

BỘ GIÁO DỰC VÀ ĐÀO TẠO TRƯỜNG: ĐH GIAO THÔNG VẬN TẢI KHOA: CNTT



BÀI TẬP LỚN

Môn Học: Thuật toán và ứng dụng

Đề tài: Diện tích vùng số 1 lớn nhất

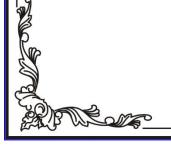
Topic: Unit Area of largest region of 1's

Giáo viên hướng dẫn: Phạm Xuân Tích

Sinh viên thực hiện: Ngô Văn Khải _ 191200552

Lớp: Công nghệ thông tin 2

Khóa: 60





Mục lục

1.	Nêu bài toán	3
2.	Nêu ý tưởng	3
	Mô phỏng tính toán bằng tay	
4.	Code	4
5.	Đánh giá độ phức tạp	6

1. Nêu bài toán

- Cho một ma trận n_x m chỉ gồm 2 số 0 và 1. Tìm diện tích vùng số 1 lớn nhất.
- Vùng của một nhóm số 1 được kết nối theo 8 hướng (Theo chiều ngang, chiều dọc và đường chéo)

$$1 <= n, m <= 500$$

2. Nêu ý tưởng

B1: Ta duyệt lần lượt các vị trí có trong ma trận n x m.

B2: Kiểm tra xem vị trí đó có bằng 1 và chưa đi qua hay không, nếu có đó ta sẽ đánh dấu vị trí là đã đi qua đồng thời khởi tạo biến đếm bằng 1.

B3: Duyệt 8 vị trí xung quanh của vị trí ở B2 và kiểm tra xem các vị trí đó có bằng 1 hay không nếu có thì ta đánh dấu vị trí đó là đã đi qua và tăng biến đếm thêm 1 đơn vị. Nếu các vị trí xung quanh của điểm ở B2 không thỏa mãn điều kiện ta tiến hành thực hiện so sánh max với biến đếm và cập nhật lại max rồi quay trở về B1.

3. Mô phỏng tính toán bằng tay

- Ma trân ban đầu:

1	0	0	0	1
0	0	0	1	1
1	1	0	0	0
0	1	1	1	1
0	0	0	0	0
0	1	0	1	1
0	0	1	1	0
1	0	0	0	1

- Ma trận sau khi tính toán

0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0
0	0	0	0	0

- Xét vị trí i = 0 và j = 0 => Ta có a[0][0] bằng 1 và chưa đi qua. Ta đánh dấu điểm đã đi qua bằng cách gán a[0][0] = 0 rồi xét các vị trí xung quanh của a[0][0] là 3 vị trí a[1][0], a[0][1] và a[1][1] thì cả 3 vị trí này đều có giá trị bằng 0 nên ta cập nhật lại max = 1 (max khởi tạo bằng 0)
- Xét vị trí i = 0 và j = 4 => Ta có a[0][4] bằng 1 và chưa đi qua. Ta đánh dấu điểm đã đi qua bằng cách gán a[0][4] = 0 rồi xét các vị trí xung quanh của a[0][4] là 3 vị trí a[0][3], a[1][3] và a[1][4] thì có 2 vị trí a[1][3] và a[1][4] là có giá trị bằng 1 và chưa đi qua. Nên ta lần lượt duyệt 2 vị trí đó và đổi giá trị của 2 vị trí đó về 0. Nhận thấy là xung quanh cả 2 vị trí đó đều không đi được nữa nên ta cập nhật lại max = 3 (Do có 3 vị trí liền nhau và max hiện tại đang bằng 1)
- Làm tương tự ta sẽ được kết quả là max = 6 là vùng màu xanh dương và vùng màu xanh lá.

4. Code

- Code C++:

```
#include<iostream>
#include<vector>
#include<queue>
#include<utility>
#define x first
#define y second
using namespace std;
int n, m, **a;
pair<int, int> d[8] = \{\{-1, -1\}, \{-1, 0\}, \{0, -1\}, \{1, -1\}, \{-1, 1\}, \{0, 1\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\}, \{1, 0\},
bool check(int i,int j, int n, int m) {
                  if (i >= 0 \text{ and } i < n \text{ and } j >= 0 \text{ and } j < m)
                                  return true;
                 return false;
}
int sol(){
                 int res = 0;
                 queue<pair<int, int>>q;
                 for (int i = 0; i < n; i++)
                                    for (int j = 0; j < m; j++)
                                                     if (a[i][j] == 1)
                                                                        a[i][j] = 0;
                                                                        int cnt = 1;
                                                                       q.push({ i,j });
                                                                       while (!q.empty())
                                                                                         int u = q.front().x;
                                                                                         int v = q.front().y;
                                                                                         q.pop();
                                                                                         for (int k = 0; k < 8; k++)
                                                                                                           pair<int, int> z = \{ u + d[k].x, v + d[k].y \};
                                                                                                           if (check(z.x, z.y, n, m) and a[z.x][z.y] == 1)
                                                                                                                            a[z.x][z.y] = 0;
                                                                                                                            cnt++;
                                                                                                                            q.push({ z.x, z.y });
                                                                                         }
                                                                        }
```

```
res = max(res, cnt);
            }
        }
    return res;
}
int main()
    cin >> n >> m;
    a = new int* [n];
    for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
        a[i] = new int[m];
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = 0; j < m; j++) {
             cin >> a[i][j];
    int res = sol();
    cout << res;</pre>
    return 0;
   }
```

- Code Python:

```
d = [[-1,-1],[-1, 0],[0, -1],[1, -1],[-1, 1],[0, 1],[1, 0],[1, 1]]
        a.append([])
```

5. Đánh giá độ phức tạp

```
Hàm bool có độ phức tạp là: 9 + 1 = 10
bool check(int i,int j, int n, int m) {
    if (i >= 0 \text{ and } i < n \text{ and } j >= 0 \text{ and } j < m)
        return true;
    return false;
}
   Hàm sol có độ phức tạp: 2 + 2 + n * m + 1 = n * m
int sol(){
    int res = 0;
    queue<pair<int, int>>q;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < m; j++)
            if (a[i][j] == 1)
                 a[i][j] = 0;
                 int cnt = 1;
                 q.push({ i,j });
                 while (!q.empty())
                     int u = q.front().x;
                     int v = q.front().y;
                     q.pop();
                     for (int k = 0; k < 8; k++)
                         pair<int, int> z = \{ u + d[k].x, v + d[k].y \};
                         if (check(z.x, z.y, n, m) and a[z.x][z.y] == 1)
                         {
                             a[z.x][z.y] = 0;
                             cnt++;
                             q.push({ z.x, z.y });
                         }
                     }
                 res = max(res, cnt);
            }
        }
    return res;
}
   Hàm Main có độ phức tạp: 2 + 2 + (n + 2) * 3 + 3 * m * n + 3 + 1 = n * m
int main()
    cin >> n >> m;
    a = new int* [n];
    for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
        a[i] = new int[m];
    for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
        for (int j = 0; j < m; j++) {</pre>
            cin >> a[i][j];
```

```
} int res = sol(); cout << res; return 0; }  T\mathring{o}ng \, d\mathring{o} \, phức tạp là : 10 + n * m + n * m = 10 + 2 * n * m = n * m => Đ\^{o} \, phức tạp của bài toán là: O(n * m)
```