

NOIP2016模拟题 Day1

ZYF & WMJ

中文题目名称	小P的2048	小P的单调区间	小P的生成树
英文题目与子目录名	game	seq	mst
源程序名称	game.c/cpp/pas	seq.cpp/c/pas	mst.c/cpp/pas
输入文件名	game.in	seq.in	mst.in
输出文件名	game.out	seq.out	mst.out
每个测试点时限	1s	1s	2s
空间限制	256MB	256MB	256MB
测试点数目	10	10	20
每个测试点分值	10	10	5
附加样例文件	有	无	有
结果比较方式	全文比较（过滤行末空格及文末回车）		
题目类型	传统	传统	传统

注意事项：

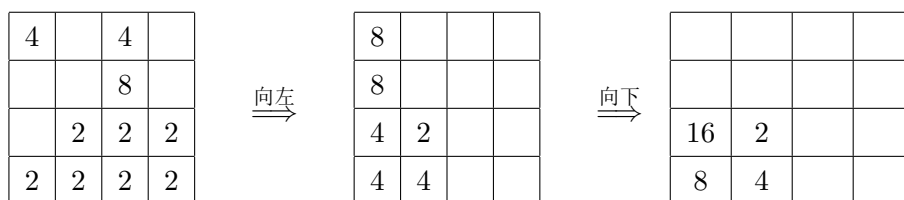
- 1、 考试时长为3.5个小时，请合理分配考试时间；
- 2、 文件名（源程序名和输入输出文件名）必须使用英文小写；
- 3、 请在选手目录下为每题单独建立子目录，并将源程序放在对应的子目录下；
- 4、 C/C++中函数main()的返回值必须是int，程序正常结束时的返回值必须是0；
- 5、 评测时不开启任何优化开关，题目时限以评测机配置为准。

小P的2048

【问题描述】

最近，小P迷上了一款叫做2048的游戏。这款游戏在一个 $n \times n$ 的棋盘中进行，棋盘的每个格子中可能有一个形如 $2^k (k \in \mathbf{N}^*)$ 的数，也可能是空的。游戏规则介绍如下：

1. 游戏开始时棋盘内将会生成两个数字，生成的数字仅可能为2或4；
2. 每次操作，玩家可以选择上、下、左、右四个方向进行平移；
3. 以向上平移为例，从上往下考虑每个不为空的格子，若上方与之相邻的格子为空，则将该格子上的数字移动至相邻格子。在一次位移中，每个数字会进行多次移动直到不能移动为止。
4. 以向上平移为例，从上往下考虑每个不为空的格子，若上方与之相邻的数字恰好与其相等，则这两个数字可以合并，新生成的数字为原来两个数之和。在一次合并中，每个数字只能与其它数合并一次，可以同时合并多对数字，但不能连续合并；
5. 每次操作由位移+合并+位移组成，若操作后棋盘局面发生变化，则该操作为有效操作，其有效得分为合并过程中所有新生成的数字之和；
6. 在每次操作之后，棋盘内都会新生成一个数字2或4，数字只会在空格子处生成；
7. 当棋盘被数字填满，玩家无法进行任何有效操作时，游戏结束，游戏总得分为所有操作的有效得分之和。



为了降低难度，小P对2048游戏进行了一些改动。在游戏开始前，小P会告诉你棋盘的初始状态，并且给你若干次操作。每次操作由方向变量、位置参数和一个数字组成，方向变量代表你在本次操作中的平移方向，给定的数字为本次操作过后将会新生成的数字的大小，而位置参数将决定生成数字的位置。若位置参数为 K ，操作后棋盘空格子的数量为 r ，则新生成数字的位置为从上到下、从左到右第 $(1 + K \bmod r)$ 个空格子。如果本次操作为无效操作，则游戏结束，而当所有操作都完成后，游戏同样结束。（注意：改动后，游戏结束时棋盘不一定被数字填满。）

4	①	2	②
③	2	8	2
4	④	⑤	⑥
8	⑦	2	2

 $\xrightarrow{K=11}$

4		2	
	2	8	2
4		*	
8		2	2

现在小P问你，在游戏结束前你一共进行了多少次有效操作，最后你的游戏总得分是多少。

【输入格式】(game.in)

第一行为两个正整数 n 和 m ，分别表示棋盘的大小和操作的个数。

第二行为六个正整数 x_1, y_1, v_1 和 x_2, y_2, v_2 ($x_1, y_1, x_2, y_2 \leq n$, $v_1, v_2 \in \{2, 4\}$)，分别代表游戏开始时，棋盘上两个数字的位置(行/列)和大小。行号从上往下编号，列号从左往右编号，编号均以1开始。

接下来 m 行，表示小P给你的 m 个操作。每行由三个自然数 D_i, K_i, V_i 组成，其中 D_i 代表本次操作的平移方向，0/1/2/3分别代表上/下/左/右。 K_i 为位置参数， V_i 为操作后生成的数的大小。($D_i \in \{0, 1, 2, 3\}$, $K_i < 2^{31}$, $V_i \in \{2, 4\}$)

【输出格式】(game.out)

输出共两行，每行一个正整数，分别代表你完成的有效操作数与游戏总得分。

【样例输入1】

```

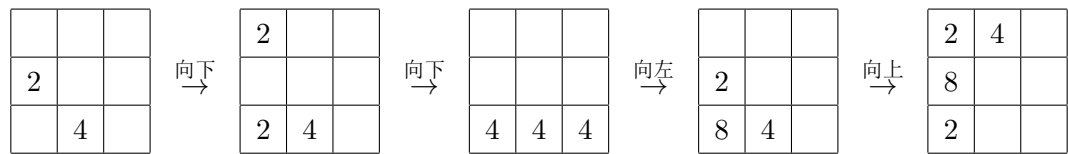
3 6
2 1 2 3 2 4
1 14 2
1 6 4
2 10 2
0 3 2
2 17 2
3 14 4

