



1) Przechodzimy DFS1, który dodaje wierzchołki na stos w kolejności postorder.

2) Przechodzimy DFS2 na odwróconym grafie w kolejności takiej jak na stosie.

$which_scc[i];$
 $current_scc = 1;$

Strongly Connected Components

• Każda krawędź zostanie podana na wejściu tylko 1 raz

• błąd krawędzi z wierzchołkiem do samego siebie



Stos:

~~7~~
~~6~~
~~5~~
~~4~~
~~3~~
~~2~~
~~1~~
 6
 5
 4

• 2 razy użyjemy algorytmu DFS: z wierzchołków o numerach 1 i 7.

Nasz stos wygląda następująco: 6, 5, 4, 3, 2, 1, 6, 5, 7

Aby znaleźć silnie spójne składowe będziemy używać innego niż początkowy algorytmu DFS na odwróconych krawędziach w grafie z wierzchołków znajdujących się na stosie zaczynając od tego, który znalazł się tam najpóźniej.

Z wierzchołka o numerze 7 możemy dojść do wierzchołków o numerach 8 i 9, a zatem te 3 utworzą nam silnie spójną składową.

Wierzchołki o numerach 8 i 9 znajdują się w tej samej silnie spójnej składowej.

Z wierzchołka o numerze 1 możemy dojść do wierzchołków o numerach 2 i 3, zatem te wierzchołki utworzą nam drugą silnie spójną składową.

Wierzchołki o numerach 2 i 3 znajdują się już w jednej silnie spójnej składowej.

Z wierzchołków o numerach 4, 5 i 6 nie możemy dojść do żadnych wierzchołków, które nie zostały jeszcze odwiedzone, zatem każdy z tych wierzchołków utworzy inną silnie spójną.