

Cammini Minimi (Shortest Paths)

Alessandro Hill

rev. 1.0(AH) - 2024



Networks and Notation

Un grafo è connesso se esiste un percorso tra ogni coppia di nodi, ovvero se è possibile passare da qualsiasi nodo a qualsiasi altro nodo del grafo seguendo gli archi. In altre parole, un grafo connesso non ha nodi isolati o parti separate: ogni nodo è collegato indirettamente o direttamente agli altri nodi.

A **network** (or **graph**) consists of a set of **vertices** (or **nodes**) and a set of **edges** that connect selected pairs of nodes.

- graph

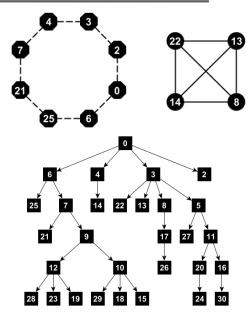
A directed network (or oriented network) consists of a set of nodes and a set of arcs (directed edges) that connect selected pairs of nodes.

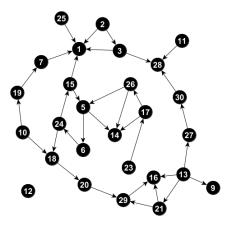
The **neighbors** of a node are the nodes that are directly connected to the node (i.e., via edges or arcs).

The **degree** of a node is its number of neighbors. For directed networks: **in-degree** and **out-degree**.

vicini in entrata (al nodo) vicini in uscita (dal nodo)

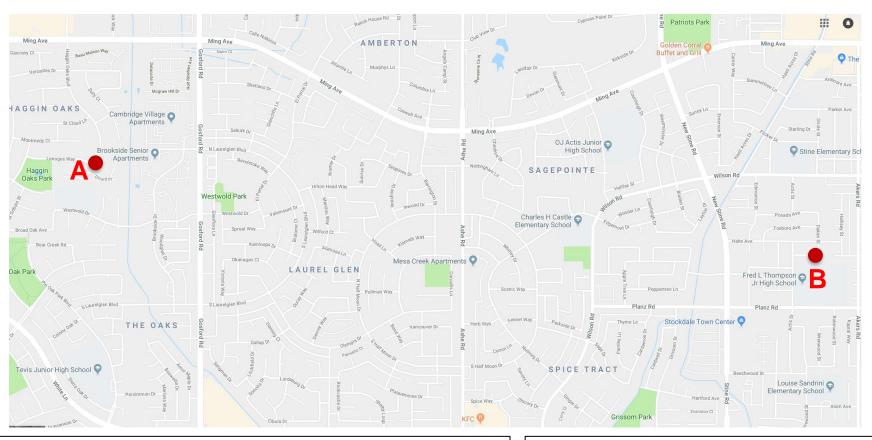
Nodes, edges and arcs may have **weights** (costs or profits) associated with them.







What is the shortest path from A to B?



- Nodes: Intersections, U-turn locations
- Arcs: Street segments between nodes
- Possible arc weights: Distance, travel time, etc.

Applications: Route planning, transportation, machine control, etc.

Bike, drive, walk, run?



IP Model (shortest path from A to B)

Binary arc variables for each arc that could be part of a shortest path:

$$x_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{if arc } (i,j) \text{ will be used on the shortest path,} \\ 0 & \text{otherwise.} \end{cases}$$

Objective:

Funzione Obiettivo

Minimize $\sum_{(i,j) \in A} w_{i,j} x_{i,j}$

Vincoli

Force source node out-flow: Flusso uscente dal nodo di origine A: la somma delle variabili binarie per gli archi che escono da A deve essere uguale a 1, garantendo che il cammino inizi dal nodo A.

$$x_{A,j_1} + \dots + x_{A,j_k} = 1$$

 $x_{A,j_1} + \dots + x_{A,j_k} = 1$ for out-neighbors j_1, \dots, j_k of A. Vincolo solo per nodo origine

No source node in-flow: Nessun flusso entrante nel nodo di origine A: non deve esserci flusso che entra in A, quindi la somma delle variabili binarie per gli archi che arrivano ad A deve essere zero.

$$x_{j_1,A} + \dots + x_{j_k,A} = 0$$

 $x_{j_1,A} + \dots + x_{j_k,A} = 0$ for in-neighbors j_1, \dots, j_k of A.

$$x_{i_1,v} + ... + x_{i_k,v} = x_{v,j_1} + ... + x_{v,j_k}$$
 ciascun nodo intermedio v, la somma del flusso in entrata deve essere uguale alla somma del flusso in uscita, garantendo così la continuità del percorso.

for in-neighbors i_1, \dots, i_k , out-neighbors j_1, \dots, j_k and each intermediate node v.

Force sink node in-flow: Flusso entrante nel nodo di destinazione B: la somma delle variabili binarie per gli archi che arrivano a B deve essere uguale a 1, garantendo che il cammino termini nel nodo B.

$$x_{i_1,B} + \dots + x_{i_k,B} = 1$$

 $x_{i_1,B} + \dots + x_{i_k,B} = 1$ for in-neighbors i_1, \dots, i_k of B.



Dijkstra's Algorithm, 1956 (shortest path from A to all other nodes)

L'algoritmo di Dijkstra è una tecnica fondamentale per trovare il percorso più breve da un nodo iniziale (chiamato sorgente) verso tutti gli altri nodi di un grafo orientato o non orientato, con pesi non negativi sugli archi.

