### **Dial's Algorthm**

#### Giới thiệu thuật toán Dial's

Thuật toán Dial's là thuật toán tìm các đường đi ngắn nhất từ đỉnh s bất kì đến các đỉnh còn lại trong đồ thị (có trọng số không âm và nhỏ hơn hoặc bằng K).

Thuật toán Dial's có độ phức tạp là O(KN + M), trong đó N là số đỉnh, M là số canh của đồ thi.

## Cấu trúc dữ liệu và giải thuật Dial's

## • Cấu trúc dữ liệu:

Mảng d: lưu lại giá trị của đường đi ngắn nhất (d[i]: giá trị đường đị ngắn nhất  $s \to i$ ), ban đầu gán bằng  $\infty$ .

Mảng color: đánh dấu các đỉnh trong đồ thị, ban đầu tất cả bằng false.

K+1 hàng đợi q: hàng đợi các đỉnh trong đồ thị. (mảng hàng đợi)

Con trỏ ptr: con trỏ hàng đợi, ban đầu gán bằng 0.

#### • Thuật toán:

Bước 1: Đưa đỉnh s vào hàng đợi q[0], gán d[s] = 0.

Bước 2: Trong khi hàng đợi q[ptr] không có đỉnh thì gán  $ptr \rightarrow (ptr+1)\%(K+1)$ 

Bước 3: Lấy đỉnh u ra từ hàng đợi q[ptr].

 $Bu\acute{o}c$  4: Nếu đỉnh u đã được đánh dấu (color[u] = true) thì quay lại bước 2.

Bước 5: Đánh dấu đỉnh u ( $color[u] \rightarrow true$ ). Duyệt các đỉnh v kề với đỉnh u. Nếu đỉnh v chưa được đánh dấu (color[u] = false) thì thêm đỉnh v vào trong hàng đợi q[(ptr + dist(u, v))% (K + 1)]

 $v\grave{a}\ g\acute{a}n\ d[v]=\min\ (d[v],d[u]+dist(u,v)).$ 

Bước 6: Nếu các hàng đợi đều rỗng thì kết thúc thuật toán, ngược lại quay lại bước 2.

# Thuật toán Dial's trên đồ thị lưới

Áp dụng thuật toán Dial's cho bài toán ở mục thuật toán Dijkstra, tham khảo cách cài đặt sau đây:

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 1e3 + 5;
int dx[] = \{ -1, 1, 0, 0 \};
int dy[] = \{ 0, 0, 1, -1 \};
int n, m, X, Y, U, V;
int d[N][N]; // d[i][j]=độ dài đường đi từ ngắn nhất (x, y) -> (u, v)
char ch[N][N]; // luới
queue<pair<int, int>> q[10]; // mång hàng đợi - K = 9
bool color[N][N]; // đánh dấu các ô trong lưới, ban đầu khởi tạo false
bool inGrid(int r, int c) {
    if (r >= 1 && r <= n && c >= 1 && c <= m) return true;</pre>
    return false;
}
int weight(char c) {
    if (c == 'R' || c == 'G') return 0;
    return c - 48;
}
int main() {
    ios base::sync with stdio(0);
    cin.tie(0);
    cin >> n >> m;
    for (int i = 1; i <= n; i++) {</pre>
        for (int j = 1; j <= m; j++) {</pre>
            cin >> ch[i][j];
            if (ch[i][j] == 'G')
                 X = i, Y = j;
            else if (ch[i][j] == 'R')
                 U = i, V = j;
            d[i][j] = 10 * (n + m);
        }
    q[0].push({X, Y}); // dua \hat{o}(X, Y) vào hàng đợi <math>q[0]
    d[X][Y] = 0;
    int ptr = 0;
    while (true) {
        int cycle = ptr;
        while (q[ptr].empty()) {
```

```
ptr = (ptr + 1) % 10;
        if (ptr == cycle) break;
    }
    if (q[ptr].empty()) break;
    int x = q[ptr].front().first;
    int y = q[ptr].front().second;
    q[ptr].pop(); // lấy ô (x, y) ra khỏi hàng đợi
    if (color[x][y]) continue;
    color[x][y] = true;
    for (int i = 0; i < 4; i++) {</pre>
        int u = x + dx[i], v = y + dy[i]; //xét ô (u,v) kề với (x,y)
        if (!inGrid(u, v) || color[u][v]) continue;
        d[u][v] = min(d[u][v], d[x][y] + weight(ch[u][v]));
        q[(ptr + weight(ch[u][v])) % 10].push({u, v});
}
cout << d[U][V];</pre>
```

• Mô phỏng thuật toán Dial trên lưới