

# 图论选讲

4182\_543\_731

2024/07

题目首先按照大概的知识点分为若干部分。

为响应相关要求，每一部分内部大概按照难度排序。

所有数默认**非负**，边权默认  $10^9$  级别，时限默认合理范围 ( $1s \sim 2s$ )。

- 1 生成树相关
- 2 最短路相关
- 3 强连通分量相关
- 4 点双/边双相关

给一张**连通**无向图，点数为  $n$  边数为  $m$ 。

你需要加尽量少的边（允许重边自环），然后给每条边定向，使得任意点入度出度为偶数，构造方案。

$$n, m \leq 10^5$$

提示：合法的条件是什么？

给一张  $n$  个点  $m$  条边的**简单连通图**，将边两两配对，使得每一对边有公共点。构造方案或输出无解。

$$n, m \leq 10^5$$

给  $n$  个点, 点有非负点权  $v_i$ 。

任意两点  $i, j$  间存在边权为  $v_i \oplus v_j$  的边, 求最小生成树的边权和。

$n \leq 2 \times 10^5, v < 2^{30}$

# 一道题

有  $n$  个点  $m$  条边的无向图，每条边的边权是  $c_i + x$  或  $c_i - x$ 。  
 $q$  次询问，每次给一个  $x$ ，求最小生成树边权和。  
 $n, q \leq 10^5, m \leq 4 \times 10^5$

有  $n$  个点  $m$  条边的无向图，每条边有一个权值（不是边权） $c_i$ 。

$q$  次询问，每次给一个  $x$ ，然后每条边的边权为  $|c_i - x|$ ，求最小生成树边权和。

$n \leq 500 \cdot 10^5, m \leq 10^5, q \leq 10^6$



- ① 生成树相关
- ② 最短路相关
- ③ 强连通分量相关
- ④ 点双/边双相关

有  $n$  个点和  $m$  条边，但每条边为如下形式之一：

- 可以用  $c_i$  的代价，从  $u_i$  走到  $v_i$ ，即正常的边。
- 可以用  $c_i$  的代价，从  $u_i$  走到  $[l_i, r_i]$  中的任意一个点。
- 可以用  $c_i$  的代价，从  $[l_i, r_i]$  中的任意一个点走到  $v_i$ 。

求  $s$  出发的单源最短路。

$$n, m \leq 10^5$$

二维平面上有  $n$  个点, 给定  $m$  条如下形式的边:

- 从点  $u_i$  出发, 花费  $c_i$  的代价, 到达矩形  $[lx_i, rx_i] \times [ly_i, ry_i]$  中的任意一个点。

求  $s$  出发的单源最短路。

$$n \leq 7 \times 10^4, m \leq 1.5 \times 10^5$$

空间限制 128MB

## 差分约束问题

给许多形如  $x_j - x_i \leq v$  的限制，问是否有解，并构造一组解。

在最短路中，我们有三角形不等式的限制：记  $d_i$  表示某个点到  $i$  的最短路，则对于边  $(i, j, v)$  有  $d_j \leq d_i + v$ ，这就是我们想要的。

将每个限制变为有向边  $(i, j, v)$ 。如果存在负环，则将限制加起来可以得到  $0 < -c$  的矛盾，从而无解。否则，最短路  $d_i$  可以给出一组解。

一般来说造出来的图会强连通，所以直接做就行。但有些时候需要仔细加点边避免神必情况。

显然一个正常的差分约束会有负权边，因此不能用 Dijkstra。

# 「联合省选 2021 A」矩阵游戏

给一个  $(n-1) \times (n-1)$  的整数矩阵  $b$ , 你需要找到一个  $n \times n$  的整数矩阵  $a$  满足:

- $a_{i,j} \in [0, 10^6]$
- $b_{i,j} = a_{i,j} + a_{i,j+1} + a_{i+1,j} + a_{i+1,j+1}$

构造方案或输出无解。

$$n, m \leq 300$$

- 1 生成树相关
- 2 最短路相关
- 3 强连通分量相关
- 4 点双/边双相关

### 2-SAT

有  $n$  个变量，每个变量可以取 True 或 False。有  $m$  个限制，每个限制形如

- 如果变量  $x_i$  取某个值，那变量  $x_j$  必须取某个值。

构造方案或输出无解。

做法：每个变量间两个点  $x_i, \neg x_i$  表示这个变量为真或假。对于一个限制  $x_i \implies x_j$ ，连边  $x_i \rightarrow x_j$ ，**同时加入逆否命题**  $\neg x_j \rightarrow \neg x_i$ 。

