第33届全国信息学奥林匹克竞赛

CCF NOI 2016

湖南省省队集训模拟赛 by matthew99

竞赛时长: 5小时

题目名称	卡常大水题	经典傻逼题	辣鸡提答题
目录	shuiti	shabiti	tidati
可执行文件名	shuiti	shabiti	N/A
输入文件名	shuiti.in	shabiti.in	tidati*.in
输出文件名	shuiti.out	shabiti.out	tidati*.out
每个测试点时限	4秒	1秒	N/A
内存限制	512MB	512MB	N/A
测试点数目	10	10	10
每个测试点分值	10	10	10
是否有部分分	否	否	是
题目类型	传统型	传统型	提交答案型
是否有附加文件	是	是	是

提交源程序须加后缀

对于 C++ 语言	shuiti.cpp	shabiti.cpp	N/A
对于 C 语言	shuiti.c	shabiti.c	N/A
对于 Pascal 语言	shuiti.pas	shabiti.pas	N/A

注意,最终测试时,所有编译命令均不打开任何优化开关。

卡常大水题

【问题描述】

这是一道卡常大水题,会做的人也不要激动,希望大家不要被卡常。

给定一张n个点的<u>有向完全图</u>,点的编号为1到n,每一条边有两个权值,注意x到y的边和y到x的边的权值**不一定相同**。

现在你想选出一些边,使得**任意两个点都可以仅经过这些边互相到达**,并且 这个边集中**每种权值的最大值的和尽量小**。保证图中至少有两个点,因此该边集 显然不能为空。

【输入格式】

从文件 shuiti.in 中读入数据。

输入的第一行包括一个整数t,表示数据组数。

每组数据的第一行包括一个整数n,表示有向完全图的点数。

接下来是一个 $n \times n$ 的矩阵,第i行第j列的整数 a_{ij} 当i = j时是 0,当 $i \neq j$ 时表示点i与点j之间的连边的第一种权值。

接下来是一个 $n \times n$ 的矩阵,第i行第j列的整数 b_{ij} 当i = j时是 0,当 $i \neq j$ 时表示点i与点j之间的连边的第二种权值。

【输出格式】

输出到 shuiti.out 中。

输出一行一个整数,表示最小的和。

【样例输入1】

3

0 1 2

2 0 1

1 2 0

0 3 1

1 0 3

3 1 0

【样例输出1】

3

【样例说明1】

一种最优解是选择边 $1 \rightarrow 3$, $3 \rightarrow 2$, $2 \rightarrow 1$, 两种权值的最大值分别是2, 1 因此答案是2+1=3。

【样例输入输出2】

见下发的 shuiti/shuiti.in 与 shuiti/shuiti.ans。

【数据规模和约定】

数据点	n的规模	备注
1	$n \le 5$	
2	$n \le 50$	$a_{ij} = 0$
3	$n \le 50$, ,
4	$n \le 50$	$a_{ij}=a_{ji},\ b_{ij}=b_{ji}$
5	$n \le 50$	
6	$n \le 50$	
7	$n \le 150$	
8	$n \le 150$	
9	$n \le 150$	
10	$n \le 150$	

对于所有数据, $2 \le n \le 150$, $0 \le a_{ij}, b_{ij} \le 10^9$, $a_{ii} = b_{ii} = 0$ 。

【提示】

本题时限较紧, 请注意尽量选择效率高的算法。

高维数组寻址的效率不高,因此优化高维数组寻址可以获得很高的效率提 升。

经典傻逼题

【问题描述】

这是一道经典傻逼题,对经典题很熟悉的人也不要激动,希望大家不要傻逼。 考虑一张n个点的<u>带权无向图</u>,点的编号为1到n。对于图中的任意一个点集 (可以为空或者全集),所有<u>恰好</u>有一个端点在这个点集中的边组成的集合被称 为割。一个割的权值被定义为所有在这个割上的边的**异或和**。

