

Depth-first search (DFS) ^(traversál) Mélységi bejárás

(in. ott)

$d(u) \rightarrow \text{nevezet}$ $d(u) \rightarrow \text{def.}$ $f(u) \rightarrow \text{def.}$

$\text{colour}(u) \in \{\text{white}, \text{grey}, \text{black}\}$

$d(u) = \text{discovery time} > 0$

$f(u) = \text{finishing time} > 0$

$\text{time} \in 0..2n$

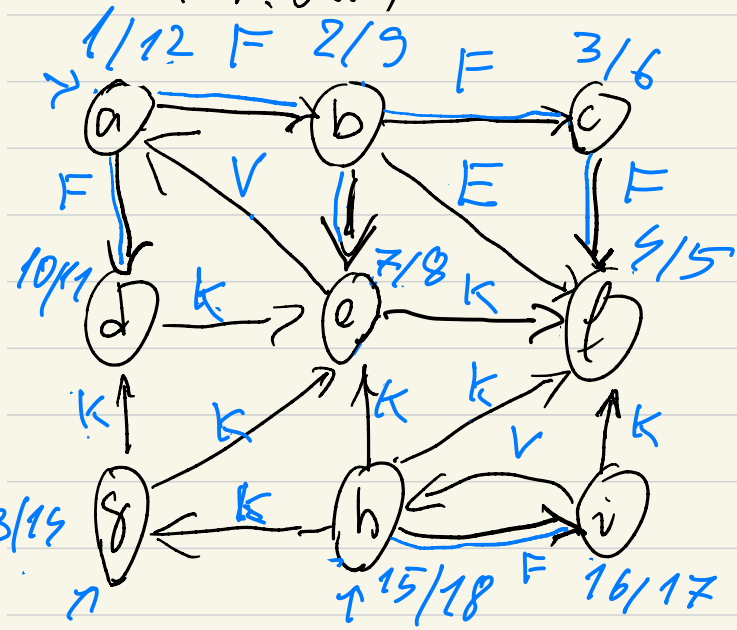
d/f I. G gráf tart.
in. ott könt \Leftrightarrow

DFS vizsga- $i(t(u, v))$

talál. Ekkor az

(u, v) a $v \leadsto u$ fa-ág
mel. in. ott Θ -t alkot.

$\Pi(u)$



3 mélységi fa

mélységi erdő (Depth-first forest)

(u, v) feldolgozási-sávon DEF. (u, v) egy mélységi fa élé $\Leftrightarrow v$ fehér $\Leftrightarrow v$ a bejárás során

(u, v) fa-él \Leftrightarrow (tree-edge)

DEF (u, v) vissza-él $\Leftrightarrow (u, v)$ az u egyik ősebe mutat az aktuális mélységi faiban $\Leftrightarrow v$ szülőke

(back-edge)

DEF (u, v) előre-él $\Leftrightarrow v$ az u leszármazottja u mélységi faiban, de nem gyermeke $\Leftrightarrow v$ fekete $\wedge d(u) < d(v)$

(forward-edge)

DEF (u, v) kereszt-él \Leftrightarrow egy mélységi fa két ág között megy (u, v) $\Leftrightarrow v$ fekete $\wedge d(u) > d(v)$

(cross-edge)

(u, v) két mélységi fa közötti megy.

Top-level.

$\text{DFS}(G : \mathcal{G})$: Stack *
S := newStack

$\text{DFvisit}(G : \mathcal{G} ; u : \mathcal{V} ; \&\text{time} : \mathbb{N})$ S: Stack *

$\forall u \in G.V$		
$colour(u) := white$		
$time := 0$		
$\forall r \in G.V$		
$colour(r) = white$		
$\pi(r) := \emptyset$	SKIP	
DFvisit($G, r, time$)		
return S		

