前置知识 讲解065 - spfa算法判断负环、Floyd算法 从讲解059到讲解065是图的基础内容章节,不熟悉的同学可以集中学习一下

本节课讲述

差分约束的两种形式 差分约束转化成利用spfa算法判断负环 若干变量确定的差分约束建图 差分约束和Floyd算法结合

注意:差分约束还可以和其他内容结合,比如强连通分量等内容,会在【挺难】阶段进一步讲述

差分约束的两种形式

形式1,给定若干个不等式,类似Xi - Xj <= Ci,判断所有不等式是否有解,有解给出变量的一组解其中Xi、Xj均为变量,Ci均为常量 形式2,给定若干个不等式,类似Xi - Xj >= Ci,判断所有不等式是否有解,有解给出变量的一组解其中Xi、Xj均为变量,Ci均为常量

形式1和形式2可以相互转化,形式1判断负环(最短路),形式2判断无限增加的环(最长路)

设置一个连通超级源点,然后利用spfa算法实现判断,时间复杂度0(n * m), n为节点数, m为边数

得到一组变量的解(ans1, ans2 .. ansn), 那么就有无穷多解(ans1+d, ans2+d .. ansn+d)

课上重点图解

```
题目1
负环和差分约束模版题
一共有n个变量,编号1~n,给定m个不等式,每个不等式的形式为Xi - Xj <= Ci,其中Xi和Xj为变量,Ci为常量
如果不等式存在矛盾导致无解,打印"NO"
如果有解,打印满足所有不等式的其中一组解(X1,X2...)
1 <= n、m <= 5 * 10^3
-10^4 <= Ci <= +10^4
测试链接: https://www.luogu.com.cn/problem/P5960
```

形式1 + 判断负环

形式2 + 判断无限增加的环

题目2

小k的农场

一共有n个农场,编号1~n,给定m条关系,每条关系是如下三种形式中的一种

关系1 a b c : 表示农场a比农场b至少多种植了c个作物

关系2 a b c : 表示农场a比农场b至多多种植了c个作物

关系3 a b :表示农场a和农场b种植了一样多的作物

如果关系之间能推出矛盾,打印"No",不存在矛盾,打印"Yes"

 $1 <= n, m <= 5 * 10^3$

 $1 <= c <= 5 * 10^3$

测试链接 : https://www.luogu.com.cn/problem/P1993

基础模版题

题目的模型转化成差分约束建图

若干变量确定的差分约束建图

如果有些变量直接确定了值,如何判断给定的不等式关系是否有解?

超级源点的设计

- 1,连通超级源点,比如0号点,向所有节点连接权值为0的有向边,保证图的连通性
- 2, 限制超级源点, 比如n+1号点, 然后对直接确定了值的节点连接一组正、负的边
- 3,利用spfa判断负环,如果出现了负环说明有矛盾
- 4,特别注意,连通超级源点和限制超级源点,一定要分离

课上重点图解

题目4

倍杀测量者

如果 A的分数 >= B的分数 * k, k是正实数, 就称 A k倍杀 B, 或称 B被A k倍杀了一场比赛中,一共有n个选手,有m1条誓言记录,有m2条选手得分记录,得分只可能是正实数

类型1的誓言 u v k : 选手u 没有k倍杀 选手v, 那么选手u就穿女装

类型2的誓言 u v k : 选手u 被选手v k倍杀了, 那么选手u就穿女装

选手的得分 uw:选手u得了w分,如果某选手没有得分记录,按照尽量不穿女装的情况推测你希望看到比赛后有人穿女装,但不想看到很多人穿女装,于是想制定正实数ans,效果如下类型1的誓言,比例调整成(k-ans),类型2的誓言,比例调整成(k+ans),即提高了穿女装的条件计算ans最大多少,依然有人穿女装,保留小数点后4位,如果不干预也没人穿女装,返回-1测试链接:https://www.luogu.com.cn/problem/P4926

二分答案 + Xi / Xj >= Ci转化为普通差分约束的形式 + 若干变量确定的差分约束建图

差分约束 + Floyd算法