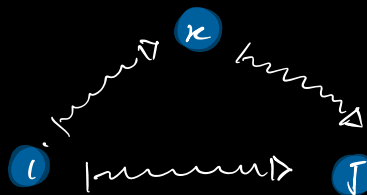


* CAMMINO MINIMO SENZA VERTICI CONSECUTIVI ROSSI:

1.1 Problema PB

Dato un grafo $G = (V, E, W, col)$, dove V è l'insieme dei vertici, E è l'insieme degli archi, W è la matrice dei pesi associati agli archi definita in *Cormen* (25.1) e $col: V \rightarrow \{R, N\}$, dove R significa rosso e N significa nero, associa ad ogni $v \in V$ un colore, si vuole calcolare per ogni coppia $(i, j) \in V \times V$ il peso di un cammino minimo p da i a j in cui non ci siano due vertici consecutivi di colore rosso.



ISTANZA:

$$G = (V, E, W, col)$$

$$col: V \mapsto \{R, N\} \quad (\text{rosso, nero})$$

SOLUZIONE:

$$\forall (i, j) \in V^2$$

"peso di un cammino p da i a j in cui non compaiono 2 vertici consecutivi rossi."

PER RISOLVERLO, MI APPOGGIO AL PROBLEMA-AUX DEFINITO DA:

$$k \in \{0, 1, \dots, n\}, \quad \forall (i, j)$$

$D^{(k)}$ = matrice di:

$$d_{i,j}^{(k)} = \text{"peso minimo di un cammino da } i \text{ a } j, \text{ e con vertici intermedi } \in \{1, \dots, k\}$$

CASO BASE:

$$k = 0:$$

Quando $k = 0$, le possibilità sono:

$$\begin{cases} W(i, j) & \text{se } (i, j) \in E \wedge (col(i) \neq R \vee col(j) \neq R) \wedge i \neq j \\ \infty & \text{se } (i, j) \notin E \wedge (i \neq j) \\ 0 & \text{ALTRIMENTI} \end{cases}$$

CASO PASSO:

Supponendo risolti i sotto-problemi generici del caso base, l'aumento di complessità equivale ad aggiungere un nodo k all'insieme dei possibili intermedi.

Il passaggio per il nuovo nodo può migliorare o peggiorare i cammini minimi trovati fino ad ora. Ne consegue che i casi passo, sono:

$$k > 0 \wedge$$

- $k \notin p \rightarrow$ se non migliora un percorso da i a j già calcolato con $k-1$ nodi intermedi.

In questo caso p non fa parte della soluzione.
In formule:

$$d_{ij}^{(k)} = d_{ij}^{(k-1)}$$

- $k \in p \rightarrow$ se invece migliora la soluzione, allora il cammino da i a j con k intermedi, risulta essere la "concatenazione" del cammino da i a k e da k a j .

In formule:

$$d_{ij}^{(k)} = d_{ik}^{(k-1)} + d_{kj}^{(k-1)}$$

Per stabilire, senza sapere a priori se $k \in p$ oppure $k \notin p$:

$$d_{ij}^{(k)} = \min \left\{ d_{ij}^{(k-1)}, d_{ik}^{(k-1)} + d_{kj}^{(k-1)} \right\}$$

ALGORITMO: (sul pdf, scriverlo qui è lungo).

SOLUZIONE:

Le equazioni di ricorrenza precedentemente calcolate, ci permettono di ottenere tutti i $d_{ij}^{(k)}$, $\forall (i, j) \in V^2$.

\Rightarrow LA SOLUZIONE DEL PROBLEMA è costituita da tutti i valori di $D^{(n)}$.

→ ESISTENZA DI CAMMINI, SENZA VERTICI CONSECUTIVI ROSSI

2.1 Problema PB

Dato un grafo $G = (V, E, col)$, dove V è l'insieme dei vertici, E è l'insieme degli archi e $col : V \mapsto \{R, N\}$, dove R significa *rosso* e N significa *nero*, associa ad ogni $v \in V$ un colore, si vuole determinare per ogni coppia $(i, j) \in V \times V$, l'esistenza di un cammino p da i a j in cui non ci siano due vertici consecutivi di colore rosso.

↳ RISPETTO A PRIMA È UN PROBLEMA DI ESISTENZA.

