```
算法 1 判断已完成的蝴蝶分类中是否存在矛盾
1: 创建无向图 G
2: while 还有未处理的蝴蝶配对 do
     i,j \leftarrow -个未处理的蝴蝶配对中的两只蝴蝶
     将 i,j 添加到 G 的顶点集中
     将 (i, j) 添加到 G 的边集中
                                                                   ▷ 完成图 G 的构建
6: end while
                                       ▷ 图 G 可能是由若干个不同的、互不联通的子图组成
7: for G 的每个子图 G_i do
     Visited \leftarrow 空集合, Q \leftarrow 空队列
     p \leftarrow G_i 中任意一节点
     将 p 标记为 A 类, 并分别添加到 Visited, Q 中
10:
     while Q \neq \emptyset do
11:
                                                    ▷ 获得 Q 顶部节点并将该节点移出 Q
        q \leftarrow Q.dequeue()
12:
        for q 的每个相邻节点 r_i do
13:
           if r_i 未被标记 then
14:
             if 朋友们认为 q 和 r_i 是同类 then
15:
                r_i 获得与 q 相同的标记
16:
             else
17:
                r_i 获得与 q 不同的标记
18:
             end if
19:
           end if
20:
          if r_i 不在 Visited 中 then
21:
             将 r_i 分别添加到 Visited, Q 中
22:
           end if
23:
        end for
24:
     end while
                                                              ▷ 完成对每个顶点的标记
25:
```

for  $G_i$  的每条边 (u,v) do 26: if u, v 的标记相同但判断中认为 u, v 属于不同类别 then 27: return 蝴蝶分类中存在矛盾 28: else if u, v 的标记不同但判断中认为 u, v 属于相同类别 then 29: return 蝴蝶分类中存在矛盾 30: end if 31: end for 32: 33: end for 34: return 蝴蝶分类中不存在矛盾