Unità didattica: generalità sulla struttura dati grafo (graph)

[1-T]

Titolo: Definizioni e terminologia

Argomenti trattati:

- Definizione di grafo, cammino, grafo orientato e non orientato, grafo connesso e non connesso
- ✓ Definizione di cammino semplice, cammino minimo, ciclo
- Rappresentazione grafica di un grafo
- Rappresentazione di un grafo mediante matrice archi-nodi

Prerequisiti richiesti: generalità sui tipi di dati strutturati

Grafi

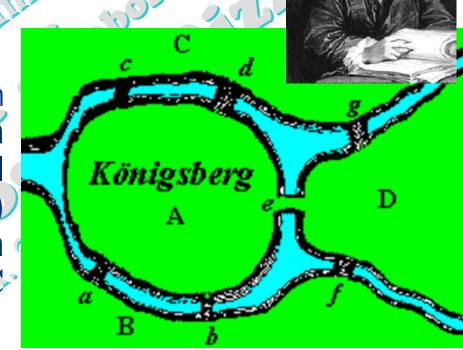
La teoria dei grafi si fa risalire al 1736 quando Leonhard Eulero

(Solutio problematis ad geometriam situs pertinentis; Commetarii S Academiae Scientiarum Imperialis Petropolitanae 8) tratto il Seguente

• • •

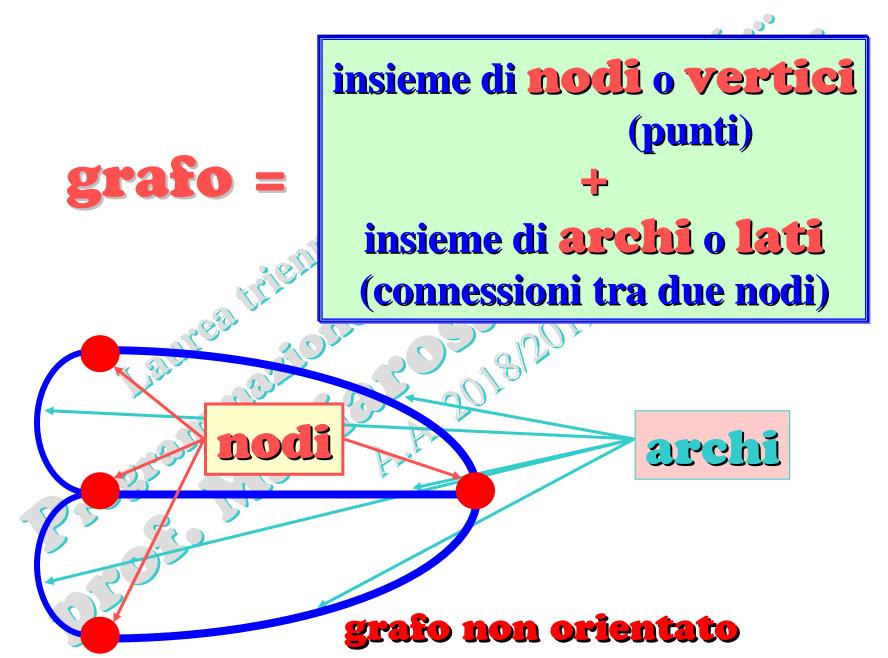
Problema:

La vecchia città di *Königsberg* (in seguito chiamata *Kaliningrad*) aveva 7 ponti (segnati con *a,b,c,...,g*) sul fiume *Pregal* (in seguito *Pregolya*) per collegare alla terra ferma l'isola di *Kneiphof* (lettere **A**, **B**, **C** e **D**).