```

【样例输出1】

4
12

【样例说明1】



四次有效操作后，棋盘无法继续向左平移，故游戏结束，总得分为 $4 + 8 = 12$ 。

【样例输入输出2】

见附加样例文件中的game/game0.in和game/game0.ans。

【数据规模与约定】

- 对于10%的数据： $n = 2$
- 对于40%的数据： $n \leq 4, m \leq 100$
- 对于100%的数据： $2 \leq n \leq 8, 1 \leq m \leq 100000$

小P的单调数列

【问题描述】

小P最近喜欢上了单调数列，因为他觉得单调的数列具有非常多优美的性质。经过小P复杂的数学推导，他计算出了一个单调增数列的艺术价值等于该数列中所有数的总和。并且以这个为基础，小P还可以求出任意一个数列的艺术价值，它等于将这个数列顺次划分为若干个极长单调区间（相邻两个单调区间的单调性必须不相同）后，每个单调区间中元素总和的平均值。比如对于数列 3 7 9 2 4 5，它将被划分为[3 7 9] [2] [4 5]，其艺术价值为 $(19 + 2 + 9)/3 = 10$ 。由于小P特殊的审美观，他还要求划分出的第一个单调区间必须为单调增区间，也就是说，对于数列 10 9 8，它将被划分为[10] [9 8]，而不是[10 9 8]。

现在小P手里有一个长度为 n 的序列 $\{a_i\}$ ，他想问你，这个序列的所有子序列中，艺术价值最大的是哪个子序列，输出其艺术价值。

注意：本题单调数列为严格单调，也就是说数列中的数必须严格上升或严格下降。

【输入格式】(seq.in)

输入的第一行为一个正整数 n ，代表序列的长度。

接下来的一行为 n 个正整数 a_1, a_2, \dots, a_n ，代表序列中的 n 个数。

【输出格式】(seq.out)

输出仅有一个实数，表示子序列的最大艺术价值。

实数四舍五入，保留三位小数。

【样例输入1】

```
4
1 2 5 4
```

【样例输出1】

```
8.000
```

【样例输入2】

6
3 1 7 2 6 5

【样例输出2】

10.500

【样例说明】

对于第一个样例，最优的子序列为1 2 5，其价值为8。如果选择5 4的话，虽然和为9，但单调区间数为2，因为第一个单调区间必须为递增区间。

对于第二个样例，最优的子序列为3 7 6 5，其价值为 $(3 + 7 + 6 + 5)/2 = 10.5$ 。

【数据规模与约定】

对于20%的数据： $n \leq 20$

对于40%的数据： $n \leq 200$

对于60%的数据： $n \leq 2000$

对于100%的数据： $2 \leq n \leq 100000$, $1 \leq a_i \leq 10^9$

小P的生成树

【问题描述】

小P是个勤于思考的好孩子，自从学习了最大生成树后，他就一直在想：能否将边权范围从实数推广到复数呢？可是马上小P就发现了问题，复数之间的大小关系并没有定义。于是对于任意两个复数 z_1, z_2 ，小P定义 $z_1 < z_2$ 当且仅当 $|z_1| < |z_2|$ 。

现在，给出一张 n 个点 m 条边的简单无向带权图，小P想问你，如果按照他对复数大小关系的定义，这个图的最大生成树是什么？

【输入格式】(mst.in)

输入的第一行为两个正整数 n 和 m ，分别表示这个无向图的点数和边数。

接下来 m 行，每行四个整数 u, v, a, b ($1 \leq u, v \leq n, -1000 \leq a, b \leq 1000$)，表示点 u 与点 v 之间有一条无向边，其边权为 $a + bi$ 。

【输出格式】(mst.out)

输出仅有一个实数，它等于所求的最大生成树中所有边权之和的模长。

实数四舍五入，保留六位小数。

【样例输入1】

```
3 3
1 2 1 3
2 3 2 2
3 1 3 1
```

【样例输出1】

```
5.830952
```

【样例说明1】

显然，从该图三条边中任取两条便可以构成一棵生成树，这三棵生成树的边权之和分别为 $z_1 = 3 + 5i$ ， $z_2 = 4 + 4i$ ， $z_3 = 5 + 3i$ ，其中 $|z_2| = \sqrt{32} < |z_1| = |z_3| = \sqrt{34}$ 。

【样例输入2】

```
6 9
1 2 4 -1
2 3 4 1
3 4 -1 -5
1 5 -4 0
4 6 1 -6
2 6 -6 0
5 6 -7 5
2 4 7 1
1 4 -9 -5
```

【样例输出2】

```
27.459060
```

【样例输入输出3】

见附加样例文件中的mst/mst0.in和mst/mst0.ans。

【数据规模与约定】

对于10%的数据： $n \leq 6$

对于30%的数据： $n \leq 12$

对于另外20%的数据：每条边的边权均为实数

对于100%的数据： $n \leq 50, m \leq 200$ ，给定的无向图至少存在一个生成树

【提示】

简单无向图的定义为：没有任何重边和自环的无向图。

若复数 $z_1 = a_1 + b_1i$ ， $z_2 = a_2 + b_2i$ ，则 $z_1 + z_2 = (a_1 + a_2) + (b_1 + b_2)i$ 。

设复数 $z = a + bi$ ，符号 $|z| = \sqrt{a^2 + b^2}$ 表示该复数的模长。

若复数 $z = a + bi$ 满足条件 $b = 0$ ，则该复数为实数。