题目

A TOPO!

时间限制: 1000ms 内存限制: 65536kb

通过率: 183/183 (100.00%) 正确率: 183/765 (23.92%)

题目描述

合定 n 个点,m 条有向边的有向无环图,求拓扑排序。

2.S. 对于拓扑排序不唯一的情况,先输出序号大的点,再输出序号小的点。即输出字典序最大的 石扑排序。

谕入格式

第一行两个正整数 $n, m \ (2 \le n \le 10^5, 1 \le m \le 4 \times 10^5)$

妾下来 m 行,每行两个正整数 u,v $(1 \le u_i, v_i \le n)$,表示 u 到 v 存在有向边。

渝出格式

俞出一行,表示拓扑排序,点的序号以空格分隔

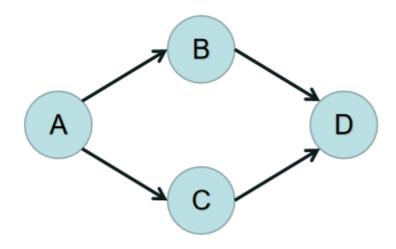
思路

本题考察拓扑排序

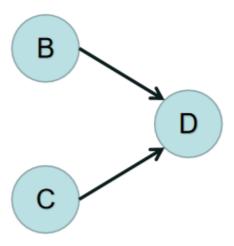
啥是拓扑排序?

- 一个有向图, 如果图中有入度为 0 的点, 就把这个点删掉, 同时也删掉这个点所连的边。
- 一直进行上面出处理,如果所有点都能被删掉,则这个图可以进行拓扑排序。

举例子



开始时, 图是这样的状态, 发现A的入度为



这时

0,所以删除A和A上所连的边,结果如下图 发现B的入度为 0,C的入度为 0,所以删除B和B上所连的边、C和C上所连的边,结果如下图:



这时发现发现D的入度为 0,所以删除D和D上所连

的边(如果有就删),这时整个图被删除干净,所有能进行拓扑排序。

解题思路

- 首先记录各个点的入度
- 然后将入度为 0 的点放入队列
- 将队列里的点依次出队列,然后找出所有出队列这个点发出的边,删除边,同事边的另一侧的点的入度 -1。
- 如果所有点都进过队列,则可以拓扑排序,输出所有顶点。否则输出-1,代表不可以进行拓扑排序。

代码实现

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <queue>
#include <cstring>
#include <algorithm>
using namespace std;
const int N = 4e5 + 10;
int h[N], e[N], ne[N], idx;
int d[N];
int n, m;
void add(int a, int b) {
    e[idx] = b;
    ne[idx] = h[a];
    h[a] = idx++;
}
bool topsort(vector<int>& result) {
    priority_queue<int> pq;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {
        if (d[i] == 0) {
            pq.push(i);
        }
    }
    while (!pq.empty()) {
        int a = pq.top();
        pq.pop();
        result.push_back(a);
        for (int i = h[a]; i != -1; i = ne[i]) {
            int b = e[i];
            d[b]--;
            if (d[b] == 0) {
                pq.push(b);
            }
        }
    }
    return result.size() == n;
}
int main() {
```

```
cin >> n >> m;
   memset(h, -1, sizeof h);
   for (int i = 0; i < m; i++) {
        int u, v;
       cin >> u >> v;
       add(u, v);
       d[v]++;
   }
   vector<int> result;
   if (topsort(result)) {
       for (int i = 0; i < n; i++) {
           cout << result[i] << " ";
        }
   }
   return 0;
}
```

要注意的细节

N = 4e5 + 10;