# C: Dowsing Machine - ダウジングマシーン -

原案:井上•青木

解答:井上•青木

### 問題概要

- □二次元格子のマス上でのダウジング情報 が与えられる
- □財宝があるマスに到達できるか調べよ

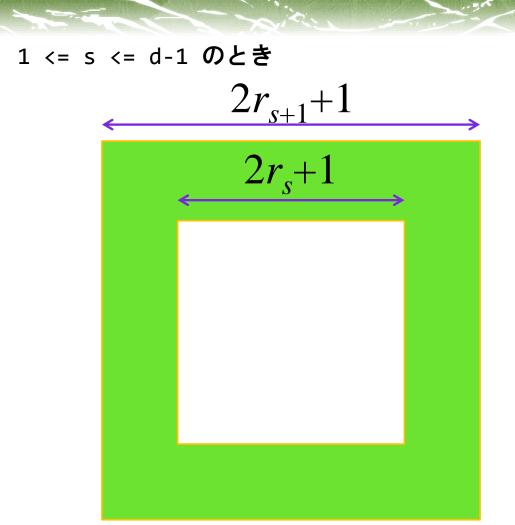
□ Yes: 到達可能

□ No: 到達不可能

□ Unknown: 不明

□ Broken: 矛盾

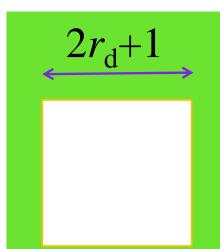
# Dマシンの示す反応



s = 0 のとき

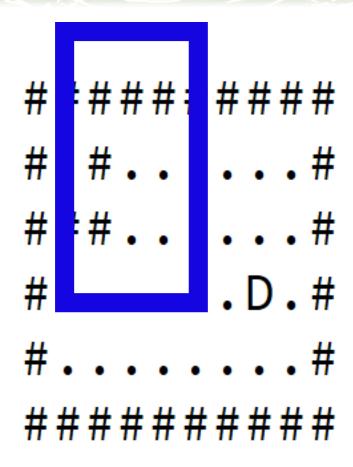
$$2r_1+1$$

s = d のとき

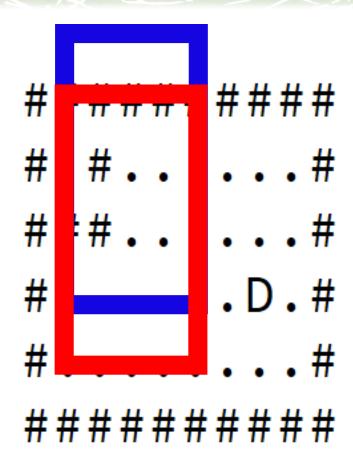


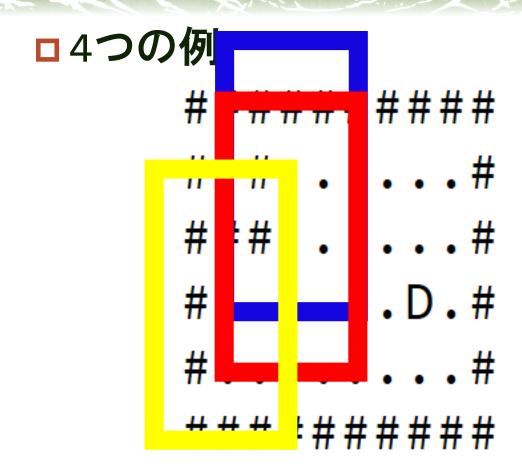
```
##########
#.#....#
###...#
#...D.#
# . . . . . . #
##########
```



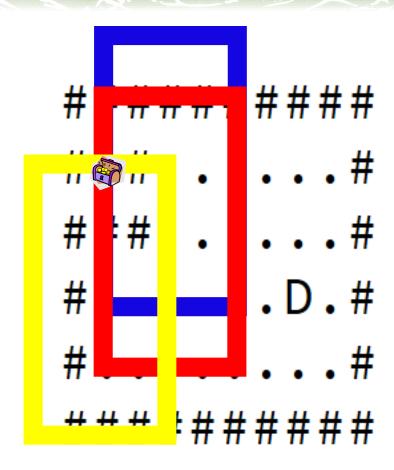














```
##########
#@# . . . . . #
###...#
#...D.#
# . . . . . . #
##########
```

```
##########
#@# . . . . . #
###...#
                   No
#...D.#
# . . . . . . #
##########
```

## 想定解法(1/3)

□財宝がないマスを全て取り除き、残った マスが財宝がある場所の候補

□到達可能な財宝マスの数と到達不可能な 財宝マスの数で4通に場合分け

□到達判定はDFSやBFS

### 想定解法(2/3)

#### 財宝がないマスを全て取り除き、残ったマスが財宝がある場所の候補

```
u[i][j] = { true, true, ..., true };
for (int k=0; k< n; k++) {
  cin >> x >> y >> s;
  for (int i=0; i<h; i++) for (int j=0; j<w; j++) {
     if (s > 0) { // s-1の内側に財宝がない
      1x = x-r[s-1]; rx = x+r[s-1];
      by = y-r[s-1]; ty = y+r[s-1];
      if (lx <= j && j <= rx && by <= i && i <= ty)
       u[i][i] = false;
    if (s < d) { // sの外側に財宝がない
      1x = x-r[s]; rx = x+r[s];
      by = y-r[s]; ty = y+r[s];
      if (!(1x <= j \&\& j <= rx \&\& dy <= i \&\& i <= uy))
       u[i][i] = false;
```

### 想定解法(3/3)

#### 到達可能な財宝マスの数と到達不可能な財宝マスの数で場合分け

```
reachable = noroute = false;
for (int i=0; i<h; i++) for (int j=0; j<w; j++)
 if (u[i][j])
   if (bfs(j, i)) // マス(j, i)からDの位置までの経路があるか
     reachable = true;
   else
     noroute = true;
if (reachable && noroute) // 一部に到達可能で、一部に到達不可能
 cout << "Unknown" << endl;</pre>
if (reachable && !noroute) // 全てに到達可能
 cout << "Yes" << endl;</pre>
if (!reachable && noroute) // 全てに到達不可能
 cout << "No" << endl;</pre>
if (!reachable && !noroute)// 財宝マスの候補がない
 cout << "Broken" << endl;</pre>
```

### ジャッジ解

- □井上1 (C++)
  - □ 84行
- □井上2 (C++)
  - □ 101行
- □青木 (Java)
  - □ 86行

### 結果

- □ Accept / Submit
  - **12** / 52 (23.08%)
- □ First Accept
  - □ Online: takapt0226さん (48分)
  - □ Onsite: チーム yz (56分)