Vogliamo sapere:

- 1) COEFFICIENTI PER RISOLVERE IL PROBLEMA
- 2) SCRIVERE LA/LE EQUAZIONE/I DI RICORRENZA PER IL CASO BASE
- 3) " " IL CASO RICORSIVO.
- 4) QUAL È IL VALORE DELLA SOLUZIONE DEL PROBLEMA DATO.
- 5) SCRIVERE L'ALGORITHM BOTTOM-UP DELLA SOLUZIONE.
- 6) SCRIVERE L'ALGORITHM CHE RICOSTRUISCE IL SOTTO-INSIEME.

Coefficienti) $D^{(k)}$ = macro-variabile, matrice di elementi $d_{i,j}^{(k)}$:
 $d_{i,j}^{(k)}$ = micro-variabile = "Esistenza di un cammino da i a j con k possibili nodi intermedi".

Caso base) $k = 0$

$$d_{i,j}^0 = \begin{cases} 1, & \text{SE } i \neq j \wedge (i,j) \in E \wedge (col(i) \neq "R" \vee col(j) \neq "R") \\ 1, & \text{SE } i = j \wedge (i,j) \in E \\ 0, & \text{ALTRIMENTI} \end{cases}$$

Caso passo) $k > 0 \wedge$:

$$\bullet \quad k \in P, \text{ ALLORA } d_{i,j}^{(k)} = d_{i,j}^{(k-1)}$$

- $k \notin P$, allora $d_{ij}^{(k)} = d_{ik}^{(k-1)} \wedge d_{kj}^{(k-1)}$

NON SAPENDO SE $k \in P$ V $k \notin P$, L'EQUAZIONE DI RICORRENZA DEL C. PASSO DIVENTA:

$$d_{ij}^{(k)} = \min \left(d_{ij}^{(k-1)}, d_{ik}^{(k-1)} \wedge d_{kj}^{(k-1)} \right)$$

Valore soluzione)

$D^{(u)}$ $\rightarrow \forall (i,j) \in V^2$ se \rightarrow se esiste $i \rightsquigarrow j$, con k intermedi.

Algoritmo bottom-up) PDE

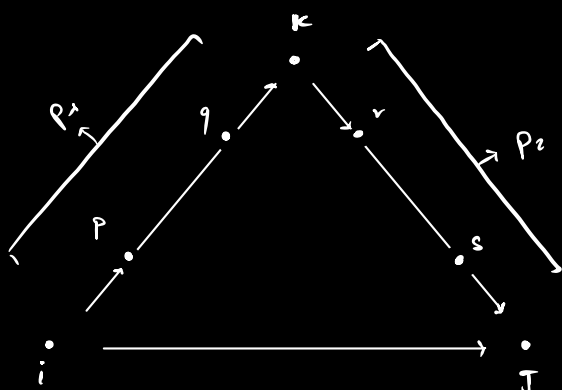
3 Cammini minimi senza archi consecutivi rossi

3.1 Problema PB

Dato un grafo $G = (V, E, W, col)$, dove V è l'insieme dei vertici, E è l'insieme degli archi, W è la matrice dei pesi associati agli archi definita in Cormen (25.1) e $col : E \mapsto \{R, N\}$, dove R significa rosso e N significa nero, associa ad ogni $(i, j) \in E$ un colore, si vuole calcolare per ogni coppia $(i, j) \in V \times V$ il peso di un cammino minimo da i a j in cui non vi siano due archi consecutivi di colore rosso.

Approccio un po' diverso dai problemi precedenti.

In questo caso abbiamo bisogno di un problema ausiliario.



• Perché ho bisogno di un sottoproblema?

p_1 e p_2 possono anche non avere individualmente 2 archi consecutivi rossi, ma la loro unione sì!

Se (q, k) e (k, r) son entrambi rossi, il nuovo cammino $p = p_1 + p_2$ non rispetta la condizione del problema.

↳ genero un cammino "sbagliato".

Le nuove informazioni che mi servono sono i COLORI DEGLI ARCHI INIZIALI e TERMINALI nei cammini p_1 e p_2 .

Almeno \rightarrow posso controllare che $(q, k) \rightarrow$ finale di p_1 e $(k, r) \rightarrow$ iniziale p_2 siano compatibili.

↳ Problema aux: $d_{ij}^{(k)}$

Poi nel problema originale il minimo da i a j sarà:

$$\min \{ d_{ij}^{(k)}, \text{ con } a, b \in (N \times R) \}$$