最小内向森林问题

浙江省杭州学军中学 张哲宇

什么是最小内向森林问题

给定带权有向图,对于特定 k,求出包含 k 条边的最小内向森林,记为 MDF_k 。

本次交流將会给出一种时间复杂度为 O解决最的 解除森林问题的养法问题的方法。

目录

- ▶简单介绍最小树形图算法
- 一借助拟阵发现性质
- ▶□优化算法
- 分析与优化
- ▶优先内向树扩张算法

最小树形图算法

"朱刘算法"是一种解决最小树形图问题的优秀算法。该算法基于以下两个非常重要的引理。

将一个结点的所有出边的权值同时加减,不影响最优解的树的形态。

如果图上所有边权非负,那么边权全为 0 的环可以视为一个结点。

最小树形图算法

- 11)、将所有边权变成非负。
- ▶2)、低逃一个待确定出边的结点。
- ▶3)、將u的最小的出边边投变成0,0% 然后将 落急避伤边逐缩结点的出边如果出边形成了, 环将则将逐缩环缩成结余结点。
- 4)、如果还有待确定出边的结点则返回)。
 - 2)。

使用拟阵发现性质

最小内高森林问题可以转化成拟阵交的问题,所以:

最小兩窩林兩應沒手边数的数列是凸的,即 $MDF_{i-1} \leq MDF_{i+1} - MDF_{i}$ 。

凸优化

▶如果对于任意的斜率,都能求出该斜率在凸函数上的切点。那么通过二分斜率,就能较为精确地求出凸函数上的某一点。

凸优化

多 T(高) 展示新建建介点点 t作为两周树的根, 将 V 中的每一个点的其连条 教程值为的的有商边后, 最小柳柳图的退的答案案。

$$T(\alpha) = \min_{x \in [0,|V|)} MDF_x + (|V| - x) * \alpha$$

凸优化

一線上,可以使用凸优化解决最小内向森林问题,时间复杂度为 $O(E \log E \log_{(1/2)} \epsilon)$ 。

▶ 在凸优化算法中,新建结点是很有优化空间的操作。希望能分析出新建结点的意义,以 发掘更多的性质。

- ▶回忆一下"朱刘算法"。
- ▶如果将每次选完点后的操作称为一轮,那么 每轮过后,所选的边形成内向树森林。
- ▶对于森林中的每一棵内向树, 反复选择该内向树的根, 即可求出该内向树扩张代价。

- 新建 t 的实际意义就是:

把每个结点的最小出边变成 0 时,根节点的出边减少值最大。

充分

该内向树是最优内向树。

▶我们希望通过改变 u 籍点选择的顺序便得所 有内向树都是最优内向树。

- 三分斜率mid。
- ▶1)、选择出版想应值康最的的点、如期果引到出 一条边的最小代价达于 mi就删画这棵麻肉树树。
- ▶2)、将u的最小的出边作为这个结查, 南的地边。 如果出边形成了环,则将这个环缩ھ成个维结。点。

"选择出边减少值最少的点 "

结果一样

"选择扩张代价最小的内向树的根"

- ► 因为选择的内向树扩张代价不降, 所以此时就不需要二分了。
- ▶去掉二分的同时也不难发现,中间过程中的每一个内向树森林,都是其边数下最优的。

优先内向树扩张算法

- 1)、超初有|V|介内的树,每个内的树是一个点。
- +2)、
- ▶ 3v(Enow)出现在每个内向树扩张代价。
- ▶4)、如果现有新伯栩甸附射器彻验显出。
- ▶5)、选择没有最何物则怕树树则缓返回 2)。
- ▶5)、选择代价最小的内向树扩张,返回2)。

优先内向树扩张算法

- 暴力窦瑰的瓶颈在于求每个内阁树的扩张代价。
- 一预选执征所有的内缩操作,即可直接得到每棵内向 树的护张代价。
- · 在最外层使用堆来维护护张代价最小的内向树。

▶缑上, O弦幽野旗 墩出°所有的 MDF_i。

总结

- ▶优先内向树扩张算法能解决最小内向森林问题,同时严格强于一般的最小树形图算法。
- ▶ 欢迎各位与我深入探讨或对本文内容批评指正。

感谢

- ▶集训队教练和中国计算机协会提供的本次学习交流的机会。
- ▶徐先友教练对我的指导。

谢谢大家