E4E 小水獭和哈密顿路径

题目描述

给定一个 n 个点 m 条边的有向无环图,判断图中是否存在一条哈密顿路径。

输入格式

第一行一个正整数 t $(1 \le t \le 101 \le t \le 10)$,表示数据组数。 对于每组数据,第一行两个正整数 n,m $(1 \le n \le 10^5$, $1 \le m \le 2 \times 10^5$),含义如题目所示。接下来 m 行,每行两个正整数 u_i,v_i $(1 \le u_i,v_i \le n)$,表示第 i 条边为 $u_i \to v_i$ 。 保证图是有向无环图,且没有重边。

解题思路

- 哈密顿路径: G=(V,E) 是一个图,若 G 中一条路径通过且仅通过每一个顶点一次,称这条**路径**为**哈密顿路径**。
- 拓扑排序: 在图论中, 拓扑排序是一个 有向无环图(DAG) 的所有顶点的线性序列。 且该序列必须满足下面两个条件: **每个顶点出现且只出现一次**。 若存在一条从顶点 A 到顶点 B 的路径,那么在序列中顶点 A 出现在顶点 B 的前面。

解题步骤:

- 1. 构造一条拓扑排序
- 2. 如果该条拓扑排序前后的每个顶点之间均有一条路连接,那么它就是一条哈密顿路径。

拓扑排序求法

- 将所有点中入度为零的点入队
- 取出队首元素,将所有由这个点出发的边全部删掉。
- 检查一遍剩余点,将剩余点中入度为零的点入队
- 重复上述过程直至全部点被队列弹出
- 弹出的顺序即为拓扑排序

代码展示

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;

//#define abyss

typedef unsigned int UI;
typedef long long LL;
typedef long double LD;
#define re register;
#define ln(i) ((i<<1))
#define rn(i) ((i<<1|1)))
#define PLL pair<int,int>
#define MK(a,b) make_pair(a,b)
#define FOR(i,begin,end) for(register int i = begin; i < end; ++i)
#define rFOR(i,begin,end) for(register int i = begin; i > end; --i)
#define clr(x,y) memset(x,y,sizeof(x))
```

```
LL gcd(LL a, LL b) \{return b == 0 ? a : gcd(b,a%b);\}
template <typename T> inline T read() {
   T x = 0, sgn = 1;
   char c = getchar();
   for(; c < '0' || c > '9' ; c = getchar())
       if(c == '-') sgn = -1;
    for(; c >= '0' && c <= '9'; c = getchar())</pre>
       x = (x << 1) + (x << 3) + (c \land 48);
    return x * sgn;
#define maxE 200005
#define maxP 100005
typedef struct e{
   int to,next;
}e;
e edge[maxE];
int in[maxP],head[maxP],cnt;
void add(int u,int v) {
   edge[++cnt].to = v;
    edge[cnt].next = head[u];
   head[u] = cnt;
void init() {clr(in,0); clr(head,0); cnt = 0;}
int main()
{
#ifdef abyss
   freopen("in.txt","r",stdin);
   //freopen("out.txt","w",stdout);
#endif
    ios::sync_with_stdio(false);
   cin.tie(0),cout.tie(0);
   int t = read<int>();
   while(t--) {
       int n = read<int>(), m = read<int>();
        init();
        FOR(i,1,m+1) {
           int u = read<int>(), v = read<int>();
           add(u,v); in[v] += 1;
           // 加边,数组元素 in[i] 表示第 i 个点的入度
       }
       vector<int> topology; // 储存弹出元素,即拓扑排序
        queue<int> q; // 构造一个队列
        FOR(i,1,n+1) if(!in[i]) q.push(i); //入度为零的入队
       while(!q.empty()) {
           int top = q.front(); q.pop(); //去队首元素
           topology.push_back(top); //加入序列中
           for(int i = head[top]; i != 0; i = edge[i].next) {
               in[edge[i].to]--; //遍历由这个点发出的全部的边并删去
               if(!in[edge[i].to]) q.push(edge[i].to);
               //如果删去后到达的那个点入度为零则入队
           }
        }
       bool got = true;
        FOR(i, 0, n-1){
           int pre = topology[i], beh = topology[i+1];
           //取相邻两个顶点
           bool found = false;
```