

小马加编信息学教案(二十一)

宽度优先搜索

- 一. 课程内容
- 二. 知识讲解
 - 1. 宽度优先搜索概念
 - 2. 宽度优先搜索实现
- 三. 经典例题
- 四. 提高巩固

一. 课程内容

1. 宽度优先搜索简介
2. 宽度优先搜索实现

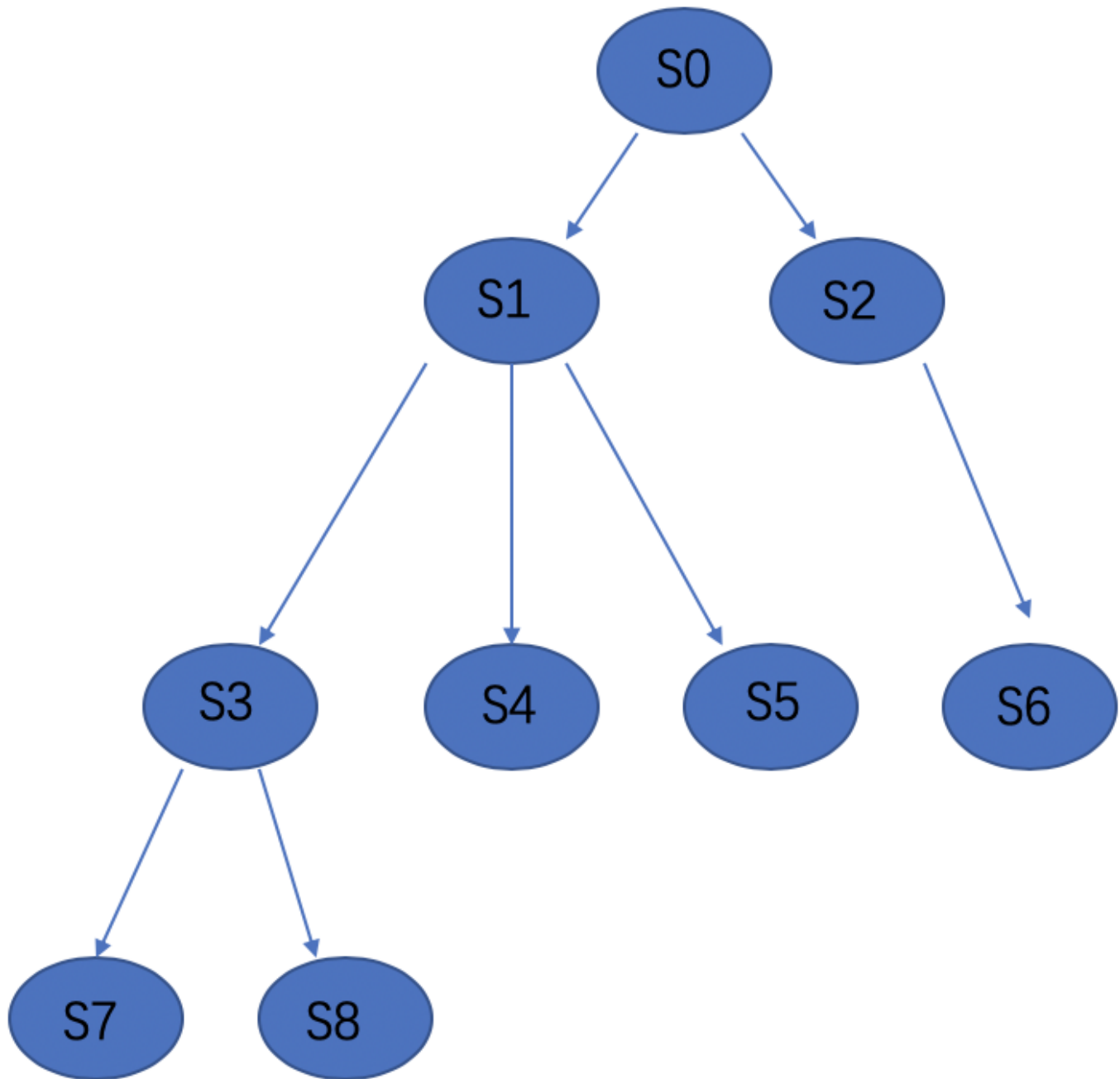
二. 知识讲解

1. 宽度优先搜索概念

宽度优先搜索称为bfs (breadth first search)

bfs的适用情况与dfs类似。学习完后，不难发现所有的dfs问题都可以使用bfs实现。只不过由于搜索方式的不同效率会有所不同。

bfs的方式是使用一个队列存储当前搜索到的所有状态，然后取出队头状态s，枚举s所有可行的决策，依次作出枚举到的决策，生成新状态s',s'',s'''.....然后将新状态加入队尾。继续这个过程，直到队列为空。



我们记 S_0, S_1, \dots 为状态，箭头为做了决策后的状态转移， S_0 为初始状态。那么深度优先搜索的搜索过程是

$S_0 \rightarrow (S_1, S_2)$, $S_1 \rightarrow (S_3, S_4, S_5)$, $S_2 \rightarrow (S_6)$, $S_3 \rightarrow (S_7, S_8)$

