中山大学计算机学院本科生实验报告

(2021 学年第 1 学期)

课程名称: Data structures and algorithms 任课教师: 张子臻

年级	20 级	专业 (方向)	软件工程
学号	20337270	姓名	钟海财
电话	13397996670	Email	2940599563@qq.com
开始日期	2021/12/2	完成日期	2021/12/8

1. 实验题目

- 1) 连通性问题
- 2) 家族查询

2.实验目的

- 1) 关系 R 具有对称性和传递性。数对(p,q)表示 pRq,p 和 q 是 0 或自然数,p 不 等于 q。要求写一个程序将数对序列进行过滤:如果一个数对可以通过前面数 对的传递性得到,则将其滤去。
- 2) 实现家族查询, 判断输入的 x, y 是否为亲戚:

第一行为数据组数 T(T <= 20)

对于每组数据,第一行有两个整数 $n \times m(1 \le n, m \le 5000)$,表示有 $n \wedge L$,编号 $1 \sim n$,其中存在 $m \wedge R$ 承 承 系 。

接下来 m 行,每行有两个整数 u、v(u != v, 1 <= u, v <= n),表示 u 和 v 之间有 亲戚关系。

然后是询问组数 q(1 <= q <= 5000)

接下来 q 行,每行有两个整数 u、v(u != v, 1 <= u, v <= n),询问 u 和 v 之间是 否有亲戚关系。

3.程序设计

1) 连通性问题

设计思路

由于关系 R 具有自反性和传递性,对于任意已经连通的数字集合,如: a1-a2-a3-...-an 构成并查集{a1,a2,...,an}:

- 1)对于集合中的任意两个数字,它们组成的数对都是已经连通的,再出现时需要滤去:
 - 2) 且对于集合中的任何数字,它们都有相同的代表元。

则我们可用并查集记录连通性,对于读入的数对(x,y): 当 x 的代表元!=y 的代表元时,说明在已有记录的连通关系中这两个数未连通,这时可将这两个数字分别记录到两个 vector 类型的变量中;当 x 的代表元==y 的代表元时,则说明已连通,需要滤去,则不记录到上述两个 vector 类型的变量中。

并将实现的函数 find, union_ 封装到一个类里,方便调用。

过滤完所有数据后,将两个 vector 类型的变量里存储的数据输出。

代码

```
1.#include<iostream>
2.using namespace std;
3.#include<vector>
4.class Dset{ //并查集的类
5.private:
6. int *p;
7.public:
```

```
8.
      Dset(int n){
9.
          p = new int[n+1];
           for(int i =0 ;i<n+1 ;++i) p[i]=-1;</pre>
10.
11.
       }
       ~Dset(){
12.
13.
           delete []this->p ;
14.
       int find(int x) { //返回代表元
15.
           return (p[x] == -1) ? x : p[x] = find(p[x]);//实现了路径压缩
16.
17.
       }
       void union_(int x, int y) {
18.
19.
           if(find(y) == find(x)) return; //x, y 代表元相同则返回
           p[find(y)] = find(x);
20.
       }
21.
22. };
23. int main(){
       int n = 100000;
24.
       Dset f(n);
25.
       vector<int> a,b; //用于存放过滤后的数据
26.
27.
       int x,y;
       while(cin>>x){
28.
29.
           cin>>y;
           if(f.find(x)!=f.find(y)){ //当两数的代表元不同时将两数及其关系记录
30.
31.
              f.union_(x,y);
32.
              a.push_back(x);
33.
              b.push_back(y);
34.
           }
35.
       for(int i = 0; i <a.size();++i){ //输出过滤后的数据
36.
37.
           cout<<a[i]<<" "<<b[i]<<endl;</pre>
38.
39.
       return 0;
40.}
```

2) 家族查询

设计思路

由于亲戚的亲戚仍是亲戚,要判断 x, y 是否具有亲戚关系,把亲戚关系换成上题的连通性,发现本质相同,所以我们同样可使用并查集解决该问题。

首先将所有亲戚记录进并查集里,再根据 x,y 是否有相同代表元(亲戚)

