DSA_12

姓名: 邵宁录 学号: 2018202195

22.3-11

- 1. 当 u 无出入边时。显然该情况下,u 一定是深度优先树中的唯一结点。
- 2. 当 u 只有出边时。由于其没有入边,所以 u 一定会被选为根结点,那么它会生成一棵深度优先树。 并且由于没有入边,其他的结点不会经过 u 。因此 u 一定是唯一的结点。
- 3. 当u只有入边时。
 - 1. 当 u 被选为根结点时,它会生成只有其本身这一个结点的树,并且自己被标为 BLACK,所以不会有其他的边再经过它。
 - 2. 当 u 未被选为根结点时,由于它只有入边,因此必被另外一棵树包含,并被标为 BLACK,使得不会被再次经过。
 - 3. 综上,u 是唯一的。
- 4. 当 u 既有出边又有入边时。
 - 1. 当u被选为根结点时,它会形成一棵树,并且自身被标记为BLACK,因此其他的结点不会再次经过它。
 - 2. 当 u 未被选为根结点时,由于它有入边,所以必被另一棵树包含,并被标记为 BLACK。
 - 3. 综上, u 是唯一的。

22.5-3

不能, 反例如下:

考虑一个只有3个结点的有向图 $G: \{A, B, C\}$, 其边为 $\{(B, A), (B, C), (C, B)\}$ 。

显然, 该图中强联通分量为 $\{A\}$ 和 $\{B,C\}$ 。

假如根据教授的算法,A,B,C 的完成时间分别是 2,6,5 。则在对 G^T 做深度优先搜索时,其顺序将为 $A\to C\to B$ 。则最后得到的强连通分量为 $\{A,B,C\}$ 。

这与正确结果矛盾。因此该算法错误。