一开始这张图是空图,现在,考虑给这张无向图不断的加边,加入每条边之后,你都要求出当前权值**最大**的割的权值,注意加入的边永远都不会消失。

【输入格式】

从文件 shabiti.in 中读入数据。

输入的第一行包括一个数id表示数据编号,如第一组数据中的id=1。注意 样例数据中的id=0。

接下来的第一行包括两个整数n,m表示图的点数和总共加的边。

接下来m行,每行三个正整数x,y,w表示在点x和点y之间加入一条权值为w的边。注意x和y可能相同,两条不同的边也可能连接了同一对点。

此外,w将以<u>二进制形式从高位向低位</u>给出,比如, $6 = 110_2$,因此如果边权为 6,那么w将会是 110。

【输出格式】

输出到 shabiti.out 中。

输出m行,按顺序输出每一条边加入之后权值最大的割的权值。

同样, 你也要以二进制形式输出, 形式和输入格式中描述的形式一样。

【样例输入1】

0

3 6

1 2 1

1 2 1

3 3 111

1 3 101101

1 2 1011

2 3 111011

【样例输出1】

1

0

0

101101

101101

110000

【样例说明1】

前三条边加入之后的答案较为显然,考虑后三条边,加入第六条边之前,考虑点集{1,2},它对应的割只有第四条边,因此答案就是第四条边的权值,考虑加入最后一条边以后的情况,此时点集{1,2}对应的割变成了第四条边和第六条边组成的集合,权值也发生了相应的改变。点集{2}对应的割是第五条边和第六条边组成的集合,可以证明这就是权值最大的割,权值为1011₂ \oplus 111011₂ = 110000₂。

【样例输入输出2】

见下发的 shabiti /shabiti1.in 与 shabiti / shabiti1.ans。

【样例说明2】

这组数据满足最终形成的图中每个点的度数不超过1。

【样例输入输出3】

见下发的 shabiti / shabiti2.in 与 shabiti / shabiti2.ans。

【数据规模和约定】

 $\partial l = \log_2 w$ 。

数据点	n的规模	m的规模	l的规模	备注
1	$n \le 20$	$m \le 50$	l < 32	
2	$n \le 20$	$m \le 50$	l < 32	
3	$n \le 200$	<i>m</i> ≤ 100	l < 100	最终形成的图
4	$n \le 500$	$m \le 250$	l < 1000	中每个点的度数不超过1,且
5	$n \le 500$	$m \le 250$	l < 1000	数小超过 1,且 没有自环。
6	<i>n</i> ≤ 100	<i>m</i> ≤ 200	l < 300	

7	<i>n</i> ≤ 100	<i>m</i> ≤ 200	l < 300	
8	$n \le 500$	$m \le 1000$	l < 1000	
9	<i>n</i> ≤ 500	<i>m</i> ≤ 1000	l < 1000	
10	$n \le 500$	<i>m</i> ≤ 1000	l < 1000	

对于所有数据, $1 \le n \le 500$, $1 \le m \le 1000$, $0 \le l < 1000$, $1 \le x, y \le n$ 。

辣鸡提答题

【问题描述】

这是一道辣鸡提答题,传统题不会做的人不要激动,希望大家不要全程做提答。

你有一个序列 $\{s_i\}$,满足 $s_1=1$,且对于所有x>1,存在 $y\leq x-1$,使得 $s_x=s_{x-1}+s_y$ 。

给定k,现在要你构造一个长度为n的序列使得 $s_n = k$,并且n要求尽量小。

【输入格式】

所有输入数据 tidati1.in~tidati10.in 已在试题目录下。

一行一个正整数k,含义如题意中所述。

【输出格式】

针对给定的 10 个输入文件 *tidati1.in~tidati10.in*,你需要分别提交你的输出文件 *tidati1.out~tidati10.out*。

第一行输出n,表示序列的长度。

接下来一行n-1个正整数给出这个序列的生成规则,其中第i行的数j表示 $s_{i+1}=s_i+s_i$ 。请注意按照题意 $j\leq i$ 。

你输出的序列应满足 $s_n = k$ 。

【样例输入1】

7

【样例输出1】

'/

1 1 1 1 1 1

【样例说明1】

你也可以输出:

5

1 1 1 3

这个输出比样例输出要优。

【如何检测你的输出】

如果你的输出不合法,则直接判0分,所以请仔细检查输出是否合法。

在试题目录下给出了 10 个判分文件 *tidati1.scores~tidati10.scores*。每个判分文件均有 10 行 10 个单调递减的正整数,第i行的数表示如果要获得至少i分,n至多可以是多少。

注意第一行的数不一定是最优解,只要你输出的*n*不超过这个数即可获得该测试点的满分,更优的答案也不能多得分。

【提示】

请妥善保存输入文件 tidati*.in,判分文件 tidati*.scores 和输出文件 tidati*.out, 及时备份,以免误删。