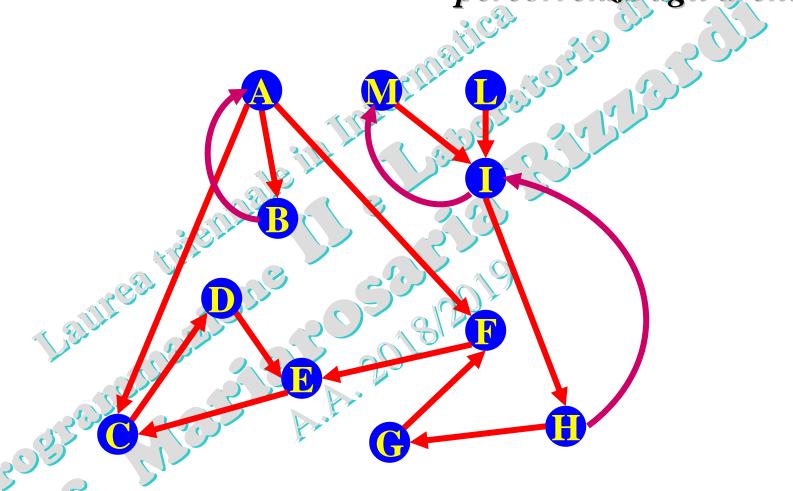


I suoi abitanti desideravano, se possibile, seguire un percorso (chiuso) che, partendo da una terra ferma, attraversasse i sette ponti esattamente 1 volta per tornare al punto di partenza.