$d(u) := ++\text{time} ; \text{colour}(u) := \text{grey}$			
$\forall v \in G.A(u)$			
$\backslash \hspace{1.5cm} \text{colour}(v) = \text{white} \hspace{1.5cm} /$			
$\pi(v) := u$		$\backslash \hspace{1.5cm} \text{colour}(v) = \text{grey} \hspace{1.5cm} /$	
DFvisit (G, v, time)	backEdge (u, v)	SKIP	
$f(u) := ++\text{time} ; \text{colour}(u) := \text{black}$			

$$T(n, m) = \text{it}(n, m) + \text{rek}(n) = \underbrace{n+m}_{\text{DFS}} + \underbrace{n}_{\text{DFvisit}} = 3n + m$$

$$\Rightarrow T(n, m) \in \Theta(n+m)$$

S.push(u)

\wedge
 $n+m$

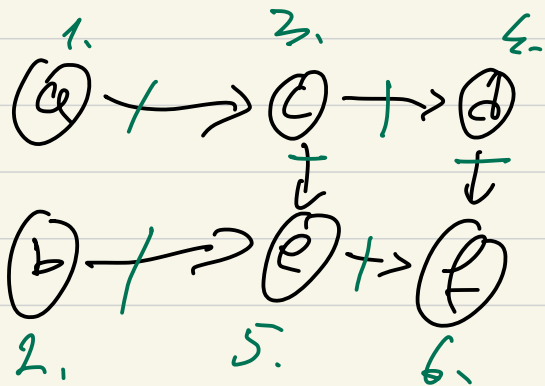
\wedge
 $3(n+m)$

(topological order)

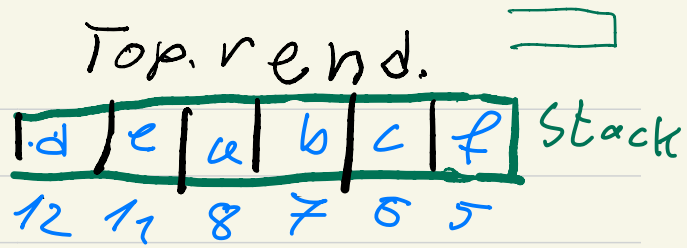
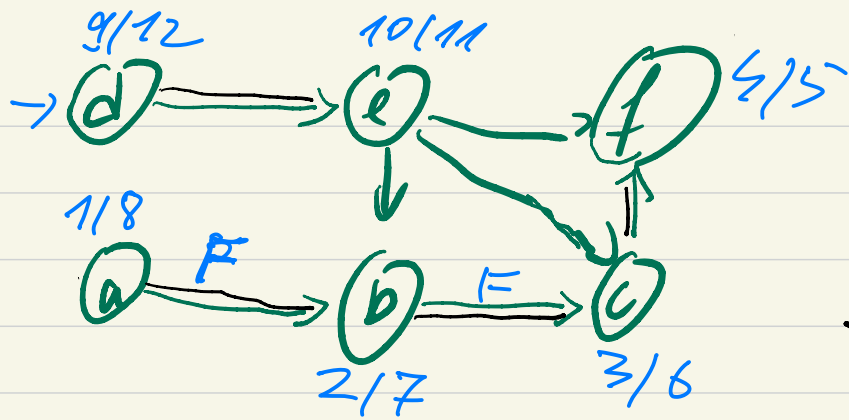
D $\langle u_1, u_2, \dots, u_n \rangle$ a $G = (V, E)$ ir. ott gráf
topologikus rendezése, ha $\{u_1, \dots, u_n\} = V$
 $\wedge (\forall i, j \in \{1, \dots, n\}) ((u_i, u_j) \in E \rightarrow i < j)$

I G ir. ott gráfnak \exists top. r.-e $\Leftrightarrow G$ DAG
(DAG = Directed acyclic graph)

Biz.
 \Leftarrow :



\Rightarrow indukált



T.R. = $\langle d, e, a, b, c, f \rangle$

T.e. h. az elején „d”-t preferáljuk!

