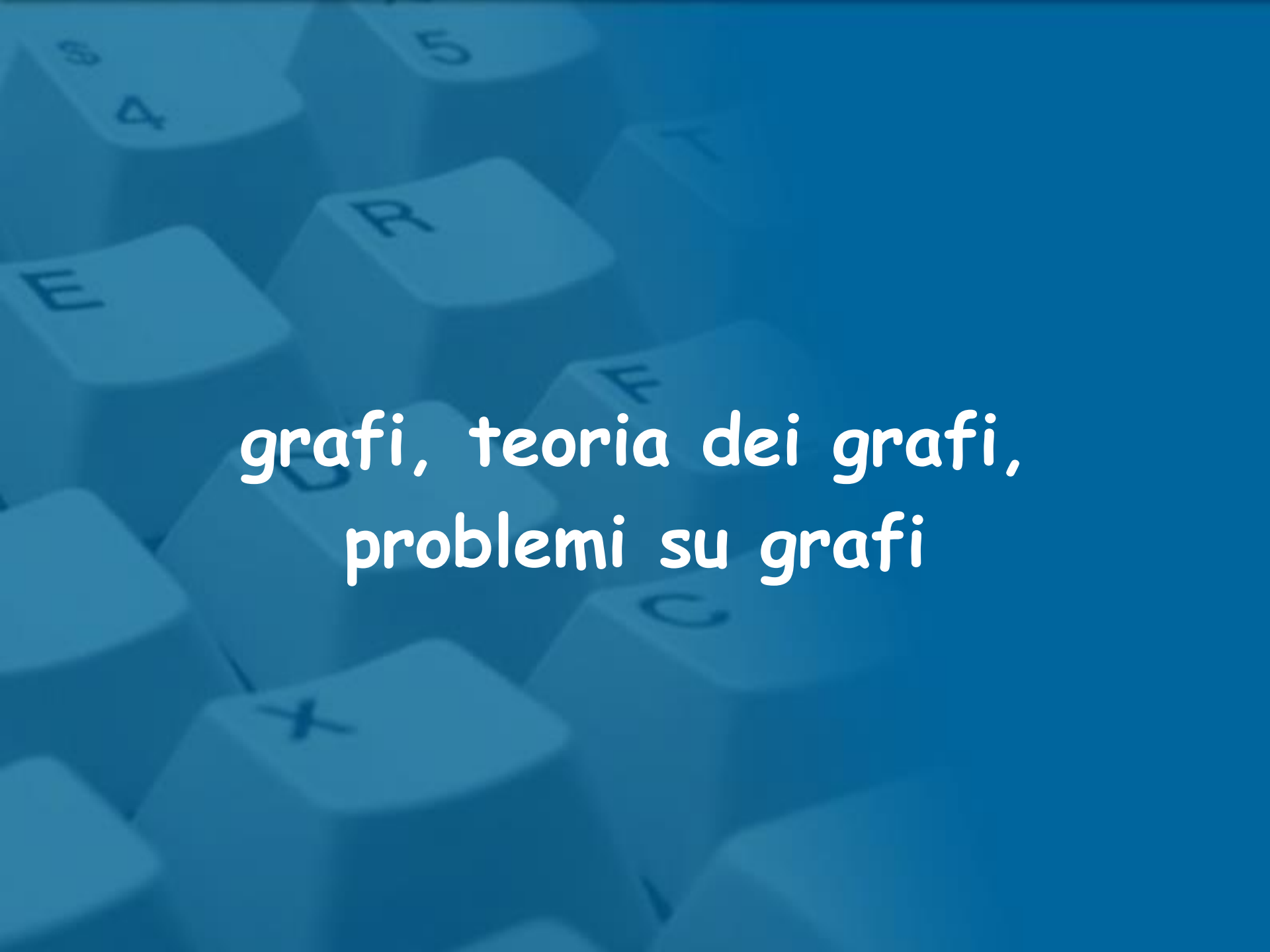


# Algoritmi e Strutture Dati

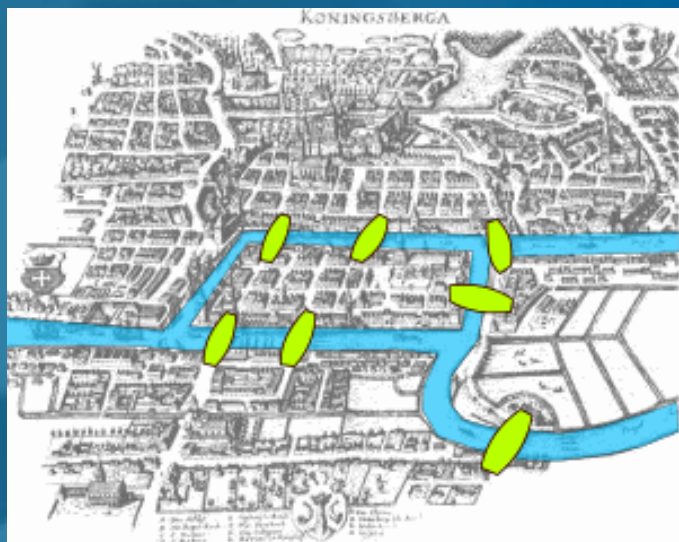
## Capitolo 11 Grafì e visite di grafì



grafi, teoria dei grafi,  
problemi su grafi

# Origini storiche

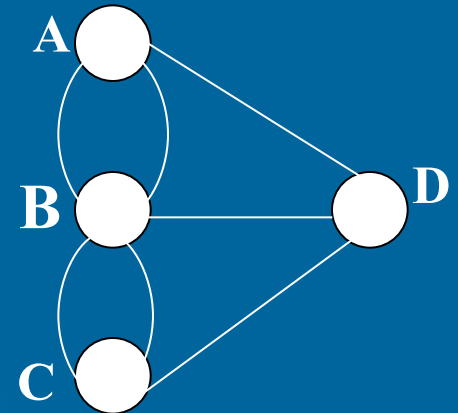
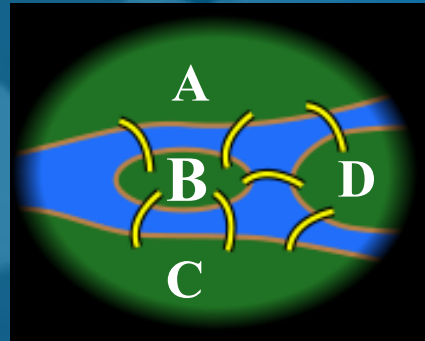
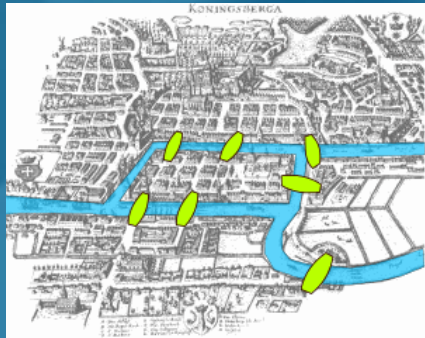
Nel 1736, il matematico Eulero, affrontò l'annoso problema dei 7 ponti di Königsberg (Prussia):



È possibile o meno fare una passeggiata che parta da un qualsiasi punto della città e percorra una ed una sola volta ciascuno dei 7 ponti?

