

ESERCIZIO 6

ALGORITMO F (G)

PRENDI UN DSV arbitrario

ESEGVI $BFS(G, s)$

ESEGVI $BFS(G^T, s)$

SE TUTTI I NODI DI G SONO STATI ESPLORATI IN ENTRAMBI

L'ESECUZIONE DI BFS, ALLORA E' FORTEMENTE CONNESSO.

CON LA 2^a riga determina se D raggiunge tutti i nodi di G

CON LA 3^a riga determina se D e' raggiunto da tutti i nodi di G

LA COMPLESSITA' PER L'ALGORITMO E' $O(m+m)$ dove $m=|V|$ e $m=|E|$, PERCHÉ LA BFS E' INPIEGATA TANTO ($O(m+m)$)

ESERCIZIO 7

BIANETRO-RAGGIO ($G = (V, E)$)

$D \leq 0$

~~R < 0~~ $R \leq \infty$

FOR OGNI $u \in V$ DO

$T \leftarrow BFS(G, u)$

IF ESISTE UN NODO $x \in V$ NON ESPLORATO

$D(x) = \infty$

~~$\exists (u) = \infty$~~

ELSE

$\epsilon(u) = \text{ALTEZZA}(T)$

IF $\epsilon(u) < R$ $R \leftarrow \epsilon(u)$

IF $\epsilon(u) > D$ $D \leftarrow \epsilon(u)$

return $D(v), R(v)$