解法：

尋找給定的digraph的strongly connected components(SCC)。SCC的一個性質是，把每個SCC當成點，SCC間的邊保留，並且把重邊刪除，得到的圖就不會再有環(cycle)了。因為有環的話，組成環的多個點(也就是原本的多個SCC)應該要屬於同一個SCC，與原本的SCC區分方式矛盾。

首先計算有幾個SCC不被其他SCC連入(不是連出)。

若只有一個，則屬於這個SCC的點都是Origin：這個SCC是最上游的SCC，不會被其他SCC連到，但連到其他某些SCC。而其他任一SCC都有被另一某SCC連到，若一直往上游走，一定會(在n-1步以內)走到最上游的SCC。

若有二個以上，則沒有點是Origin，因為其中一個SCC內的點，無法連到另一個SCC內的點。

複雜度：

找SCC可以用tarjan’s algorithm(一次DFS)或kosaraju’s algorithm(兩次DFS)，計算indegree也是線性的複雜度，所以是O(n+m)。