## Origini storiche (2)

Eulero affrontò il problema schematizzando **topologicamente** la pianta della città, epurando così l'istanza da insignificanti dettagli **topografici**:



...e così Königsberg venne rappresentata con un insieme di **4 punti** (uno per ciascuna zona della città), opportunamente uniti da **7 linee** (una per ciascun ponte)

# Definizione di grafo

(non orientato)

Un grafo  $G=(V,E)$  consiste in:

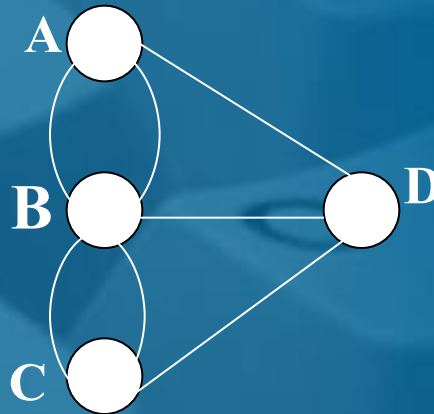
- un insieme  $V$  di vertici (o nodi);
- un insieme  $E$  di coppie (non ordinate) di vertici, detti archi.

# Esempio

Grafo di Eulero associato alla città di Königsberg:

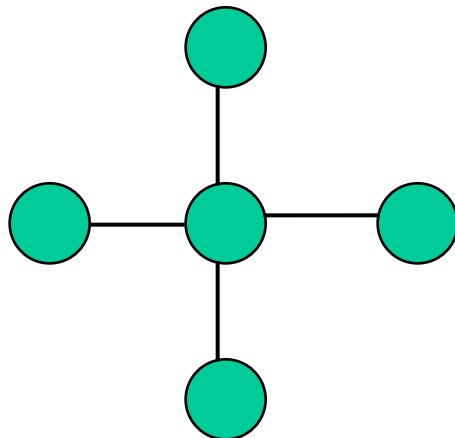
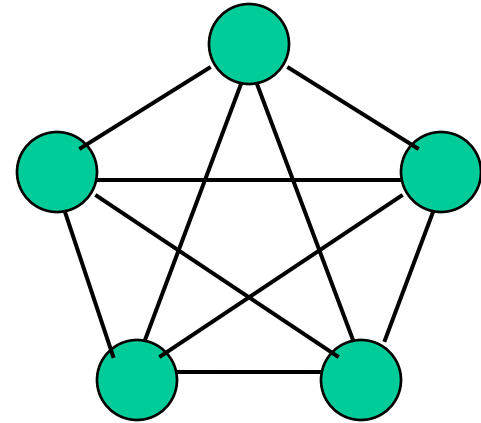
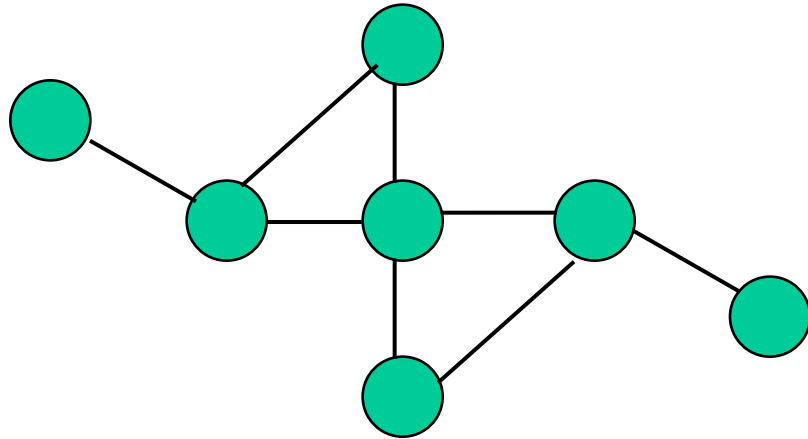
$V = \{A, B, C, D\}$ ,

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



**Nota:** È più propriamente detto **multigrafo**,  
in quanto contiene **archi paralleli**.

...esempi

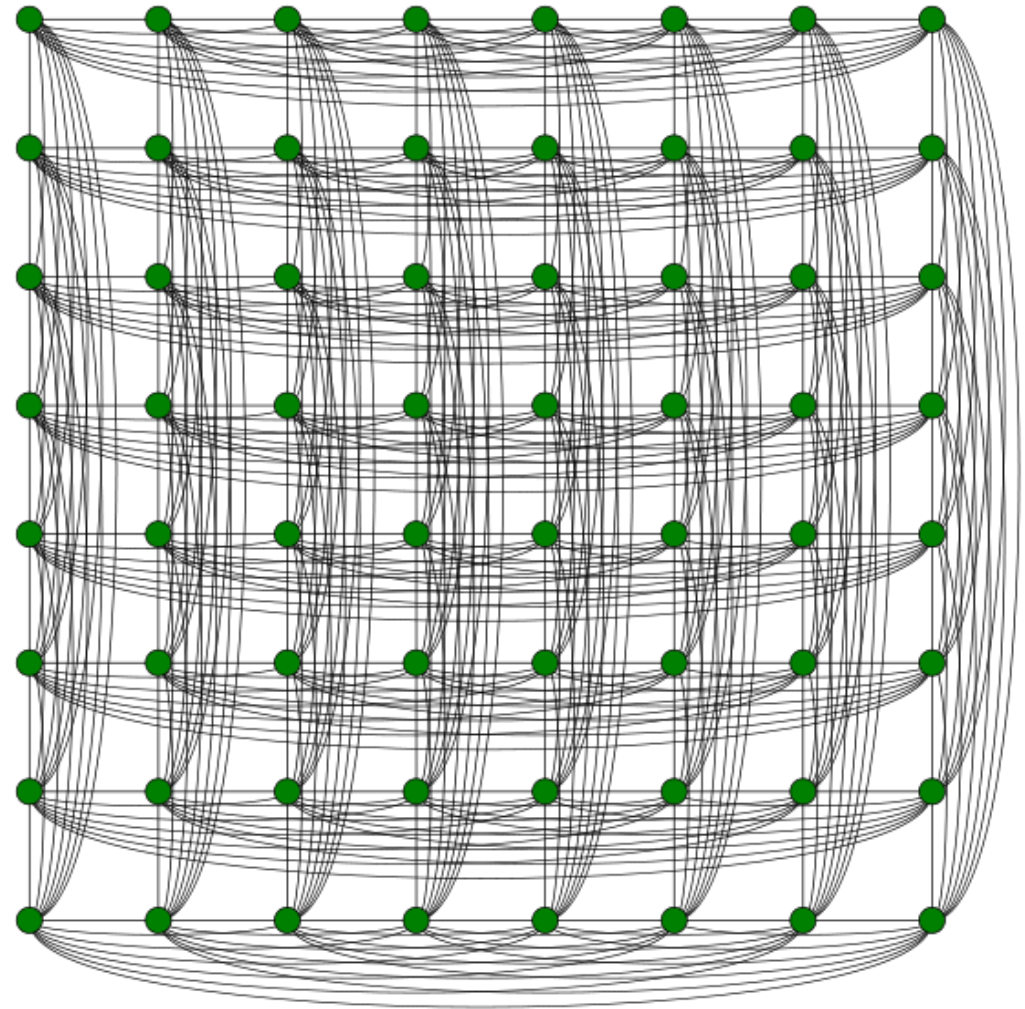


# Rook's Graph



un nodo per ogni  
posizione della scacchiera

c'è un arco fra due  
nodi/posizioni  
se e solo se  
una torre può spostarsi  
dall'una all'altra  
posizione



