

Un problema del flusso può essere risolto introducendo un nodo fittizio in, comunemente conosciuto come  $s$  (sorgente) e  $t$  (destinazione). E' ovvio che deve esistere un flusso di velocità  $k$  nel grafo di perturbazione se e solo se esiste uno dello stesso valore nel grafo. Ora permane inalterato il problema del massimo flusso dal vertice  $s$  al vertice  $t$  a tempo  $b$ , utilizzando dall'esempio l'algoritmo di Ford e Fulkerson.

### ESERCIZIO 53

Nel problema delle selezioni di progetti  $P$ , abbiamo un insieme di  $n$  progetti  $P$ , e c'è un certo progetto  $v$  essendo un  $\text{vertex}$   $p(v)$   $\forall v \in P$ .  
 Che può essere nei positivi o negativi (possede o acquisisce ad esempio licenze che servono per la realizzazione di quelli che sono i "junkies").  
 Abbiamo un insieme  $E$  di "permessi". E: se  $(v, w) \in E$ , allora prima di eseguire il progetto  $v$  occorre necessariamente aver eseguito il progetto  $w$ . Un insieme di progetti  $A \subseteq P$  è fattibile se i progetti prenecessari di ogni progetto  $v \in A$  appartenenti esistono ed  $A$  rappresenta un insieme di progetti  $A$  fattibile  $\Leftrightarrow$   $\exists (x) = \sum_{v \in A} p(v)$