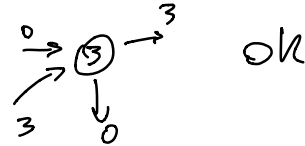
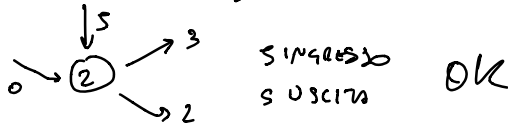
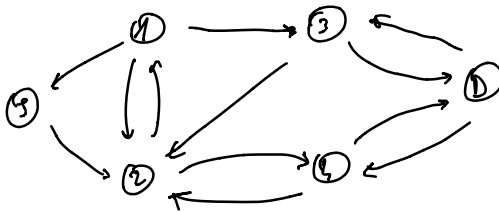


→ verificare condizioni vincoli interni:

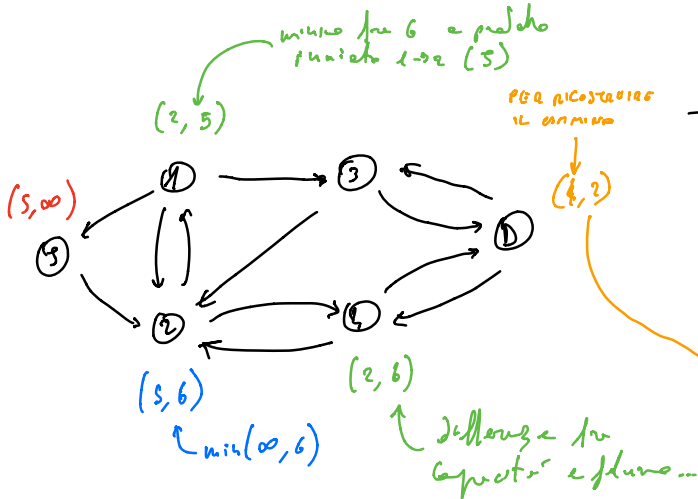


...

→ costruire rete avanzata a flusso ammissibile



→ se nella rete backward se  
 c'è qualche partita di  
 prodotto → se si può  
 spingere a indietro  
 prodotto



E	R
S	5
2	2
1	4
4	
D	.

→ attribuire etichetta  
 a nodi 2 e analizzando  
 nodo 5

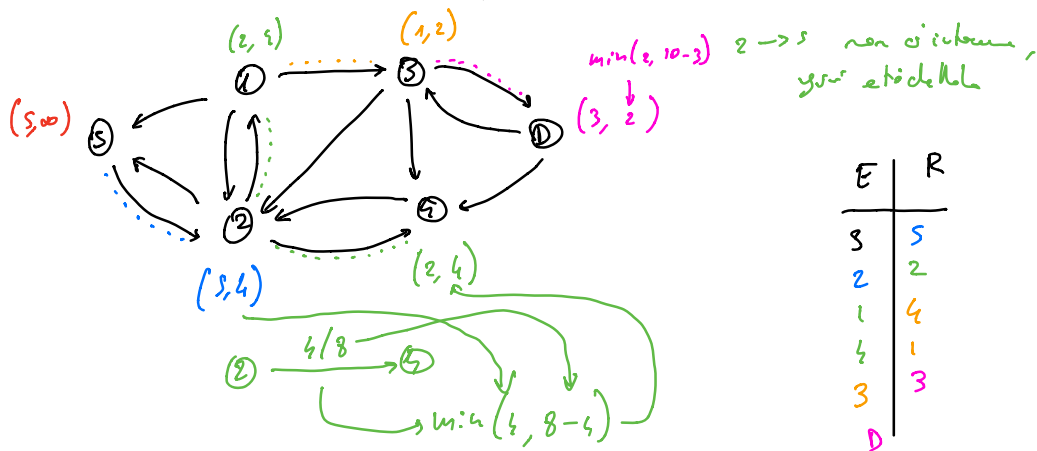
→ analizzando 2,  
 aggiunte etichette 1, 6

$S \xrightarrow{f} 2 \xrightarrow{f} 4 \xrightarrow{f} D$  Forward

$\Delta = 2$  → va incrementata di 2  
 la quantità di prodotto  
 inviata in questi archi

→ aggiungere arco backward  $5 \leftarrow 2$

→ ⑤ → ① saturé, non si la p-ur arco forward

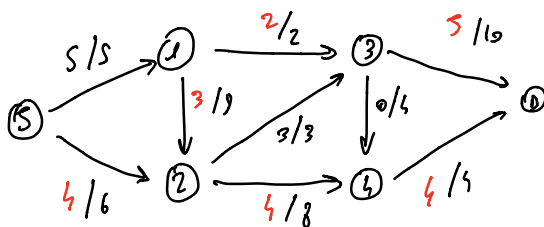


E	R
5	5
2	2
1	4
4	1
3	3
D	

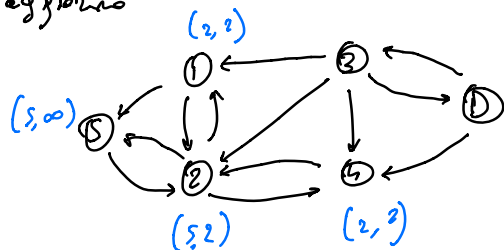
→ individuazione arco di rigione flusso ammissibile

$$5 \xrightarrow{f} 2 \xrightarrow{b} 1 \xrightarrow{f} 3 \xrightarrow{f} D \quad \Delta = 2$$

→ si cambia valore



→ aggiorniamo



E	R
5	5
2	2
3	5
1	1

TERMINAZIONE ALGORITMO

$E \setminus R = \emptyset$

SOLUZIONE:

$$E = \{5, 1, 2, 4\} \quad S_E = \{(1, 2), (2, 3), (4, D)\}$$

ALCUNI ARCO INNAMO DA E  
perché da loro E  
cambia flusso da E

→ non c'est nul: de parler hors du E, au lieu d'être E

→ tout men, s'écrit