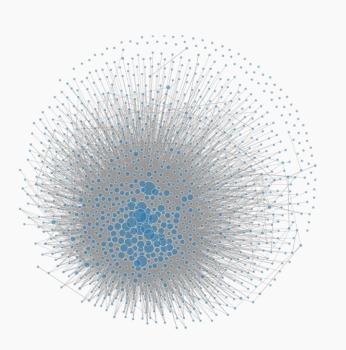
# Grafi Cammini minimi

Ingegneria degli Algoritmi 2017/2018 Università di Roma Tor Vergata

Giacomo Marciani



## Roadmap



- Cammino Minimo
- Algoritmo di Bellman-Ford
- Algoritmo di Floyd-Warshall
- Algoritmo di Dijkstra

#### Cammino Minimo

Un **cammino**  $p_{u,v}$  sul grafo G dal nodo u al nodo v è una sequenza di archi adiacenti  $(u,x_1),(x_1,x_2),...,(x_{n-1},x_n)(x_n,v)$ .

Ogni grafo può avere più cammini per ogni coppia di vertici.

Il **cammino minimo** (shortest path, SP)  $p^*_{u,v}$  è il cammino di costo minimo da u a v.

L'albero dei cammini minimi  $T_{SP}$  del nodo u è l'albero costituito da tutti i cammini minimi da u verso ogni altro nodo.

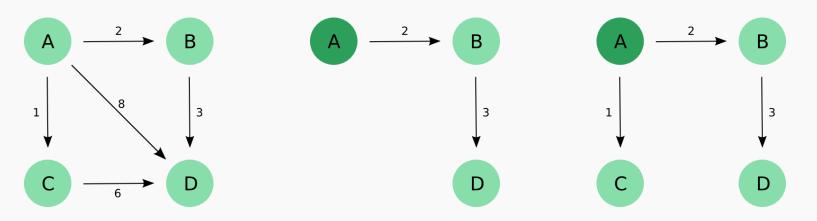


Figura: un grafo, il cammino minimo dal vertice A al vertice D e l'albero dei cammini minimi di A.

#### Cammino Minimo

Il **problema dei cammini minimi** consiste nella determinazione di uno o più cammini minimi *fra tutte le coppie, a singola coppia* o *a singola sorgente.* 

Gli algoritmi che vedremo si basano sulla tecnica del rilassamento:

If 
$$(D_{xy}+W(p_{yy}) < D_{xy})$$
 then  $D_{xy} = D_{xy}+W(p_{yy})$ 

dove

- $D_{xy}$  è la stima corrente della distanza tra il vertice x ed il vertice y
- $W(p_{xy})$  è il costo del cammino  $p_{xy}$

Questa tecnica consiste nell'aggiornare una stima della distanza tra due vertici considerando cammini alternativi, finchè non sia determinate il cammino di costo minimo.

### Bellman-Ford

Calcola il cammino minimo a singola sorgente.

Dato un nodo sorgente, esegue il *rilassamento* su *ogni arco* per |V| volte.

Complessità: O(|V|\*|E|).

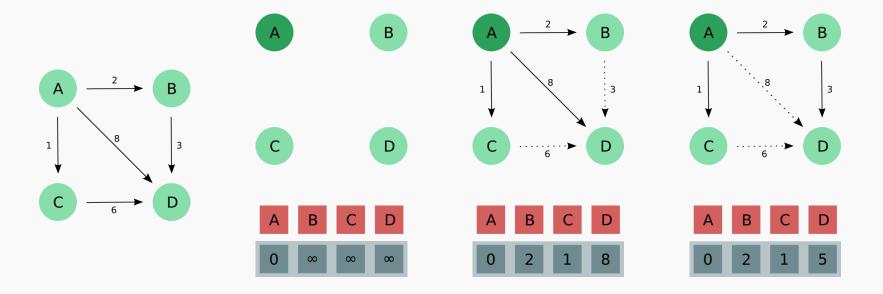


Figura: un grafo di input e gli step dell'algoritmo di Bellman-Ford.

# Dijkstra

Calcola il cammino minimo a singola sorgente.

Dato un nodo sorgente, esegue il *rilassamento* considerando *gli archi del taglio che minimizzano la distanza*, fintantochè non siano inseriti nell'albero tutti i nodi.

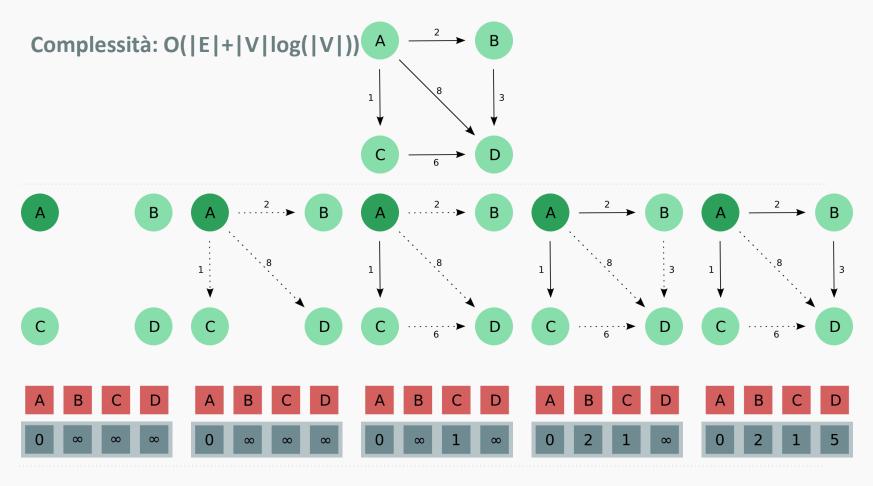
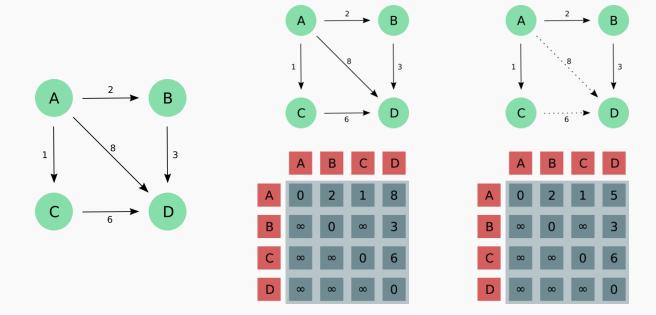


Figura: un grafo di input e gli step dell'algoritmo di Dijkstra.

## Floyd-Warshall

Calcola il cammino minimo fra tutte le coppie di nodi. Esegue il *rilassamento* considerando ogni coppia di nodi, per |V| volte. La k-esima iterazione calcola il *cammino minimo* k-vincolato.

Complessità: O(|V|^3)





## Domande?

Let's keep in touch

Università di Roma Tor Vergata Via del Politecnico 1, 00133, Rome, Italy +39 06 7259 7388

https://utv-teaching.github.io/algorithms-engineering-2017



giacomo.marciani@alumni.uniroma2.eu