**Theorem 1.** 对于一个有向无环图 G, 插入一条边  $(S_u,S_v)$  使得 G 中出现环,记环中的所有节点集合为 C, 将把 C 中的节点合并为新节点  $S_{new}$  得到的 DAG 记为  $G_{new}$ ,则对于  $G_{new}$  中的任何一个节点  $S_i$ ,记  $S_i$  的入边集合为  $IN_{Si}$ ,出边集合为  $OUT_{Si}$ ,如果  $S_i \notin C$ ,那么  $C \cap IN_{Si} \neq \emptyset$ 与  $C \cap OUT_{Si}$  至多有一个成立。

Proof. 使用反证法,假设  $C\cap IN_Si\neq\emptyset$  与  $C\cap OUT_Si$  同时成立,取  $S_j\in C\cap IN_Si$ ,  $S_k\in C\cap OUT_Si$ ,由于合并后节点  $S_j$  与节点  $S_k$  之间存在一条边,所以在  $G_{new}$  中  $S_j$  与  $S_k$  属于同一个强连通分量,则必然存在一条路径 p,使得  $S_k\stackrel{p}{\to} S_j$ . 此时  $G_{new}$  中存在环  $S_i\to S_k\stackrel{p}{\to} S_j\to S_i$ ,与  $G_{new}$  为有向无环图相矛盾.故  $C\cap IN_Si\neq\emptyset$  与  $C\cap OUT_Si$  至多有一个成立。