

# 拓扑排序题目选讲

# NKOJ1506 比武定工资

首先构图，若存在条件“a的钱比b多”则从b引一条有向指向a；  
然后拓扑排序，若无法完成排序则表示问题无解（存在圈）；

若可以得到完整的拓扑序列，则按序列顺序进行递推：

设 $f[i]$ 表示第 $i$ 个人能拿的最少工资数；

首先所有 $f[i]=100$ （题目中给定的最小值）；

然后考察拓扑序列中的每个点 $i$ ，若在它之前的点 $j$ 存在有向边 $(j,i)$ ，则表示 $f[i]$ 必须比 $f[j]$ 大，因此我们令 $f[i] = \text{Max} \{ f[j], f[j]+1 \}$ 即可；

递推完成之后所有 $f[i]$ 的值也就确定了，而答案就等于 $f[1]+...+f[n]$ 。

注意：可能出现 $m$ 条意见并没有把所有保镖讨论完的情况，也就是某些保镖没有出现在 $m$ 个人的意见中，那么这些人的工资直接就是100元

# 车站分级(NKOJ2502)

一条单向的铁路上，依次有编号为1, 2, ..., n的n个火车站。每个火车站都有一个级别，最低为1级。现有若干趟车次在这条线路上行驶，每一趟都满足如下要求：如果这趟车次停靠了火车站X，则始发站、终点站之间所有级别大于等于火车站X的都必须停靠。（注意：起始站和终点站自然也算作事先已知需要停靠的站点）

例如，下表是5趟车次的运行情况。其中，前4趟车次均满足要求，而第5趟车次由于停靠了3号火车站（2级）却未停靠途经的6号火车站（亦为2级）而不满足要求。

车站编号	1		2		3		4		5		6		7		8		9
车站级别	3		1		2		1		3		2		1		1		3
车次																	
1	始	→	→	→	停	→	→	→	停	→	终						
2					始	→	→	→	停	→	终						
3	始	→	→	→	→	→	→	→	停	→	→	→	→	→	→	→	终
4							始	→	停	→	停	→	停	→	停	→	终
5					始	→	→	→	停	→	→	→	→	→	→	→	终

现有m趟车次的运行情况（全部满足要求），试推算这n个火车站至少分为几个不同的级别

## 输入格式：

第一行包含2个正整数n, m，用一个空格隔开。

第i+1行 ( $1 \leq i \leq m$ ) 中，首先是一个正整数 $s_i$  ( $2 \leq s_i \leq n$ )，表示第i趟车次有 $s_i$ 个停靠站；接下来有 $s_i$ 个正整数，表示所有停靠站的编号，从小到大排列。每两个数之间用一个空格隔开。输入保证所有的车次都满足要求。

输出格式：

输出只有一行，包含一个正整数，即 $n$ 个火车站最少划分的级别数。

样例输入1：

9 2

4 1 3 5 6

3 3 5 6

样例输出1：

2

样例输入2：

9 3

4 1 3 5 6

3 3 5 6

3 1 5 9

样例输出2：

3

# 分析

如何分级?

如果两个点(A和B)被同一辆车经过,并且车停在了A,没有停在B,那么A的等级一定比B高。

根据这个,把等级高的向等级低的连一条边,表示它们不能在同一个等级.这个做法还是很好实现的,而且代码也很短.只需在读入时记录停留的点和没停留的点,把停留的点向所有没停留的点连一条边就好了。

只要算出**不同等级的数量**,就得到了答案。

不同等级的数量怎么算?

回想拓扑排序入栈的过程：

初始，我们将入度为0的点入栈，显然它们是同一个等级.....

当第一个等级的节点都依次弹出删除，产生的新的一批入度为0的节点是第二个等级.....

重复以上的过程，我们就能记录出最少需要的等级数。

```
7 int n, m, s;
8 int g[maxn][maxn], vis[maxn], lst[maxn], ind[maxn];
9 int ans;
10 stack<int> s1;
11 void toposort(){
12     for(int i = 1; i <= n; i++){ //入度为0的节点入栈
13         if(ind[i] == 0) s1.push(i);
14     }
15     while(!s1.empty()){
16         ans++; //记录操作数
17         stack<int> s2;
18         while(!s1.empty()){
19             int u = s1.top();
20             s1.pop();
21             for(int v = 1; v <= n; v++) if(g[u][v]){
22                 ind[v]--;
23                 if(ind[v] == 0) s2.push(v); //用s2来临时保存新产生的入度为0的点
24             }
25         }
26         s1 = s2; //更新s1, 进行下一轮操作
27     }
28 }
29 int main() {
30     cin >> n >> m;
31     for(int i = 1; i <= m; i++){
32         cin >> s;
33         memset(vis, 0, sizeof(vis));
34         for(int j = 1; j <= s; j++) {
35             cin >> lst[j];
36             vis[lst[j]] = 1;
37         }
38         for(int j = lst[1]; j <= lst[s]; j++) { //等级低的向等级高的连边
39             if(!vis[j]) {
40                 for(int k = 1; k <= s; k++) {
41                     if(!g[lst[k]][j]) {
42                         g[lst[k]][j] = 1;
43                         ind[j]++;
44                     }
45                 }
46             }
47         }
48     }
49     toposort();
50     cout << ans << endl;
```