2. 宽度优先搜索实现

伪代码

记 p 为存储状态的队列

```
void bfs()
{
    s0加入队列p
    while(p非空)
    {
        取出p队首状态s
        for(每一种转移方式)
        {
            生成新状态s'
            if(s'是没有生成过的状态)
                将s'加入p队尾
        }
    }
}
```

结合例题讲解

注意bfs的搜索特点。观察上方状态的转移图，状态是“一层一层”被搜索出来的，即需要做决策数少的状态先被搜索出来。而dfs的特点是一条路走到底。搜索方式的不同导致同一问题使用dfs和bfs效率不同。

一般来讲，由于能够用当前解剪枝，dfs在最优解搜索效率高于bfs而bfs由于“一层一层”搜索的特点适合用于一些类似最短路问题

在做题时注意比较具体题目中dfs和bfs的优劣

三. 经典例题

1. 分油

有3个油瓶，容量分别为10，7，3。开始时，容量10的瓶子里装满了油，其它瓶子是空的。现在一次操作可以选择一个瓶子a，另一个瓶子b，然后将a的油倒入b，直到a为空或b为满。现在你要编程找出一个操作最少的方案，使油被分成5和5两份在容量10和7的瓶子里。

如可以通过9次操作完成目标。

一种操作方法每次操作完每个瓶子的油量分别为：

```
10 0 0
3 7 0
3 4 3
6 4 0
6 1 3
9 1 0
9 0 1
2 7 1
2 5 3
5 5 0
```

2. 最短路

给出n个点之间是否有边，问从点x到点y至少要经过多少条边？

输入格式：

第一行三个整数n, x, y

下面是一个n*n的01矩阵

矩阵第i行第j列为1表示i和j之间有边，否则没有

保证 (i, j) 位置元素和 (j, i) 位置元素相同

输出格式：

一个整数表示最少边数。无法到达输出impossible。

3. 飞越原野

原野是一个n*m的矩阵，有平地（P）和湖泊（L）两种地形。

鸟人现在要从（1，1）到（n，m），途中鸟人只能停留在平地上。

每个时间单位里，鸟人可以向上下左右中的一个方向走一格或者飞行。

飞行无论飞多远，都只需一个单位时间。

飞行的目的地与当前点需要在同一行或一列。

鸟人总共能飞行的距离不超过D。

定义 (x, y) 与 (x', y') 的距离为|x-x'|+|y-y'|。

求最短时间。

$n, m, D \leq 100$

输入格式：

第一行三个整数n, m, D

下面一个n*m的矩阵表示地形。保证（1，1）为P。

输出格式：

一个整数表示答案。

若无法到达输出impossible。

样例输入	样例输出
4 4 2 PLLP PPLP PPPP PLLP	5

四. 提高巩固

1.八数码问题

一个九宫格，其中8个格子填上了1~8，还有一个空格。
每次操作可以将空格和其上下左右中的一个格子交换位置。
问从初始状态到目标状态至少要做几次操作。

输入格式:

两个3*3矩阵，表示初始状态和目标状态

0表示空格

输出格式:

一个整数表示最少操作次数。不可行时输出impossible。

样例输入	样例输出
<pre>2 8 3 1 0 4 7 6 5 1 2 3 8 0 4 7 6 5</pre>	<p>4</p>

2.棋盘 (noip2017普及组)

有一个 $m \times m$ 的棋盘，棋盘上每一个格子可能是红色、黄色或没有任何颜色的。你现在要从棋盘的最左上角走到棋盘的最右下角。

任何一个时刻，你所站在的位置必须是有颜色的（不能是无色的），你只能向上、下、左、右四个方向前进。当你从一个格子走向另一个格子时，如果两个格子的颜色相同，那你不需要花费金币；如果不同，则你需要花费 1 个金币。

另外，你可以花费 2 个金币施展魔法让下一个无色格子暂时变为你指定的颜色。但这个魔法不能连续使用，而且这个魔法的持续时间很短，也就是说，如果你使用了这个魔法，走到了这个暂时有颜色的格子上，你就不能继续使用魔法；只有当你离开这个位置，走到一个本来就有颜色的格子上的时候，你才能继续使用这个魔法，而当你离开了这个位置（施展魔法使得变为有颜色的格子）时，这个格子恢复为无色。

现在你要从棋盘的最左上角，走到棋盘的最右下角，求花费的最少金币是多少？

输入格式:

第一行包含两个正整数 m, n ，以一个空格分开，分别代表棋盘的大小，棋盘上有颜色的格子的数量。

接下来的 n 行，每行三个正整数 x, y, c 分别表示坐标为 (x, y) 的格子有颜色 c 。

其中 $c=1$ 代表黄色， $c=0$ 代表红色。相邻两个数之间用一个空格隔开。棋盘左上角的坐标为 $(1, 1)$ ，右下角的坐标为 (m, m) 。

棋盘上其余的格子都是无色。保证棋盘(1,1)一定是有颜色的。

$m \leq 100, n \leq 1000$

输出格式：

一个整数，表示花费的金币的最小值，如果无法到达，输出-1。

样例输入	样例输出
5 7 1 1 0 1 2 0 2 2 1 3 3 1 3 4 0 4 4 1 5 5 0	8