ASD Laboratorio 09

Cristian Consonni/Alessio Guerrieri

16/12/2016

1/4

SOTTOSEQUENZA COMUNE MASSIMALE

Algoritmo su slides Montresor

SOTTOPROBLEMA

S[i,j] =soluzione per stringhe A[1..i] e B[1..j]

$$S[i,j] = \begin{cases} 0, & i = 0 \text{ or } j = 0 \\ S[i-1,j-1], & A[i] = B[j] \\ max(S[i-1,j], S[i,j-1]), & A[i] \neq B[j] \end{cases}$$

NODE COVER SU ALBERO NON PESATO

SOTTOPROBLEMA

S[i] = soluzione del sottoalbero radicato in i con la scelta di i obbligata. L[i] = soluzione del sottoalbero radicato in i con la scelta di i libera.

$$S[i] = 1 + \sum_{f \in V(i)} L[f]$$
 $L[i] = min(S[i], \sum S[f])$

 $f \in V(i)$

NODE COVER SU ALBERO PESATO

SOTTOPROBLEMA

S[i] = soluzione del sottoalbero radicato in i con la scelta di i obbligata. L[i] = soluzione del sottoalbero radicato in i con la scelta di i libera.

$$S[i] = Peso[i] + \sum_{f \in V(i)} L[f]$$

$$L[i] = min(S[i], \sum_{f \in V(i)} S[f])$$