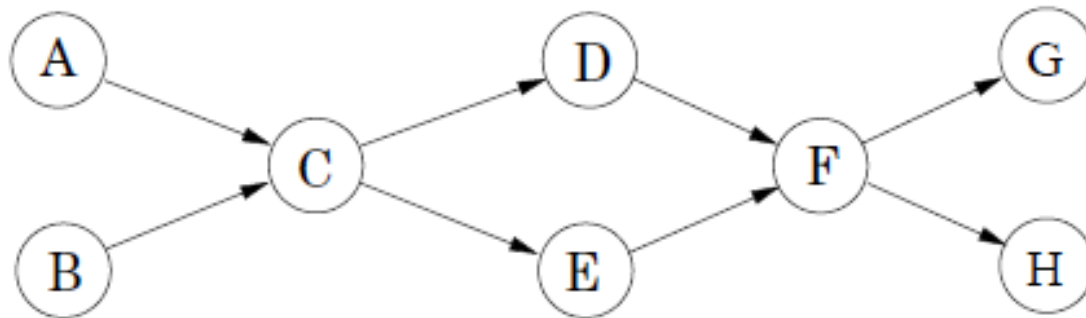
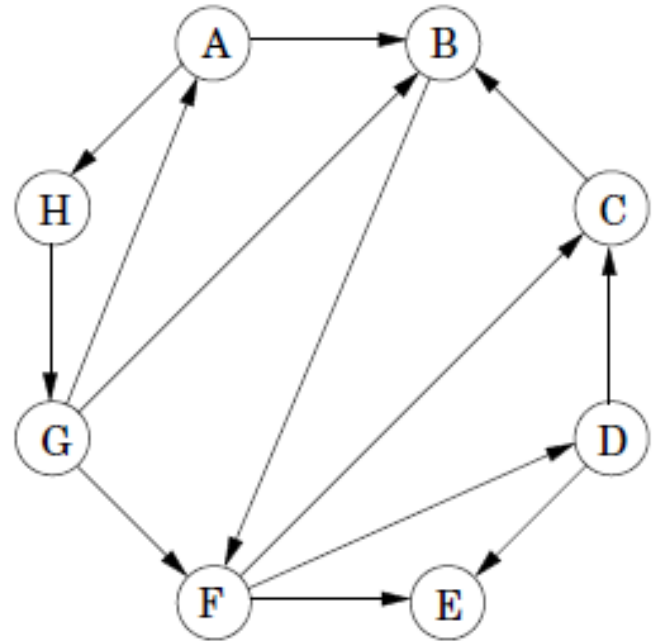
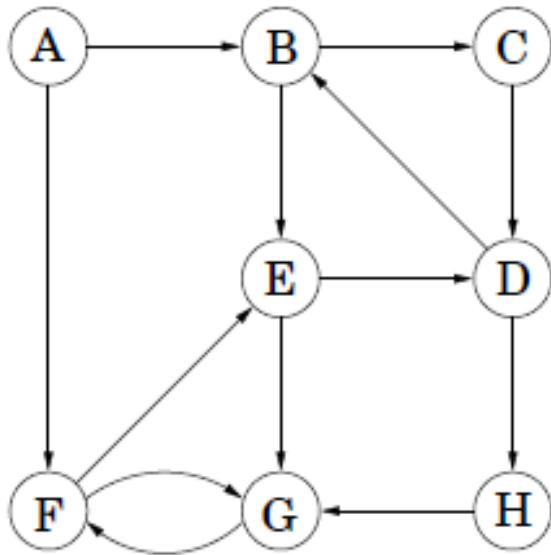


# Definizione di grafo diretto

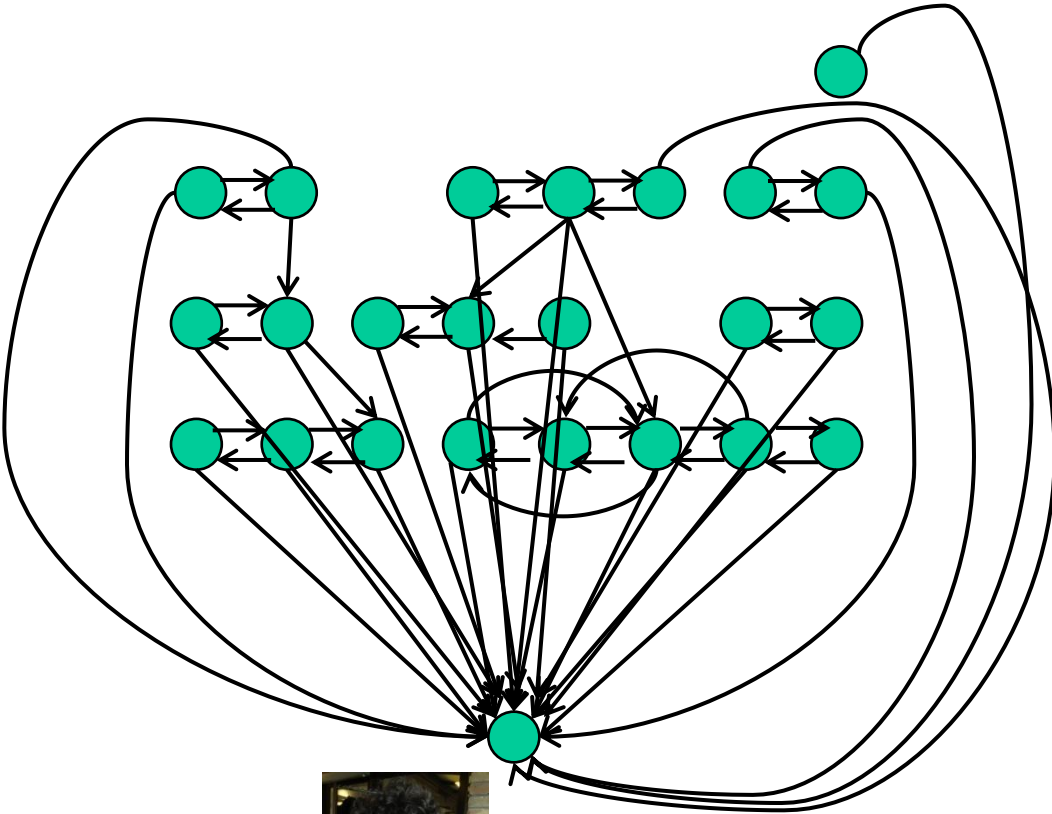
Un **grafo diretto**  $D=(V,A)$  consiste in:

- un insieme  $V$  di **vertici** (o **nodi**);
- un insieme  $A$  di coppie **ordinate** di vertici, detti **archi diretti**.

...esempi



# un altro esempio: grafo sociale della classe di ASD



i **nodi** rappresentano  
le persone in aula

c'è un **arco**  $(u,v)$  se  
la **u** conosce  
nome e cognome di **v**

# Terminologia

$G=(V,E)$  grafo non diretto

$n=|V|$  numero di vertici

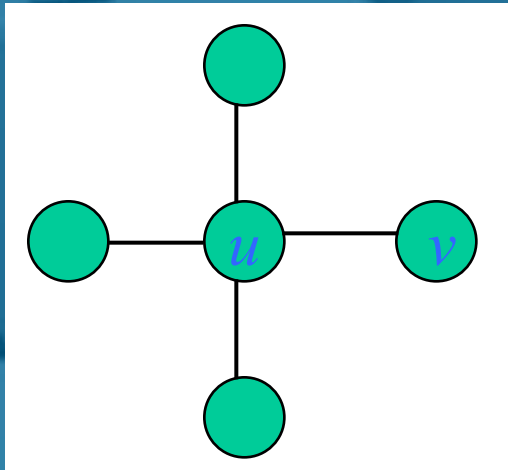
$m=|E|$  numero di archi

$u$  ed  $v$  sono **adiacenti** (**vicini**)

$(u,v)$  è **incidente** a  $u$  e a  $v$  (detti **estremi**)

$\delta(u)$ : **grado** di  $u$ : #archi incidenti a  $u$

**grado** di  $G = \max_{v \in V} \{ \delta(v) \}$



# Terminologia

$G=(V,E)$  grafo diretto

$n=|V|$  numero di vertici

$m=|E|$  numero di archi

$u$  ed  $v$  sono **adiacenti** (vicini)

