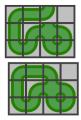
Lausn á Pipe Rotation

Bergur Snorrason

24. janúar 2023

- ▶ Okkur er gefið $n \times m$ (1 ≤ $n, m \le 100$) borð af spilum af eftirfarandi gerðum:
- Við eigum að ákvarða hvort hægt sé að snúa spilunum þannig að allar hliðar sem eru grænar eru gagnstæðar hliðum sem eru einnig grænar.
- ► Takið eftir að við megum ekki endurraða spilunum og að hliðar sem snúa út mega ekki vera grænar.

► Sjáum dæmi.



► Efra dæmið er ekki löglegt en neðra er löglegt.

- Sjáum fyrst að ef við vitum hvað er vinstra megin og fyrir ofan spil þá vitum við hvernig það þarf að snúa.
- Ef hliðin fyrir ofan er auð og hliðin til vinstri er auð þá þarf spilið að vera af gerð A eða af gerð C í öðrum snúning.
- Ef hliðin fyrir ofan er auð og hliðin til vinstri er græn þá þarf spilið að vera af gerð B í seinni snúning eða af gerð C í þriðja snúning.
- Ef hliðin fyrir ofan er græn og hliðin til vinstri er auð þá þarf spilið að vera af gerð B í fyrri snúning eða af gerð C í fyrsta snúning.
- Ef hliðin fyrir ofan er græn og hliðin til vinstri er græn þá þarf spilið að vera af gerð C í fjórða snúning eða af gerð D.



- Nú getum við labbað í gegnum öll spilin og ákvarðað hvernig hvert spil snýr ef við byrjum á efstu línunni og vinnum okkur
- niður, og skoðum hverja línu frá vinstri til hægri.
- Það er pínu vinna að útfæra þetta útaf öllum tilfellunum sem

þarf að hafa í huga.

```
4 void imp()
5 {
6          printf("Impossible\n");
7          exit(0);
8 }
```

```
10 int main()
11 {
12
       int i, j, n, m;
13
       scanf("%d%d", &n, &m);
14
       char s[n][m+1], a[n+1][m+1], b[n+1][m+1];
15
       for (i = 0; i < n + 1; i++) for (j = 0; j < m + 1; j++)
16
           a[i][i] = b[i][i] = 0:
17
       for (i = 0; i < n; i++) scanf("%s", s[i]);
       for (i = 0; i < n; i++) for (j = 0; j < m; j++)
18
19
       {
20
              (a[i][j] == 0 \&\& b[i][j] == 0)
21
22
               if (s[i][j] = 'C') a[i + 1][j]++, b[i][j + 1]++;
23
               else if (s[i][i] != 'A') imp();
24
25
           else if (a[i][j] == 1 \&\& b[i][i] == 0)
26
27
               if (s[i][j] = 'B') a[i + 1][j]++;
28
               else if (s[i][j] = 'C') b[i][j + 1]++;
29
               else imp():
30
31
           else if (a[i][j] == 0 \&\& b[i][j] == 1)
32
33
               if (s[i][j] = 'B') b[i][j + 1]++;
34
               else if (s[i][j] = 'C') a[i + 1][j]++;
35
               else imp():
           }
36
37
           else
38
39
               if (s[i][i] = 'D') a[i + 1][i]++, b[i][i + 1]++;
40
               else if (s[i][j] != 'C') imp();
41
42
43
       for (i = 0; i < n; i++) if (b[i][m]) imp();
44
       for (i = 0; i < m; i++) if (a[n][i]) imp():
45
       printf("Possible\n");
46
       return 0;
47 }
```

Þessi lausn er lítið annað en tvöföld for-lykkja sú ytri af lengd n og sú innri af lengd m.
Svo tímaflækjan er O(n · m).