- Initialize node distances: d(i) = ∞ for each node I
- 2. Set distance to zero for start node: d(A) = 0
- Mark all nodes as unvisited
- 4. Pick unvisited node i that has minimum distance

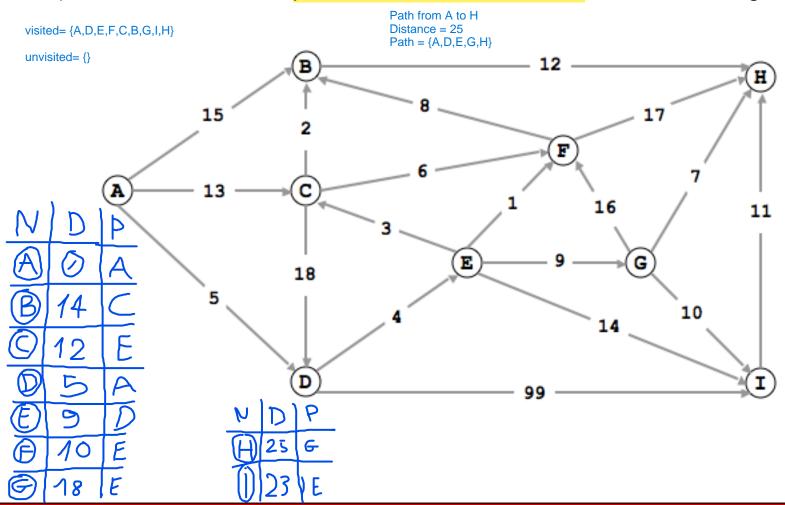
- Inizializzazione delle distanze: Si assegna a ogni nodo una distanza iniziale infinita per indicare che non è ancora siato raggiunto. Al nodo di partenza, invece, si assegna una distanza di 0, perché non c'è alcuna distanza da percorrere per "raggiungere se stesso".
- Marcare tutti i nodi come non visitati: Questo permette di distinguere i nodi che sono stati processati da quelli che devono ancora essere esaminati.
- Scelta del nodo non visitato con distanza minima: Si sceglie tra i nodi non visitati quello con la distanza minima dalla sorgente (cioè, il più vicino al momento). Questo passo è fondamentale per assicurare che il percorso più breve verso ciascun nodo venga calcolato correttamente.
- 5. For each unvisited node j that can be reached from j:
 - Distance update d(j) = min(d(j) , d(i) + w(i,j))
 - If distance was updated, set i as predecessor of j: PRED(j) = i
 - Mark i as visited
- 6. Go to 4 unless all nodes are visited
- 7. Return shortest path tree encoded in PRED
- Iterazione: L'algoritmo ritorna al passo 4 fino a quando tutti i nodi sono stati visitati.
- Risultato: Al termine, la struttura PRED contiene il predecessore di ogni nodo nel percorso più breve, permettendo di ricostruire il cammino. I valori in di rappresentano la distanza minima dalla sorgente a ciascun nodo.

Aggiornamento delle distanze dei vidini: Per ogni nodo adiacente j (cioè, raggiungibile tramite un arco) del nodo i corrente, si verifica se esiste un percorso più breve per raggiungerlo passando attraverso i. Questo aggiornamento è dato dalla formula: d(j)=min(d(j),d(i)+w(i,j)) dove w(i,j) è I peso dell'arco tra i e j. Se d(j) viene aggiornato, significa che il percorso più breve trovato passa per i, quindi i diventa il predecessore di j. Una volta elaborati i vicini di i, questo nodo viene marcato come "visitato", assicurando

che non verrà più considerato.

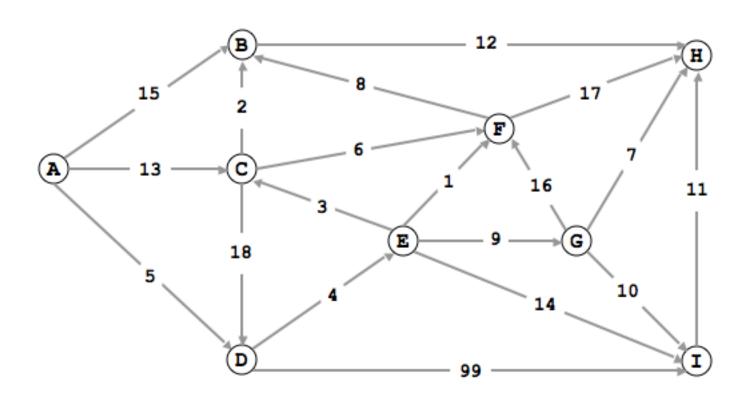


1) What is the shortest path from node A to node H in the network given below?



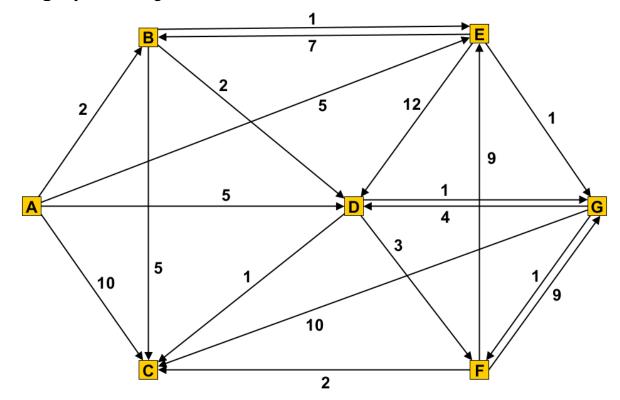


2) What is the shortest path from node A to node H in the network given below?





- 1) Find shortest paths using Dijkstra's algorithm from
 - a) node A
 - b) node F



- 2) Build an IP and find the shortest paths from
 - c) node A to node G
 - d) node C to node E