Minesweeper Reversed解题报告

吴作凡

November 9, 2015

1 题意

有一个R*C的网格,开始时所有的方块都是打开的,有的含"雷",剩下的不含。你的目标是尽快关掉所有的方块。有两种关掉方块的方式:你可以通过一次点击来关闭一个方块(可以关闭有"雷"的方块),或者点击其他的方块顺便让这个方块关闭。

点击一个方块C1以后,按照正常扫雷规则,所有原本可能和C1同时打开的方块,C2,会全部关闭。

现在要你求出至少点击多少次, 可以关闭所有的方块。

 $1 \le R, C \le 50$, 多组询问, 最多50组, 时限1s。

2 题解

2.1 分析

首先每个雷肯定是需要用一次点击打开的, 所以先统计好。

然后还有两种方块,一种是有数字的(周围有雷),一种是没有数字的(周围没有雷)。均由第二种方块构成的联通块我们称为一个块。显然一个块中的所有方格会同时打开。当一个块打开的时候,周围的第一种方格也会打开。而有些第一种方格不能随块打开,那么我们需要单独的一次操作来将其打开。于是现在我们就只要求出如何用最少点击打开所有块。

打开一个块的方法有两种,可以直接点击这个块,或者点击周边的第一种方格。容易发现一个第一种方格周围最多有两个块,所以这两个块可以通过一次点击同时打开。于是我们构造一个图,每个点代表一个块,我们将两个可以同时打开的块之间连一条边,然后求出这个图的最大匹配,每一对匹配我们都通过点击一次第一种方格来打开,剩下未匹配的只能点击这个块。这样就求出了最少点击次数。而一般图的最大匹配可以使用带花树算法。

2.2 时空复杂度

单组询问时间复杂度 $O\left(R^3C^3\right)$,原因是最多有O(RC)个块,而带花树算法是 $O(n^3)$ 的,这个复杂度很大但是可以快速通过。空间复杂度 $O\left(RC\right)$,容易发现边数最多是O(RC)。