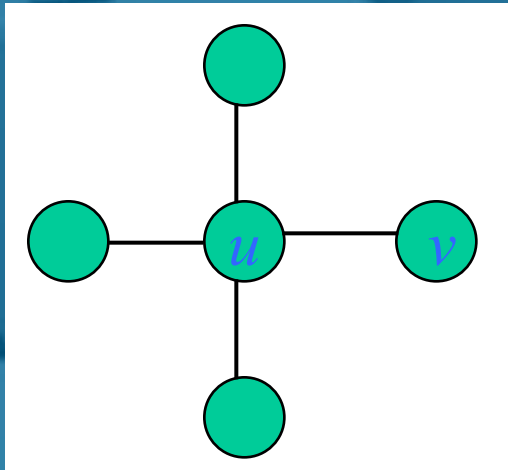
$(u,v)$  è **uscente** da  $u$  ed **entrante** in  $v$

$\delta_{\text{out}}(u)$  : **grado uscente** di  $u$ : #archi uscenti da  $u$

$\delta_{\text{in}}(u)$  : **grado entrante** in  $u$ : #archi entranti in  $u$

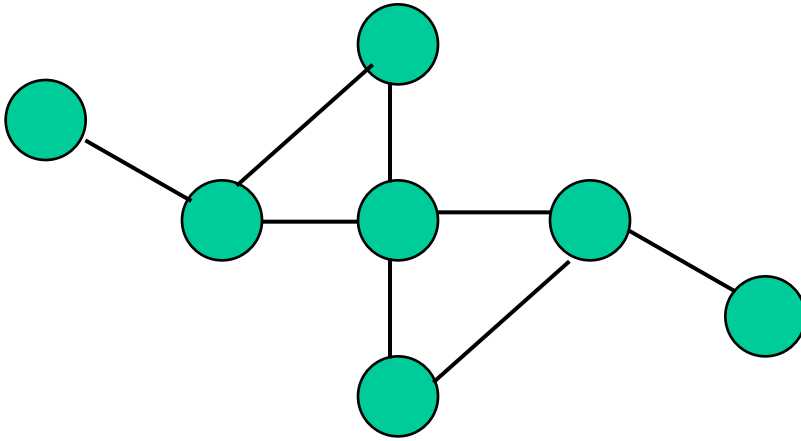
**grado entrante** di  $G = \max_{v \in V} \{ \delta_{\text{in}}(v) \}$

**grado uscente** di  $G = \max_{v \in V} \{ \delta_{\text{out}}(v) \}$



*che relazione c'è fra  
grado dei nodi e numero  
di archi?*

# Una semplice proprietà



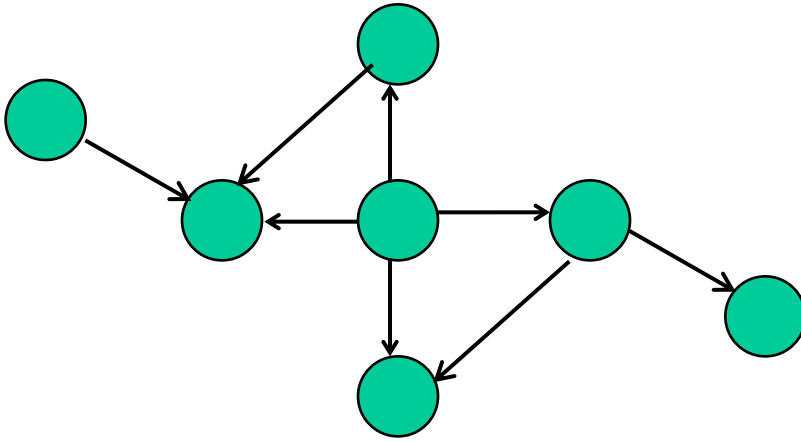
cosa ottengo se sommo  
i gradi di ogni nodo?

$$\sum_{v \in V} \delta(v) = 2m$$

in ogni grafo  
il numero di nodi  
di grado dispari  
è pari

domanda (sui grafi diretti):  
cosa ottengo se sommo il grado  
*uscente*/*entrante* di tutti i nodi?

# Una semplice proprietà

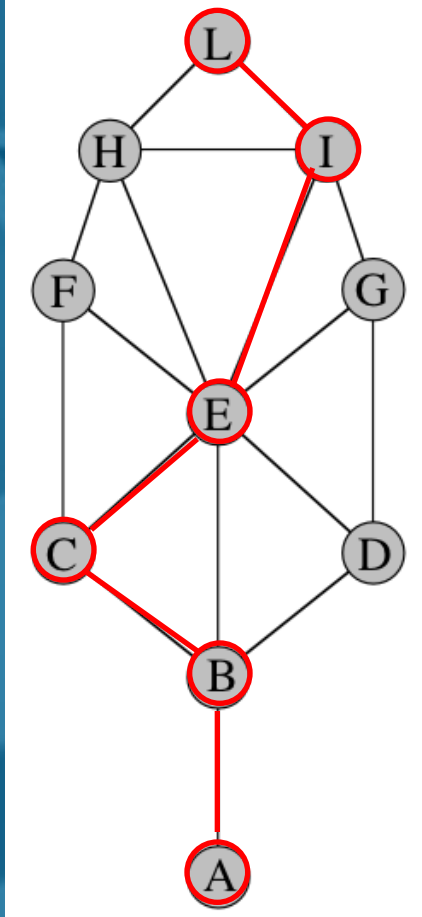


cosa ottengo se sommo  
i gradi di ogni nodo?

$$\sum_{v \in V} \delta_{\text{out}}(v) = \sum_{v \in V} \delta_{\text{in}}(v) = m$$



# Terminologia

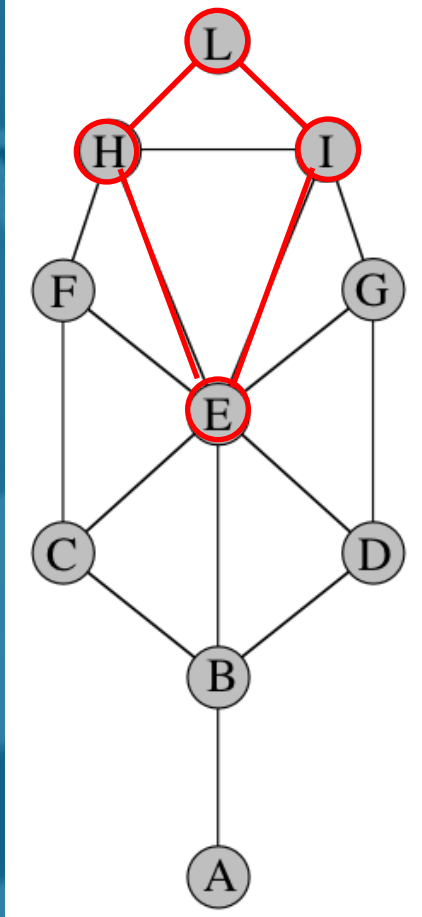


- *cammino*: sequenza di nodi connessi da archi
- *lunghezza di un cammino*: #archi del cammino
- *distanza*: La lunghezza del più corto cammino tra due vertici si dice *distanza* tra i due vertici

distanza fra L e A: 4

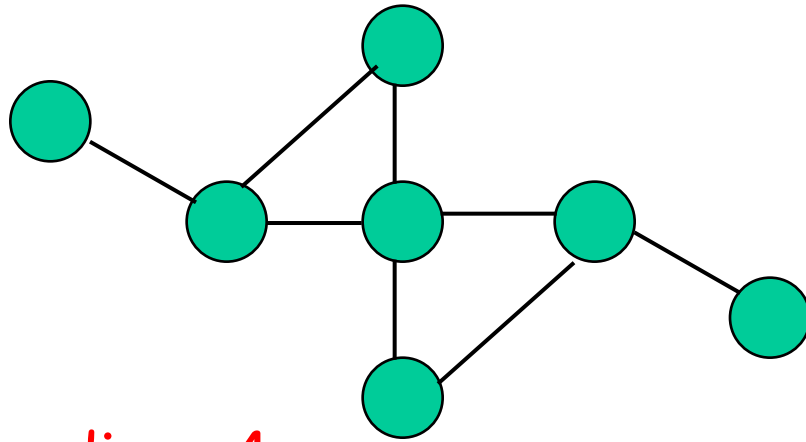
in un grafo *orientato*, il cammino deve rispettare il verso di orientamento degli archi

