太空飞行计划

此题难点在读入上。

求最大权闭合子图。

建图显然, 左边实验, 右边仪器, 边权为获利或花费。

求方案的话判断满流就可以了。

自学

最小割

最小割定义

G=(V,E),源点 S,汇点 T,给出一个边集 $E'\subseteq E$,使得删去 E' 中的边后,S 与 T 不在联通,则 称 E' 为割。

最小割即为边的流量和最小的割。

最大流最小割定理

最大流等于最小割

引理:

可行流的流量一定小于等于最小割的流量。

证明显然。

对于一个可行流 G, 有最大流 F, 那么

- 1. F 是最大流;
- 2. G 中不再存在增广路;
- 3. 存在一个割使得其容量等于 F 的流量。

证明三个问题等价即可。

对于 1 和 2,如果 G 中仍然存在增广路,那么 F 显然可以继续增大;反之,如果不存在,则 F 不可以继续增大,因为没有了从 S 到 T 的路径。

对于 1 和 3,由引理 1 得,流量上界为最小割的流量和。如果当前割流量 C 不是最小的,那么一定存在 C' < C,又因为 $C = F \le C'$,矛盾,故 C 为最小。

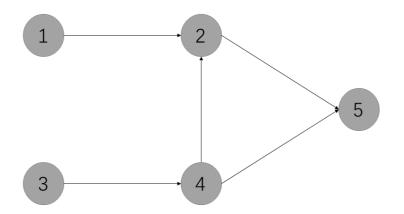
证毕。

所以最大流等于最小割。

最大权闭合子图

闭合子图

子图内所有点的出边都指向子图内的点。



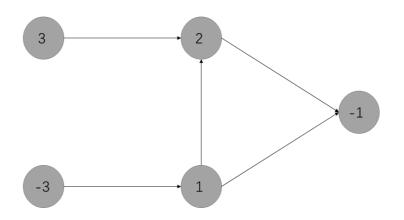
上图中有:

- 1, 2, 5
- 1, 2, 4, 5
- 1, 2, 3, 4, 5
- 2, 5
- 2, 4, 5
- 2, 3, 4, 5
- 5

为此图闭合子图。

最大权闭合子图

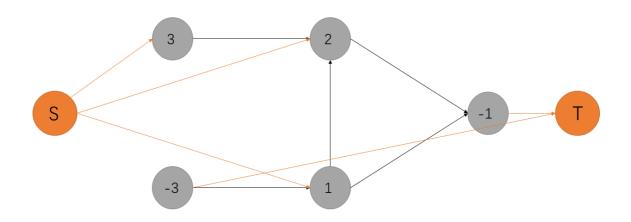
给每个点带上权值,权值和最大的闭合子图。



怎么求?

 2^n 暴力算(

考虑网络流建模,新建源汇 S、T,S 向所有点权为正的点连边,T 向所有点权为负的点连边,原图内所有的边权值改为 $+\infty$ 。



(边权略)

跑一遍最大流就好了。

证明

严谨来证明我也不是很会qwq,大概感性理解一下。

对于图中任意一个最小割,都可以把图分成两部分,暂且称与 S 相连的部分为 A,与 T 相邻的部分为 B。A 是选择在最大权闭合子图中的,B 是被我们丢弃的。

首先, A 为什么是一个闭合子图。

如果 A 不是一个闭合子图, 那么 S 到 T 必然还有残余流量, 那么最大流还可以继续增大。

那么这样跑出来的为什么是最大权。

既然 A 部分是我们需要的,那么让他越大越好,B 部分是我们要丢弃的,让他越小越好。B 部分是和 T 相连的,也就是说里面的都是负权,那么负的越多越好,在图上边权是正的,也就是我们要让这一部分的和也尽量大。A、B 部分的权值和都要尽量大,就说明割(两部分的分界线,权值不计算在内)要越小越好。

那也就是最小割,即最大流。