一笔画

1 题目描述

咱们来玩一笔画游戏吧,规则是这样的:有一个连通的图,能否找到一个恰好包含了所有的边,并且没有重复的路径。

1.1 输入描述:

输入包含多组数据。每组数据的第一行包含两个整数 n 和 m (2 \leq n, $m\leq$ 1000),其中 n 是顶点的个数,m 是边的条数。紧接着有 m 行,每行包含两个整数 from 和 to (1 \leq from, to \leq n, from != to),分别代表边的两端顶点。**边是双向的,并且两个顶点之间可能不止一条边**。

1.2 输出描述:

对应每一组输入,如果能一笔画则输出"Yes";否则输出"No"。

1.3 输入例子:

3 3

1 2

2 3

1 3

4 7

1 2

_ 1

1 3

1 4

4 3

1.4 输出例子:

Yes

No

2 解题思路

题目要求一个连通的有向图是否可以一笔画完。这是一个**可行遍性问题**,即从图中一个顶点出发不重复地遍历完所有的边并回到起始顶点,这种回路是**欧拉回路**。在解答该问题前先对欧拉回

路相关的内容进行介绍。

2.1 欧拉回路

2.1.1 欧拉通路、欧拉回路、欧拉图

无向图:

- 1) 设 G 是连通无向图,则称经过 G 的每条边一次并且仅一次的路径为欧拉通路;
- 2) 如果欧拉通路是回路(起点和终点是同一个顶点),则称此回路为欧拉回路(Euler circuit);
- 3) 具有欧拉回路的无向图 G 称为欧拉图 (Euler graph)。

有向图:

- 1) 设 D 是有向图, D 的基图连通,则称经过 D 的每条边一次并且仅一次的有向路径为有向欧拉通路;
- 2) 如果有向欧拉通路是有向回路,则称此有向回路为有向欧拉回路(directed Euler circuit);
- 3) 具有有向欧拉回路的有向图 D 称为有向欧拉图 (directed Euler graph)。

图 1 是有向图和无向图。

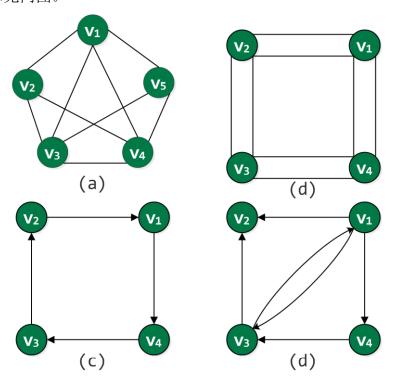


图 1 有向图和无向图

2.1.2 定理及推论

欧拉通路和欧拉回路的判定是很简单的,请看下面的定理及推论。

定理 2.1 无向图 G 存在欧拉通路的充要条件是:

G 为连通图, 并且 G 仅有两个奇度结点(度数为奇数的顶点)或者无奇度结点。

推论 2.1:

- 1) 当 G 是仅有两个奇度结点的连通图时, G 的欧拉通路必以此两个结点为端点。
- 2) 当 G 是无奇度结点的连通图时, G 必有欧拉回路。
- 3) G 为欧拉图(存在欧拉回路)的充分必要条件是 G 为无奇度结点的连通图。

例如图 2-1(a)所示的无向图,存在两个奇度顶点 v2 和 v5,所以存在欧拉通路,且欧拉通路 必以这两个顶点为起始顶点和终止顶点;该无向图不存在欧拉回路。图 2-1(b)所示的无向图为欧 拉图。

定理 2.2 有向图 D 存在欧拉通路的充要条件是:

D 为有向图, D 的基图连通,并且所有顶点的出度与入度都相等;或者除两个顶点外,其余顶点的出度与入度都相等,而这两个顶点中一个顶点的出度与入度之差为 1,另一个顶点的出度与入度之差为-1。

推论 2.2:

- 1) 当 D 除出、入度之差为 1,-1 的两个顶点之外,其余顶点的出度与入度都相等时,D 的有向欧拉通路必以出、入度之差为 1 的顶点作为始点,以出、入度之差为-1 的顶点作为终点。
- 2) 当 D 的所有顶点的出、入度都相等时, D 中存在有向欧拉回路。
- 3) 有向图 D 为有向欧拉图的充分必要条件是 D 的基图为连通图,并且所有顶点的出、入度都相等。

例如图 2-1(c)所示的有向图,顶点 v2 和 v4 入度和出度均为 1;顶点 v1 的出度为 2、入度为 1,二者差值为 1;顶点 v3 的出度为 1、入度为 2,二者相差为-1;所以该有向图只存在有向欧拉通路,且必须以顶点 v1 为始点,以顶点 v3 为终点。图 2-1(d)所示的有向图不存在有向欧拉通路。

2.2 解题步骤

首先根据输入构造图的邻接矩阵,通过邻接矩阵判断图是否连通,不连通说明不可以一笔画完,如果连通,再判断图是否有奇度顶点,有就不能一笔画完,没有就说明可以一笔画完。