# Terminologia

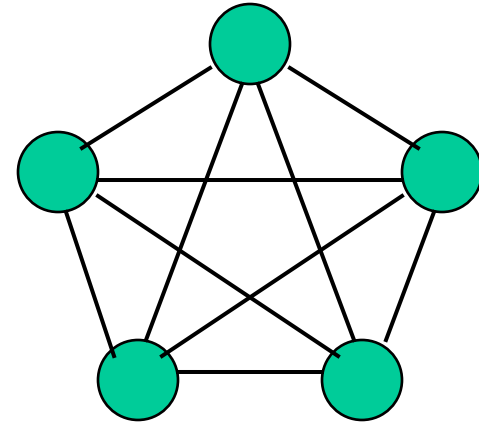


- **G** è **connesso** se esiste un cammino per ogni coppia di vertici
- **ciclo**: un cammino **chiuso**, ovvero un cammino da un vertice a se stesso
- il **diametro** è la massima distanza fra due nodi
  - $\max_{u,v \in V} \text{dist}(u,v)$
  - il diametro di un grafo non connesso è  $\infty$

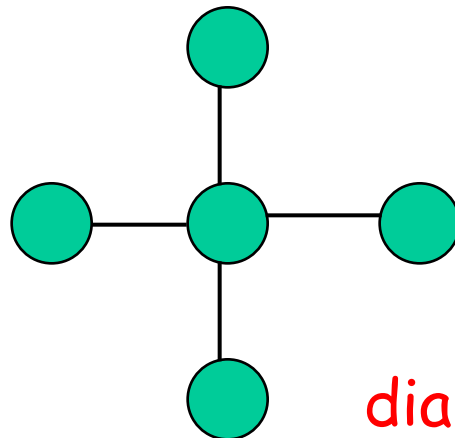
...esempi



diam=4



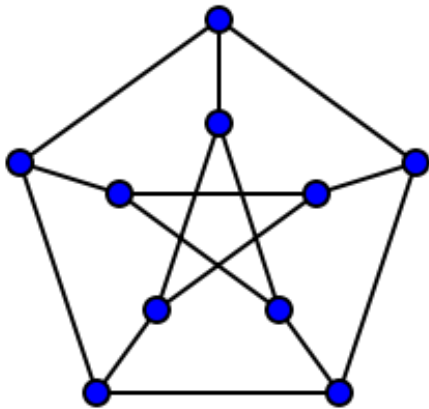
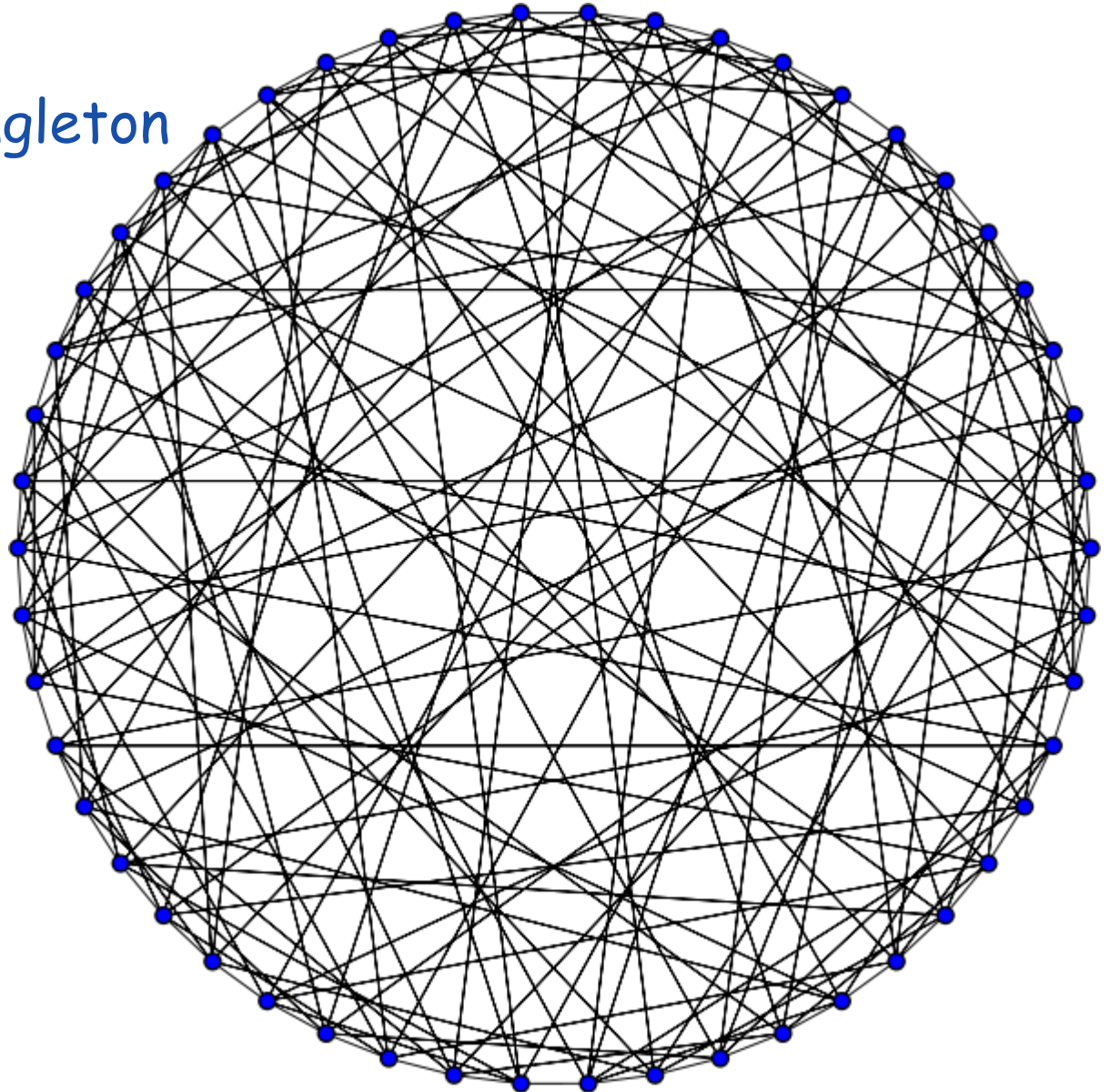
diam=1