对该有向图求强连通分量。如果有  $i$  使得  $x_i, \neg x_i$  在同一强连通分量内，则任一取值均可推出矛盾，无解。否则，任取一拓扑序，对每一变量取其出现较晚的点对应的值。可以证明这是一组合法解。（证明用到了加入逆否命题的步骤）

复杂度  $O(n + m)$

⇒ 可以表示任意一个四种情况中三种合法的二元限制。

如果给的是一般的二元限制，那也能做：可能的情况有：

- 固定某些变量的取值。
- 要求两变量值相同。
- 要求两变量值相反。

随便处理后两者即可。



⇒ 可以表示任意一个四种情况中三种合法的二元限制。

如果给的是一般的二元限制，那也能做：可能的情况有：

- 固定某些变量的取值。
- 要求两变量值相同。
- 要求两变量值相反。

随便处理后两者即可。

需要注意的是，如果给的是三元限制 (3SAT)，那问题是 NP-Complete 的，或者说目前一定不可能比指数更快。因此如果出现了这种情况，应当反思哪一步推导忽略了特殊性质。

有  $n$  个变量，每个变量有三种取值  $a, b, c$ 。除去  $d$  个变量外，每个变量被禁止了一种取值。

有  $m$  个限制：如果第  $u_i$  个变量取  $p_i$ ，那么第  $v_i$  个变量取  $q_i$ 。

构造方案或输出无解。

$$n \leq 5 \times 10^4, m \leq 10^5, d \leq 8$$

构造一个长度为  $n$  的正整数序列  $v$ , 满足如下  $m$  个限制:

- $v_{a_i}, v_{b_i}, v_{c_i}$  的中位数为  $w_i$ 。

$$n, m \leq 10^5$$

有一个  $n \times m$  的网格，其中一些位置是障碍。

有一个球初始在某个位置，每次操作可以选择上下左右的一个方向。球向这个方向移动，遇到障碍或边界停止。

给定一些特殊位置，求是否可以让球经过所有特殊位置。

$$n, m \leq 50$$

- 1 生成树相关
- 2 最短路相关
- 3 强连通分量相关
- 4 点双/边双相关

# 点双/边双

点双定义：删掉一个点之后，剩余点连通。

边双定义：删掉一条边之后，所有点连通。

有什么性质？

# 点双/边双

点双定义：删掉一个点之后，剩余点连通。

边双定义：删掉一条边之后，所有点连通。

有什么性质？

点双/边双的经典求法：Tarjan。

边双的另类求法：先取一棵生成树，然后对于每条非树边，把它在树上的路径全部合并（树上并查集）。

点双的另类求法（不确定正确性）：把合并点改成合并边（可以用 DFS 树消掉横叉边的情况）

考虑连通图。

如果把每个边双缩成一个点，则剩余部分必定是一棵树：树上每条边对应原图的割边。

两个点双可能有一个公共点。对此我们可以使用圆方树的方式：对应每个点双新建一个方点，其向点双内所有点连边。如果只考虑这些边，则得到的图为原点和方点间的树，称为圆方树。不同点双之间的点为割点。

圆方树还可以拿来做人参果题目



给一张  $n$  个点  $m$  条边的无向图，选择一些点和一些边，使得删掉任意一条没有选择的边不会使得两个选择的点不连通。求方案数。

$$n \leq 5 \times 10^5, m \leq 10^6$$

给一张  $n$  个点  $m$  条边的无向连通图, 和  $q$  对  $(s_i, t_i)$ 。问是否可以给每条边定向, 使得定向后对于每对  $(s_i, t_i)$ ,  $s_i$  可以到达  $t_i$ 。

$$n, m, q \leq 2 \times 10^5$$

$n \times m$  的网格上有一些障碍，一个箱子和一个人。现在玩推箱子游戏（如果人和箱子相邻且这一方向上箱子后面是空位，则人可以把箱子推过去）

求箱子可以推到哪些位置。

$n, m \leq 1500$

给一张  $n$  个点  $m$  条边的无向连通简单图，Alice 和 Bob 在图上进行如下博弈：

两人轮流行动，Alice 先手。Alice 每次可以经过任意条边（可以不走）但不能经过 Bob 当前位置。Bob 每次最多走一条边，Bob 抓到 Alice 则 Bob 获胜。如果经过  $n^2$  轮游戏还未结束则 Alice 获胜。

$q$  次询问，每次给定双方初始位置，求谁获胜。

$$n, m, q \leq 10^5$$

# Thanks!