行了限制,我们考虑搜索。

进行DFS,依次考虑每一对关系< x,y>,并根据当前情况判断这对关系是应该加入/不能加入/可加可不加(设当前已经确定加入的关系集合为S,已经确定不加入的关系集合为T):

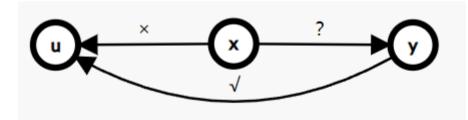
• 若 $\exists u, \text{s.t.} < x, u > \in S, < u, y > \in S, \quad \text{则} < x, y >$ 是必须加入的



• 若 $\exists u, s.t. < u, x > \in S, < u, y > \in T$ ,则< x, y >是不能加入的



• 若 $\exists u, s. t. < x, u > \in T, < y, u > \in S$ ,则< x, y >是不能加入的



以此为限制进行DFS即可,时间复杂度O(可过)。

## Code

```
int n, m, sz, in[9], out[9], IN[9], OUT[9], lmt[9][9], ans, U;
vector<PII> ls;

void DFS(int i) {
    if (i == (int)ls.size()) {
        ++ ans;
        return;
    }

PII t = ls[i];
    if ((out[t.X] & in[t.Y]) == 0 && lmt[t.X][t.Y] != 1) {
        IN[t.Y] ^= (1 << t.X), OUT[t.X] ^= (1 << t.Y);
        DFS(i + 1);</pre>
```

```
IN[t.Y] ^= (1 << t.X), OUT[t.X] ^= (1 << t.Y);
   }
   if (lmt[t.X][t.Y] != 0 && !(in[t.X] & IN[t.Y]) && !(out[t.Y] & OUT[t.X])) {
       in[t.Y] ^= (1 << t.X), out[t.X] ^= (1 << t.Y);
       DFS(i + 1);
       in[t.Y] ^= (1 << t.X), out[t.X] ^= (1 << t.Y);
   }
}
int main() {
   for (int Case = read<int>(); Case --; ) {
       n = read<int>(), m = read<int>();
       for (int i = 0; i < n; ++ i)
           for (int j = 0; j < n; ++ j)
               lmt[i][j] = -1;
       while (m --) lmt[read<int>() - 1][read<int>() - 1] = read<int>();
       ls.clear();
       for (int i = 0; i < n; ++ i)
           for (int j = i + 1; j < n; ++ j)
               ls.PB(MP(i, j)), ls.PB(MP(j, i));
       sz = SZ(1s), ans = 0, U = (1 << n) - 1;
       DFS(0);
       printf("%d\n", ans);
   }
   return 0;
}
```