diam=2

## ...altri due grafi di diametro 2

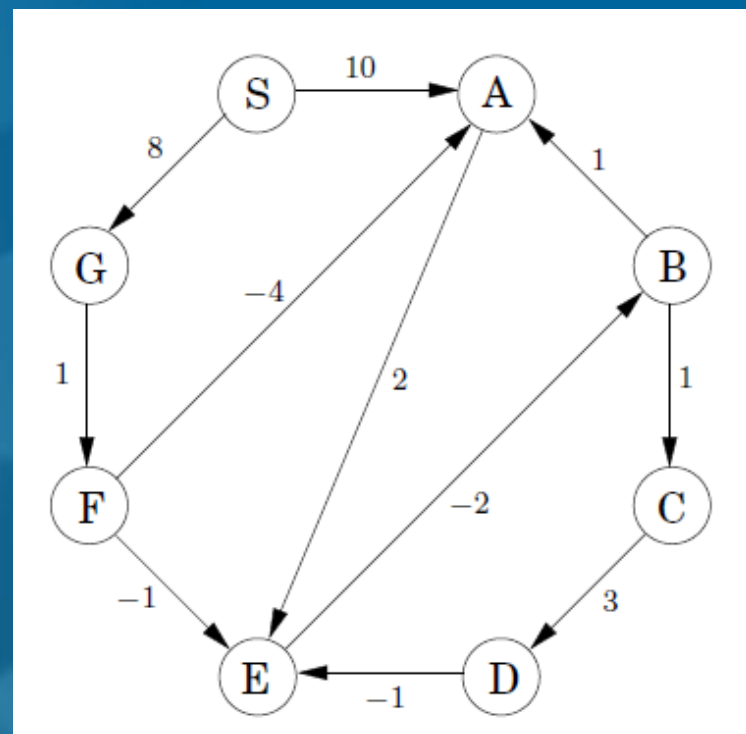
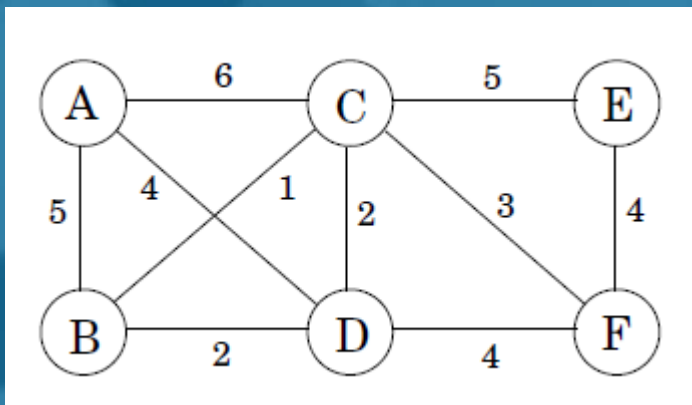
grafo  
Hoffman-Singleton



grafo di  
Petersen

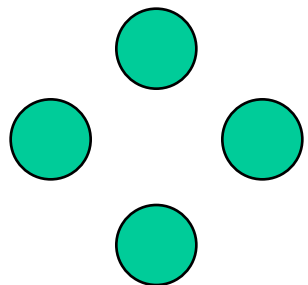
# Terminologia

- **Grafo pesato**: è un grafo  $G=(V,E,w)$  in cui ad ogni arco viene associato un valore definito dalla funzione peso  $w$  (definita su un opportuno insieme, di solito i reali).



*quanti archi può avere  
un grafo di  $n$  nodi?*

# due grafi molto particolari

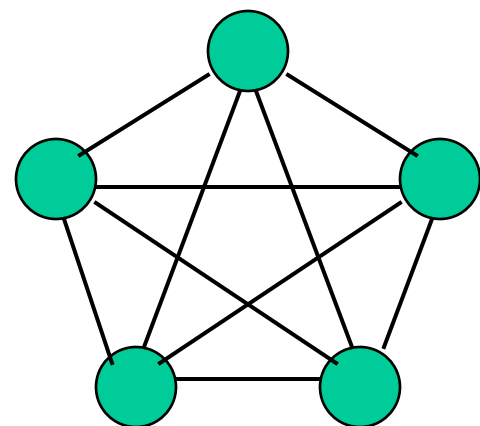


**Grafo totalmente sconnesso:** è  
un grafo  $G=(V,E)$  tale che  
 $V \neq \emptyset$  ed  $E = \emptyset$ .

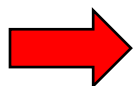
**Grafo completo:** per ogni coppia di nodi  
esiste un arco che li congiunge.

Il grafo completo con  $n$  vertici verrà  
indicato con  $K_n$

$$m = |E| = n \cdot (n-1) / 2$$



$K_5$



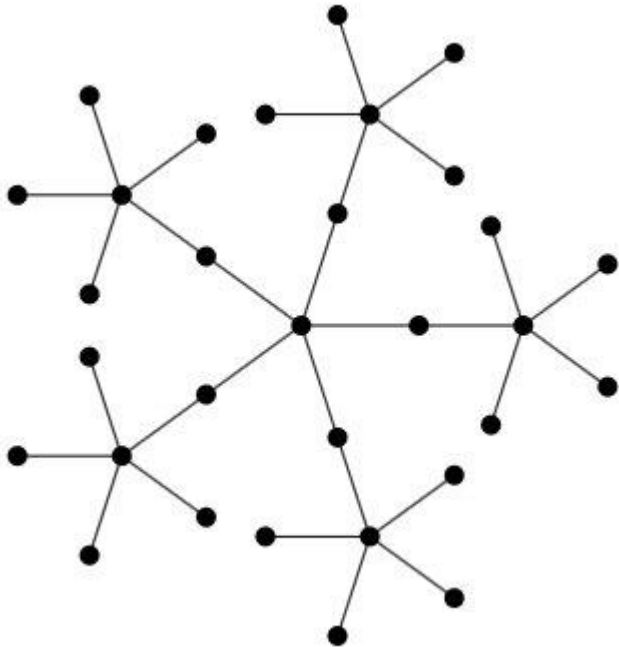
un grafo (senza cappi o archi paralleli) può avere  
un numero di archi  $m$  compreso tra 0 e  $n(n-1)/2 = \Theta(n^2)$ .

*come è fatto un grafo  
connesso con il minimo  
numero di archi?*

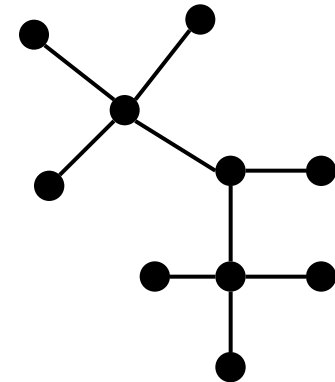


# Definizione

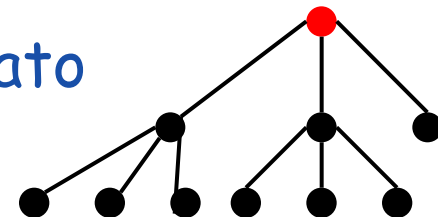
Un albero è un grafo connesso ed aciclico.



libero



radicato



# Teorema

Sia  $T=(V,E)$  un albero; allora  $|E|=|V|-1$ .