Struttura reticolare: grafo

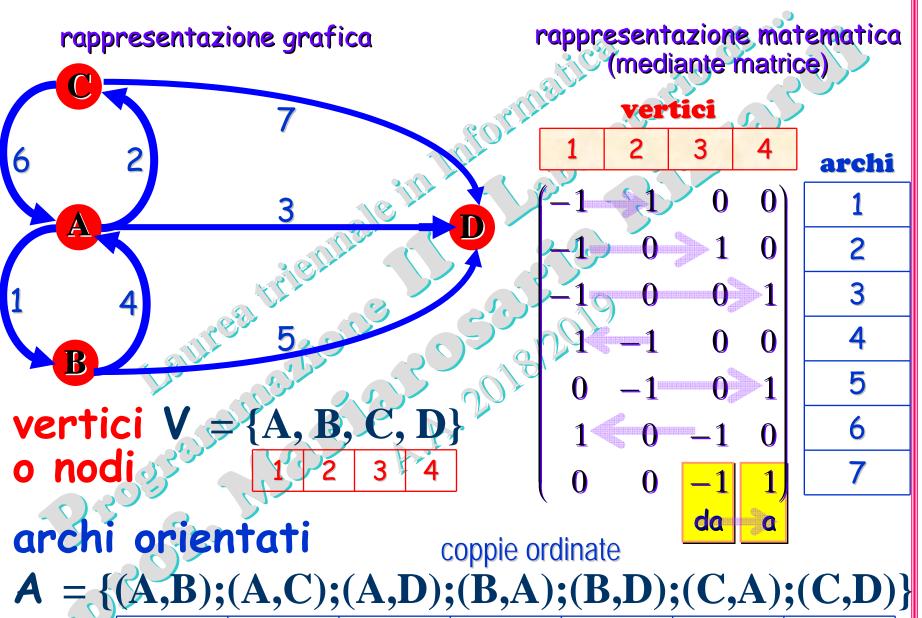


grafo orientato = quando è assegnato un verso di percorrenza agli archi

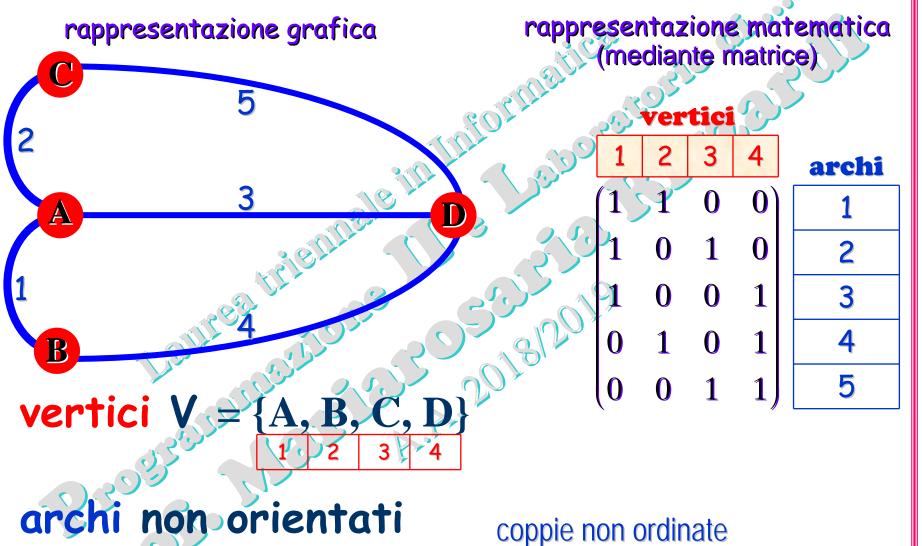


Nei grafi orientati è consentito che tra una coppia di nodi vi siano due archi purché questi abbiano versi opposti

Esempio di grafo orientato



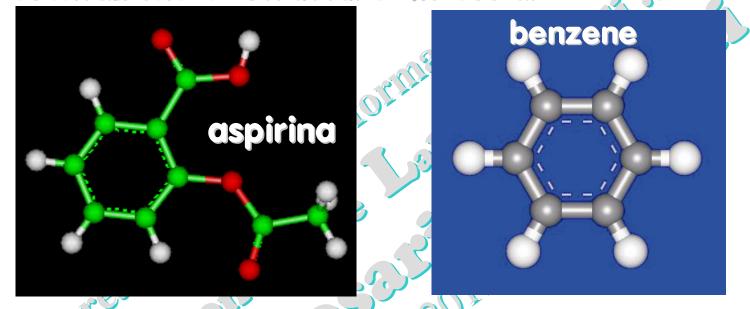
Esempio di grafo non orientato

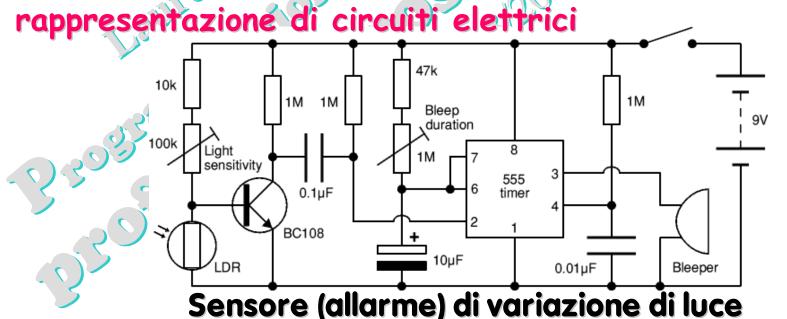


 $A = \{(A,B);(A,C);(A,D);(B,D);(C,D)\}$

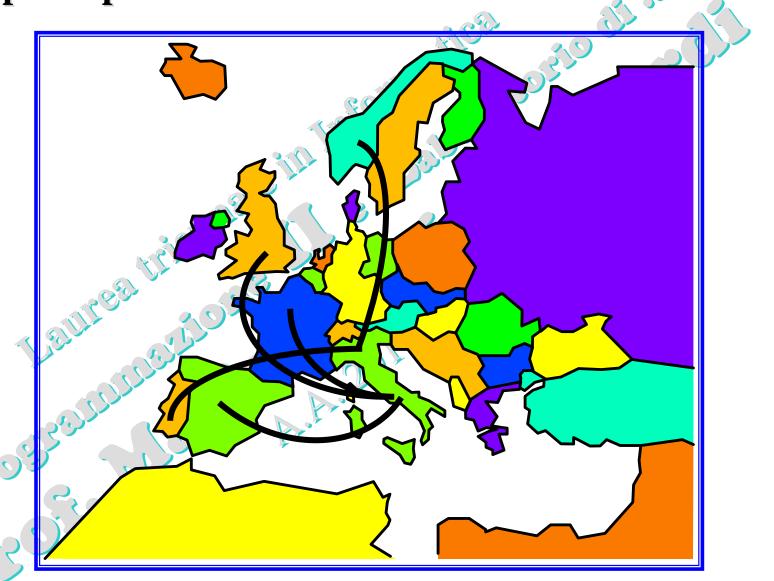
Esempi di applicazioni dei grafi

rappresentazione di strutture molecolari





Esempio: quanti colori sono necessari affinchè ogni coppia di paesi confinanti abbia colori differenti?

