★ Home

Algorithms

Problems

Thuật toán Tarjan tìm

thành phần liên thông

manh



Bài gốc

SPOJ TJALG

Đề bài

Cho đồ thị G(V,E) có hướng n (1<=n<=10^4) đỉnh m (1<=m<=10^5) cung, Hãy đếm số thành phần liên thông mạnh của G.

Giới hạn:

- $1 \le n \le 10000$
- $1 \le m \le 100000$

Định dạng test

Input:

- Dòng đầu tiên là n,m.
- M dòng tiếp theo mô tả một cung của G.

Output:

Nhan Nguyen

nhannguyenmath95@gmail.com



Home



Algorithms



Problems

 Gồm một dòng duy nhất là số TPLT mạnh.

Ví dụ:

```
input:
3  2
1  2
2  3
---
output:
3
```

Thuật toán

Tarjan.

Source code

Ngôn ngữ: C++.

```
1 #include
2 <iostream>
3 #include <cstring>
4 #include <vector>
5 using namespace
6 std;
7
8 int n, m,
9 num[10005],
10 low[10005],
11 cnt=0,
12 connect[10005],
13 numSCC=0;
```

- **Home**
- Algorithms
- Problems

```
14 vector<int>
15 a[10005], S;
16
17 void dfs(int u) {
      low[u] =
18
19 num[u] = cnt++;
20
21 S.push back(u);
22 \quad connect[u] =
23 1;
for(int v:
25 a[u]) {
26 if (num[v]
27 == -1) dfs(v);
      if
28
29 (connect[v])
30 low[u] =
31 min(low[u],
32 low[v]);
33
34
35 if (num[u] ==
36 low[u]) {
37
          numSCC++;
          while(1) {
38
               int v
39
40 = S.back();
41 S.pop back();
42
43 connect[v] = 0;
             if (u
44
  == v) break;
```

- **H**ome
- Algorithms
- Problems

```
45
46
   int main() {
       cin >> n >> m;
       for(int i = 0;
   i < m; i++) {
          int u, v;
   cin >> u >> v;
   a[u].push_back(v);
       RESET(num,
   -1);
       RESET(low, 0);
       RESET(connect,
   0);
       for(int u = 1;
   u <= n; u++)
           if (num[u]
   == -1) dfs(u);
       cout <<
   numSCC;
       return 0;
   }
```



Home



Algorithms



Problems

Thuật toán Tarjan tìm thành phần liên thông mạnh

Tính chất và ứng dung

- num[u]: là thứ tự duyệt dfs đến đỉnh u
- low[u]: là num nhỏ nhất trong tập những đỉnh mà u có thể đi đến.

Khởi tạo thì low[u] = num[u], low[u] sẽ thay đổi khi có một cạnh tạo nên chu trình trong đồ thị.

- Có 2 mảng để đánh dấu, num∏ và connect∏.
 - Mảng num vừa để lưu thứ tự duyệt, vừa để kiểm tra xem một đỉnh u đã được duyệt đến hay chưa
 - Mång connect∏ dùng để kiểm tra xem đỉnh v có còn được "kết nối" trong đồ thị hay không? Nếu phát hiện ra một thành phần liên thông manh, và một đỉnh v có trong thành phần liên thông mạnh đó, thì ta loại đỉnh v này

♠

Home

<>

Algorithms

1

Problems

ra khỏi đồ thị bằng câu lệnh connect[v] = 0, điều này là quan trọng vì để tránh gây ảnh hưởng đến việc nén mảng low[] của những đỉnh khác vẫn còn nằm trong đồ thị.

Độ phức tạp

O(M + N)

Post Directory

Bài gốc

Đề bài

Định dạng test

Thuật toán

Source code

Tính chất và ứng dụng

Độ phức tạp