**dim.** (per induzione su  $|V|$ )

caso base:  $|V|=1$        $T$        $|E|=0=|V|-1$

caso induttivo:  $|V|>1$

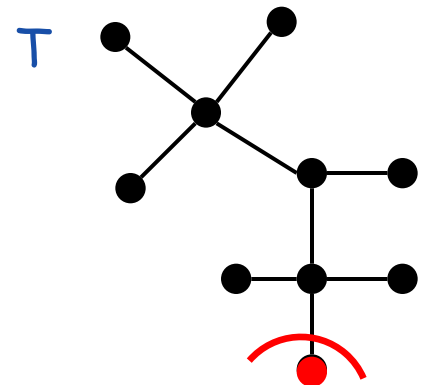
Sia  $n$  il numero di nodi di  $T$

poiché  $T$  è connesso e aciclico ha almeno una foglia (nodo con grado 1)

se tutti i nodi avessero grado  
almeno 2 ci sarebbe un ciclo   
(riuscite a vedere perché?)

rimuovendo tale foglia si ottiene grafo  
connesso e aciclico con  $n-1$  nodi che per  
**ipotesi induttiva** ha  $n-2$  archi

  $T$  ha  $n-1$  archi



# Esercizio

Sia  $G=(V,E)$  un grafo non orientato. Dimostrare che le seguenti affermazioni sono tutte equivalenti:

- (a)  $G$  è un albero;
- (b) due vertici qualsiasi di  $G$  sono collegati da un unico cammino semplice;
- (c)  $G$  è connesso, ma se viene rimosso un arco qualsiasi da  $E$ , non grafo risultante non è connesso;
- (d)  $G$  è connesso e  $|E|=|V|-1$ ;
- (e)  $G$  è aciclico e  $|E|=|V|-1$ ;
- (f)  $G$  è aciclico, ma se un arco qualsiasi viene aggiunto a  $E$ , il grafo risultante contiene un ciclo.



per un grafo connesso con  $n$  nodi e  $m$  archi vale:

$$n-1 \leq m \leq n(n-1)/2$$

# Esercizio

Sia  $G=(V,E)$  un grafo non orientato. Dimostrare che le seguenti affermazioni sono tutte equivalenti:

- (a)  $G$  è un albero;
  - (b) due vertici qualsiasi di  $G$  sono collegati da un unico cammino semplice;
  - (c)  $G$  è connesso, ma se viene rimosso un arco qualsiasi da  $E$ , non grafo risultante non è connesso;
  - (d)  $G$  è co
  - (e)  $G$  è ac
  - (f)  $G$  è ac
- risulta

se  $G$  è connesso

$$m = \Omega(n) \text{ e } m = O(n^2)$$

grafo



per un grafo connesso con  $n$  nodi e  $m$  archi vale:

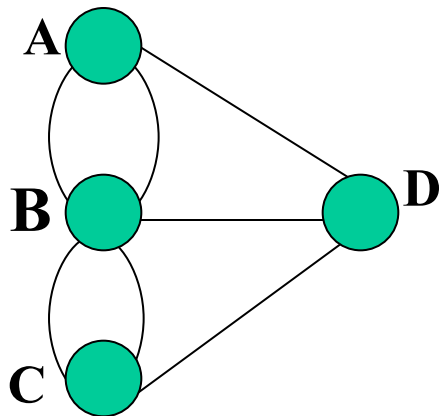
$$n-1 \leq m \leq n(n-1)/2$$

**Nota bene:** se un grafo ha  $m \geq n-1$  archi, non è detto che sia connesso.  
Quanti archi deve avere un grafo per essere **sicuramente connesso**?

...tornando al problema dei 7 ponti

Dato un grafo  $G$ , un **ciclo** (rispettivamente un **cammino**) **Euleriano** è un ciclo (rispettivamente un **cammino** non chiuso) di  $G$  che passa per tutti gli archi di  $G$  una e una sola volta.

Un grafo  $G$  ammette un **ciclo Euleriano** se e solo se tutti i nodi hanno grado pari. Inoltre, ammette un **cammino Euleriano** se e solo se tutti i nodi hanno grado pari tranne due (i due nodi di grado dispari sono gli estremi del cammino).



il problema dei 7 ponti non  
ammette soluzione!



# perché i grafi?

i grafi costituiscono un linguaggio potente  
per descrivere oggetti e problemi  
algoritmici

