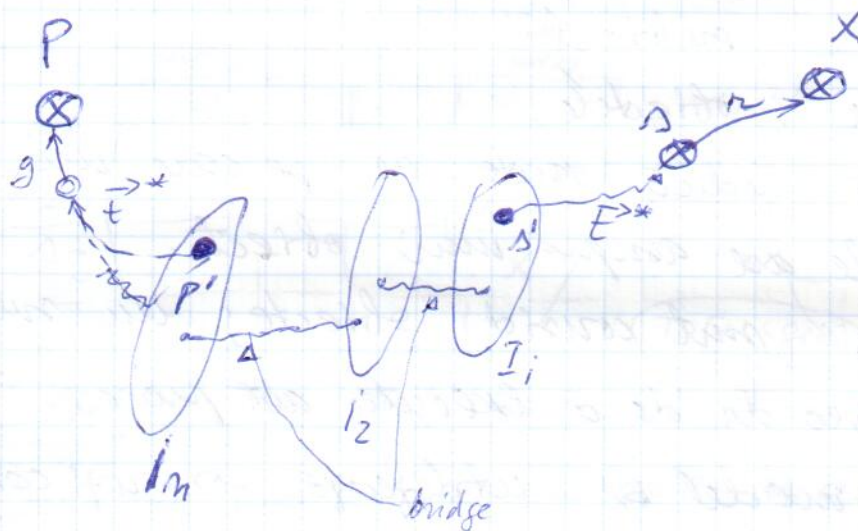


- sau 2) există un initial span de la  $p'$  la  $p$ ,  
 sau 3) există un terminal span de la  $s'$  la  $s$ ,  
 sau 4)  $s' \in I_1$ ,  $p' \in I_m$  și  $\exists$  bridge între  
 $I_i$  și  $I_{i+1}$ ,  $\forall i = 1, i-1$



Complexitatea algoritmului care decide și secvența.

- să se verifice dacă  $\exists$  între  $p$  și  $x$  astfel.
- să avem un initial span format doar din obiecte.
- să se existe o secv de subiecte -  $\rightarrow$  conectate.
- apoi, să existe un bridge format numai din obiecte.
- apoi drumul să conțină o serie de subiecte  $\rightarrow$  conectate.
- și drumul să încheie cu o secvență de token-uri, numai între obiecte.
- Complexitate liniară în raport cu  $m$  de noduri +  $n$  de arce.

- Teorema 5 verifică conștient doar în starea inițială. (Nu tre să repetăm descrierea stării în alte stări.)