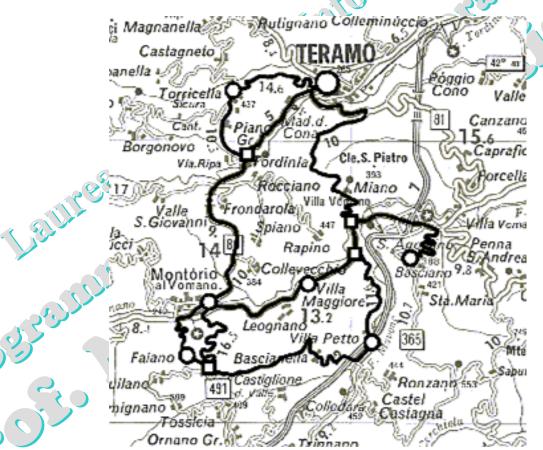


Esempio: rotte aeree tra città

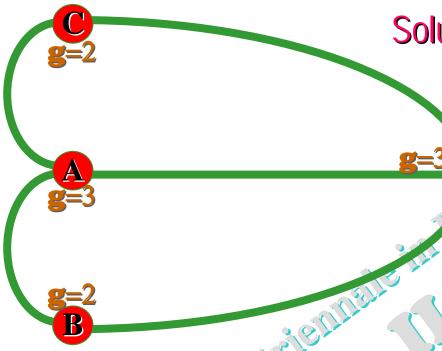


Una carta stradale può essere presentata come un grafo i cui nodi sono le città e i cui archi sono le strade fra una città ed

un'altra.



Si può risolvere il problema del cammino minimo tra due città.



Soluzione al Problema di Königsberg:

non si può percorrere tutto il
grafo passando una sola volta
per ciascun arco e tornando al
nodo di partenza.

Infatti Eulero enunciò il Teor.:

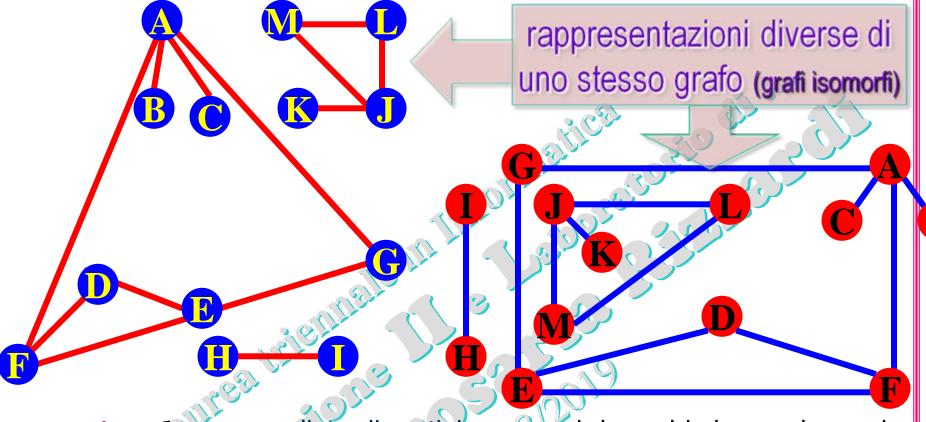
"esiste un percorso (ciclo Euleriano) che parte da un nodo qualsiasi, attraversa una sola volta ciascun arco, termina nel vertice iniziale se, e solo se, il grafo è connesso e tutti i vertici hanno grado pari".







itture dinamiche reticol



cammino da x a y = lista di vertici connessi da archi che va da x ad y

lunghezza del cammino = numero degli archi attraversati

DFEDFA cammino

cammino da D ad A =

DFEGA cammino semplice (non passa 2 volte per uno stesso nodo)

FA cammino minimo