题目:

解释:

被围绕的区间不会存在于边界上,换句话说,任何边界上的'o'都不会被填充为'x'。任何不在边界上,或不与边界上的'o'相连的'o'最终都会被填充为'x'。如果两个元素在水平或垂直方向相邻,则称它们是'相连"的。

思路:

题目中有两种元素"X"和"O":

元素"O"还分两种: 一:被X包围的二:没有被字母X包围的

根据题意:任何边界上的O都不会被填充为X,===》所有不被包围的O都直接或间接与边界上的O相连,由此判断O是否在边界上。 具体说:

对于每一个边界上的O,以它为起点,标记所有与它直接或间接相连的字母O

最后遍历矩阵,对于每一个字母:

如果字母被标记过,则该字母没有被字母X包围的字母O,将其还原为字母O如果字母没有被标记过,则该字母为被字母X包围的字母O,将其修改为字母X

```
1 def solve(self, board):
2
         :type board: List[List[str]]
3
          :rtype: None Do not return anything, modify board in-place instead.
5
        if not board:
             return
         n, m = len(board), len(board[0])
9
10
          # 标记边界上的0及与其直接或间接相连接的字母0
11
          def dfs(x, y):
 12
              # 递归终止条件
 13
              if not 0 \le x < n or not 0 \le y < m or board[x][y] != '0':
14
15
              # 在矩阵内,且board[x][y]=='0',就将其标记为'A',并向其上下左右扩散
16
              board[x][y] = "A"
              dfs(x+1, y)
18
19
              dfs(x-1, y)
              dfs(x, y+1)
20
              dfs(x, y-1)
21
22
23
        # 递归上下两个边界的"0"
24
```

```
for i in range(n):
25
              dfs(i, 0)
26
              dfs(i, m - 1)
28
          # 递归左右两个边界的"0"
29
          for i in range(m - 1):
30
              dfs(0 ,i)
31
              dfs(n-1, i)
32
33
34
          # 遍历矩阵: 如果是被标记过,则将其还原为"0",如果没有被标记过,则将其改为"X"
35
          for i in range(n):
36
37
              for j in range(m):
                  if board[i][j] == "A":
38
                      board[i][j] = "0"
39
                  elif board[i][j] == "0":
40
                      board[i][j] = "X"
41
```

时间复杂度: O (n*m) 其中n和m是矩阵的行数和列数, DFS, 每个点至多只会被标记一次

空间复杂度:O(n*m)其中n和m是矩阵的行数和列数,主要是DFS栈的开销

BFS:

```
1 def solve(self, board):
          :type board: List[List[str]]
3
          :rtype: None Do not return anything, modify board in-place instead.
          if not board:
             return
7
          n, m = len(board), len(board[0])
9
           que = collections.deque()
10
           for i in range(n):
11
               if board[i][0] == "0":
12
                   que.append((i,0))
13
               if board[i][m-1] == "0":
14
                   que.append((i, m-1))
           for i in range(m-1):
16
               if board[0][i] == "0":
17
                   que.append((0, i))
18
                if board[n-1][i] == "0":
19
                   que.append((n-1, i))
20
21
           while que:
               x, y = que.popleft()
23
               board[x][y] = "A"
24
                for mx, my in [(x-1, y), (x+1, y), (x, y-1), (x, y+1)]:
25
                   if 0 \le mx < n and 0 \le my < m and board[mx][my] == "0":
26
                        que.append((mx, my))
2.7
           for i in range(n):
29
               for j in range(m):
30
                  if board[i][j] == "A":
31
```

```
board[i][j] = "0"

elif board[i][j] == "0":

board[i][j] = "X"
```

时间复杂度: $O(n \times m)$,其中 n m 分别为矩阵的行数和列数。广度优先搜索过程中,每一个点至多只会被标记一次。

空间复杂度: $O(n \times m)$,其中 n 和 m 分别为矩阵的行数和列数。主要为广度优先搜索的队列的开销。