判断 x, y 是否为亲戚。

并查集函数设计和上题相同,类里增加一个函数 is_common, 判断 x, y 是 否具有相同代表元(亲戚)并输出结果。

代码

```
1. #include<iostream>
2.using namespace std;
3.class Dset{
4. private:
      int *p;
5.
6. public:
7.
      Dset(int n){
          p = new int[n+1];
8.
9.
          for(int i =0 ;i<n+1 ;++i) p[i]=-1;</pre>
10.
       }
11.
       ~Dset(){
12.
            delete []this->p ;
13.
14.
       int find(int x) { //寻找代表元
15.
            return (p[x] == -1) ? x : p[x] = find(p[x]);//实现了路径压缩
16.
17.
       void union_(int x, int y) { //记入并查集
            if(find(y) == find(x)) return;
18.
            p[find(y)] = find(x);
19.
20.
       void is_common( int x,int y){ //判断 x, y 是否具有相同代表元(亲戚)并输出
21.
22.
            if(find(x)==find(y)) cout<<"Yes"<<endl;</pre>
23.
           else cout<<"No"<<endl;</pre>
24.
       }
25. };
26. int main(){
27.
       int T;
28.
       cin>>T;
29.
       while(T>0){
            --T;
30.
31.
           int n,m;
32.
           cin>>n>>m;
           Dset family(n); //定义一个并查集
33.
34.
           int x,y;
35.
            for(int i = 0 ; i <m;++i){</pre>
36.
                cin>>x>>y;
37.
                family.union_(x,y); //将关系记入并查集
38.
```

```
39.
            int q;
40.
            cin>>q;
41.
            for(int i = 0 ; i <q;++i){</pre>
42.
                cin>>x>>y;
43.
                family.is_common(x,y); //输出判断结果
44.
            cout<<endl;</pre>
45.
46.
47.
        return 0;
48.}
```

4.程序运行与测试

1) 连通性问题

测试输入1

```
1.3 4
2.4 9
3.8 0
4.2 3
5.5 6
6.2 9
7.5 9
8.7 3
9.4 8
10.5 6
11.0 2
12.6 1
```

输出1

```
1.3 4
2.4 9
3.8 0
4.2 3
5.5 6
6.5 9
7.7 3
8.4 8
9.6 1
```

测试输入2

```
1.1 563
2.571 808
3.585 479
4.350 895
5.822 746
6.174 858
7.301 571
8.303 14
9.91 364
10. 147 165
11. 988 445
12. 119 4
13.8 377
14.531571
15.571 607
16.607 301
17. 450 352
18.57607
19. 783 808
20. 783 571
```

输出2

. 1 563
. 571 808
. 585 479
. 350 895
. 822 746
. 174 858
. 301 571
. 303 14
. 91 364
0. 147 165
1. 988 445
2. 119 4
3. 8 377
4. 531 571
5. 571 607
6. 450 352
7. 57 607
8. 783 808

测试输入3

```
1.13
2.39
3.96
4.95
5.53
6.83
7.28
8.192
9.213
10.217
11.2221
12.226
```

输出3

```
1. 1 3
2. 3 9
3. 9 6
4. 9 5
5. 8 3
6. 2 8
7. 19 2
8. 21 3
9. 21 7
10. 22 21
```

2) 家族查询

测试输入1

```
1. 2
2. 3 1
3. 2 3
4. 2
5. 1 2
6. 2 3
7. 4 2
8. 1 2
9. 1 4
10. 3
11. 1 2
12. 1 3
13. 2 4
```

输出1

```
1. No
2. Yes
3.
4. Yes
5. No
6. Yes
```

测试输入2

```
1.2
2.4 2
3.23
4.43
5.3
6.1 2
7.23
8.43
9.
10.53
11.12
12. 1 4
13.52
14. 4
15. 1 2
16.13
17. 2 4
18.15
```

输出2

```
1. No
2. Yes
3. Yes
4.
5. Yes
6. No
7. Yes
8. Yes
```

测试输入3

```
1.2
2.43
3.23
4.4 3
5.1 2
6.3
7.24
8.1 3
9.14
10.
11.63
12.12
13.16
14.52
15. 4
16.62
17.53
18.24
19.15
```

输出3

```
1. Yes
2. Yes
3. Yes
4.
5. Yes
6. No
7. No
8. Yes
```

5.实验总结与心得

通过本次实验,我发现如果处理的关系 R 具有自反性和传递性(如家族查询中的亲戚关系),我们可以使用并查集来处理,只需判断两个元素是否具有相同的代表元,则可以判断这两个元素是否具有关系 R。

此外,我还遇到一个问题, uion_函数缺少 "if(find(y) == find(x)) return;" 这句时错误!

```
void union_(int x, int y) {
    if(find(y) == find(x)) return;
    p[find(y)] = find(x);
}
```

因为如果 x,y 的祖先相同时,会让祖先 find(x)的祖先变为祖先自身 find(x),即 p[find(x)]=find(x),这样就会形成一个环,使 find 函数陷入死循环。

附录、提交文件清单