

算法 1: 循环输出并删除入度为 0 的节点。

伪代码

```
1  队列  $Q = \{\text{图中所有入度为 } 0 \text{ 的节点}\}$ 
2  While( $Q$  非空)
3      从  $Q$  中取出第一个节点  $v$  并输出
4      对于节点  $v$  的每条出边  $(v, v_i)$ , 把节点  $v_i$  的入度减 1
5      If  $v_i$  的入度为 0
6          将  $v_i$  加入队列  $Q$  中
7      End
8  End
```

Algorithm 1

```
1  /* Topological Sort
2   * Input:
3   *   lnklist:邻接链表
4   * Output:
5   *   拓扑顺序
6   * 时间复杂度:  $O(m+n)$ 
7   */
8  vector<int> topsort(const vector<vector<int> > &lnklist)
9  {
10     int n = lnklist.size();
11     vector<int> d(n); //入度
12     //遍历计算图中每个顶点的入度
13     //时间复杂度  $O(m+n)$ 
14     for(int i = 0; i < n; i++)
15     {
16         for(int j = 0; j < lnklist[i].size; j++)
17         {
18             int v = lnklist[i][j]; //第 i 个顶点的第 j 条边指向的顶点
19             d[v]++;
20         }
21     }
22     //队列 q 记录入度为 0 的节点
23     //时间复杂度  $O(n)$ 
24     queue<int> q;
25     for(int i = 0; i < n; i++)
26     {
27         if(!d[i]) q.push(i);
28     }
29
30     vector<int> result;
31     //循环输出队列 q 中入度为 0 的节点 u, 并更新节点 lnklist[u][i] 的入度
```

```
32    //对所有的节点一次遍历，对每个节点的所有边一次遍历
33    //时间复杂度  $O(m+n)$ 
34    while(!q.empty())
35    {
36        int u = q.front();
37        q.pop();
38        result.push_back(u);
39        for(int i = 0; i < lnklist[u].size; i++)
40        {
41            int v = lnklist[u][i];
42            d[v]--;
43            if(!d[v]) q.push(v);
44        }
45    }
46    return result;
47 }
```