# reti stradali e di trasporto

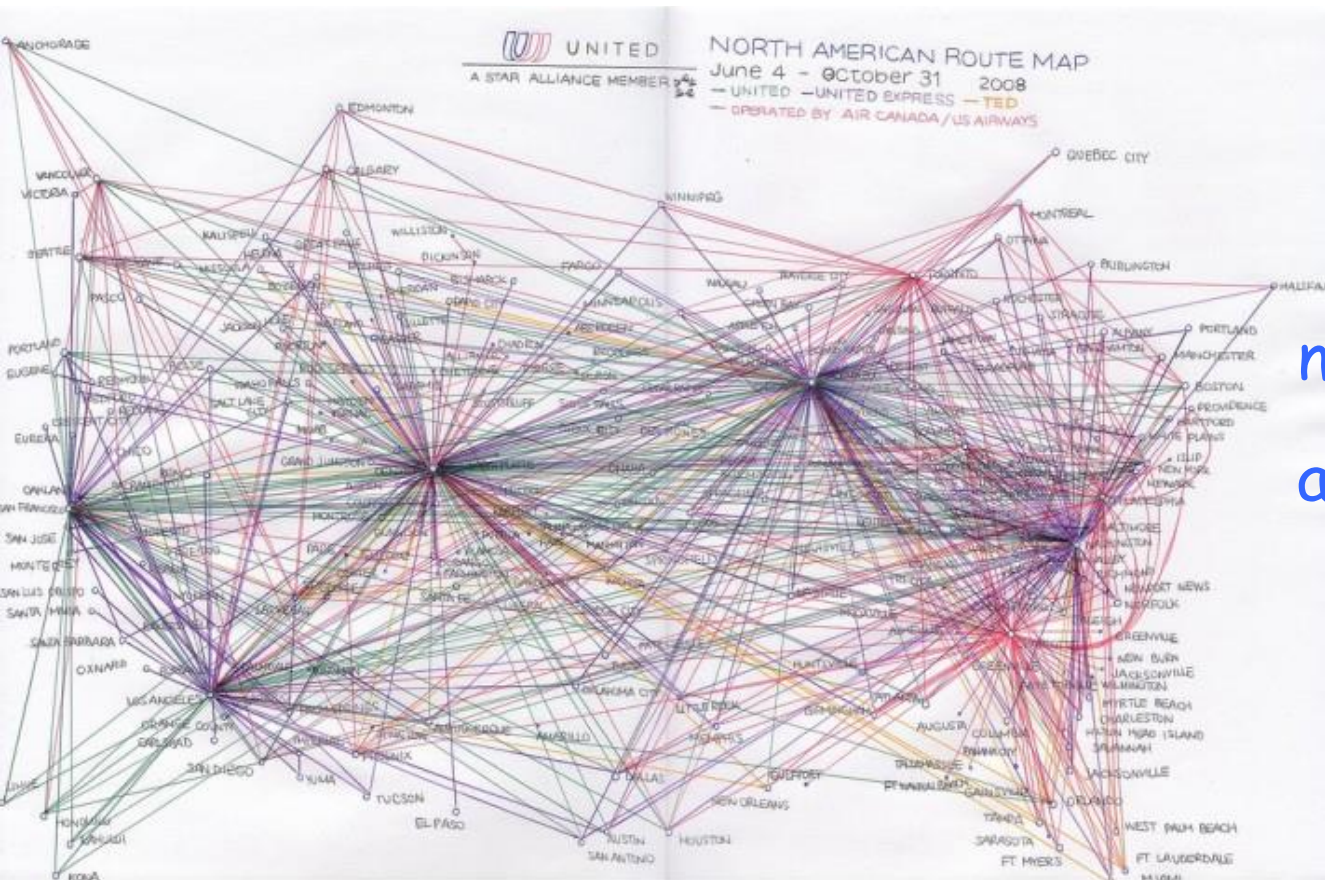


nodi: incroci

archi: strade



# reti stradali e di trasporto



nodi: aeroporti

archi: rotte aeree



# reti stradali e di trasporto

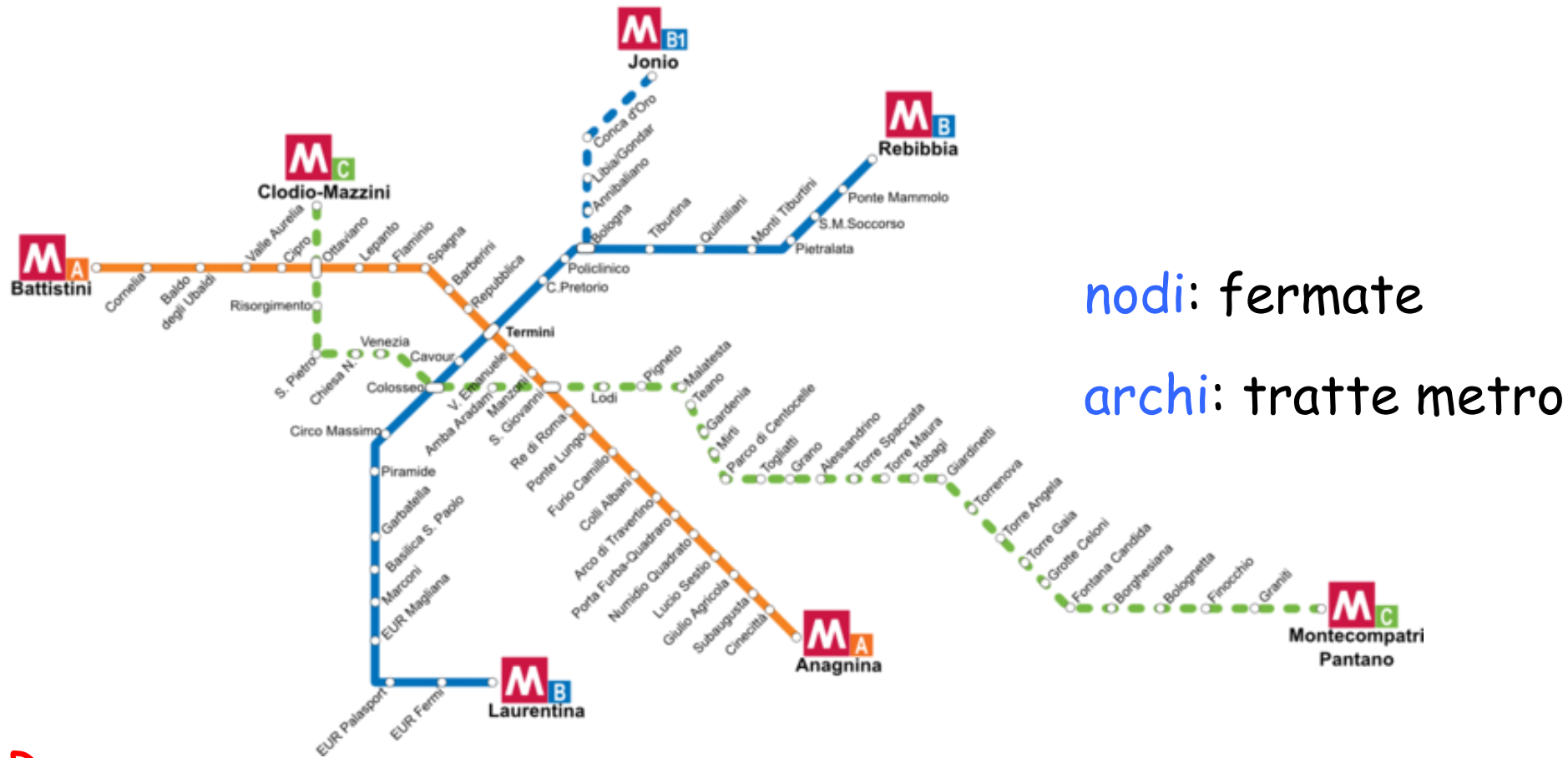
nodi: fermate

archi: tratte metro

Londra



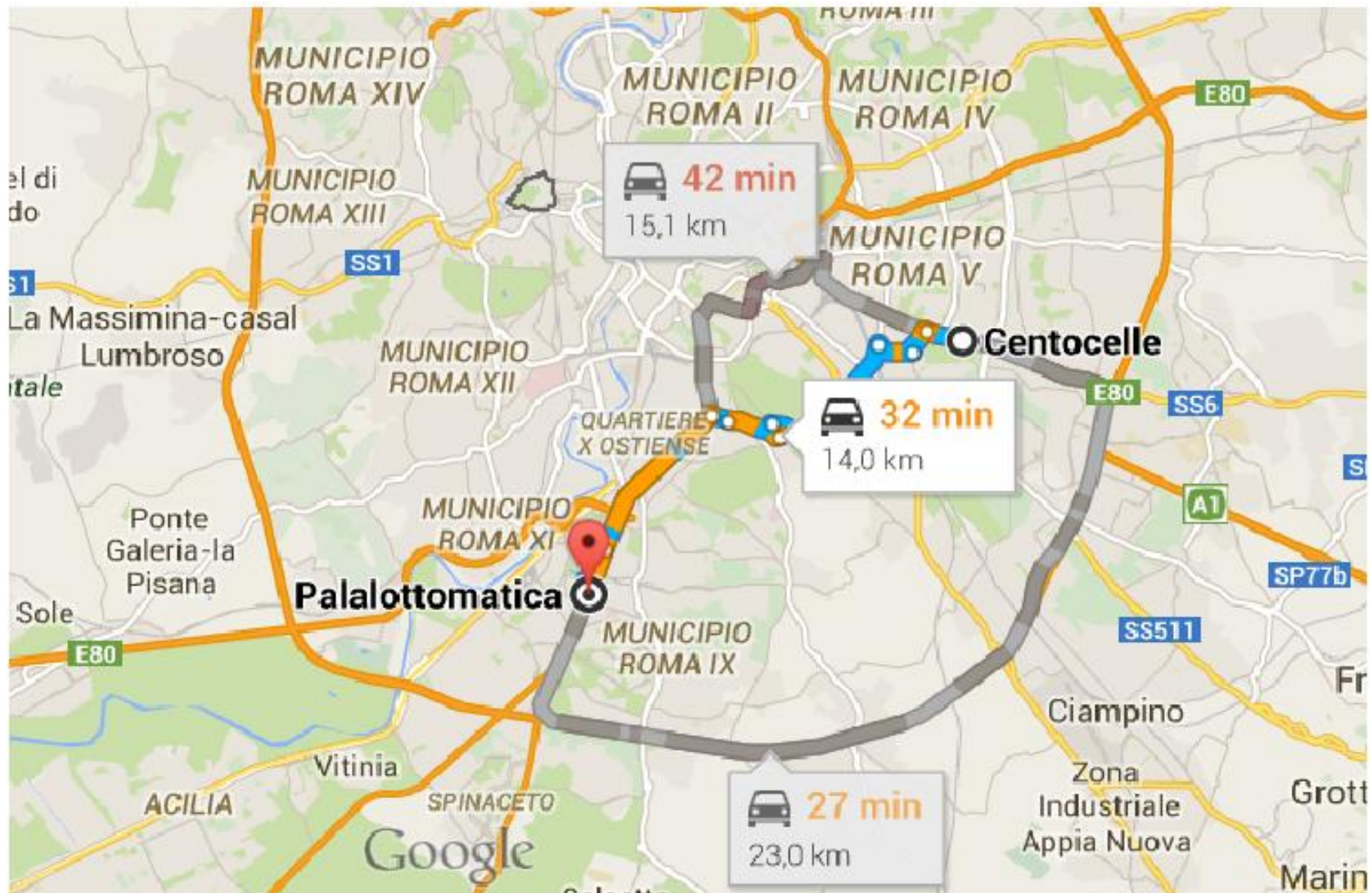
# reti stradali e di trasporto



Roma

... attualmente aciclico ☹  
ma almeno è connesso ☺

problema:  
trovare il cammino minimo fra due nodi





problema:  
trovare il cammino minimo fra due nodi

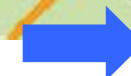


pesi archi:  
lunghezze



strada  
più breve

pesi archi:  
tempo  
percorrenza

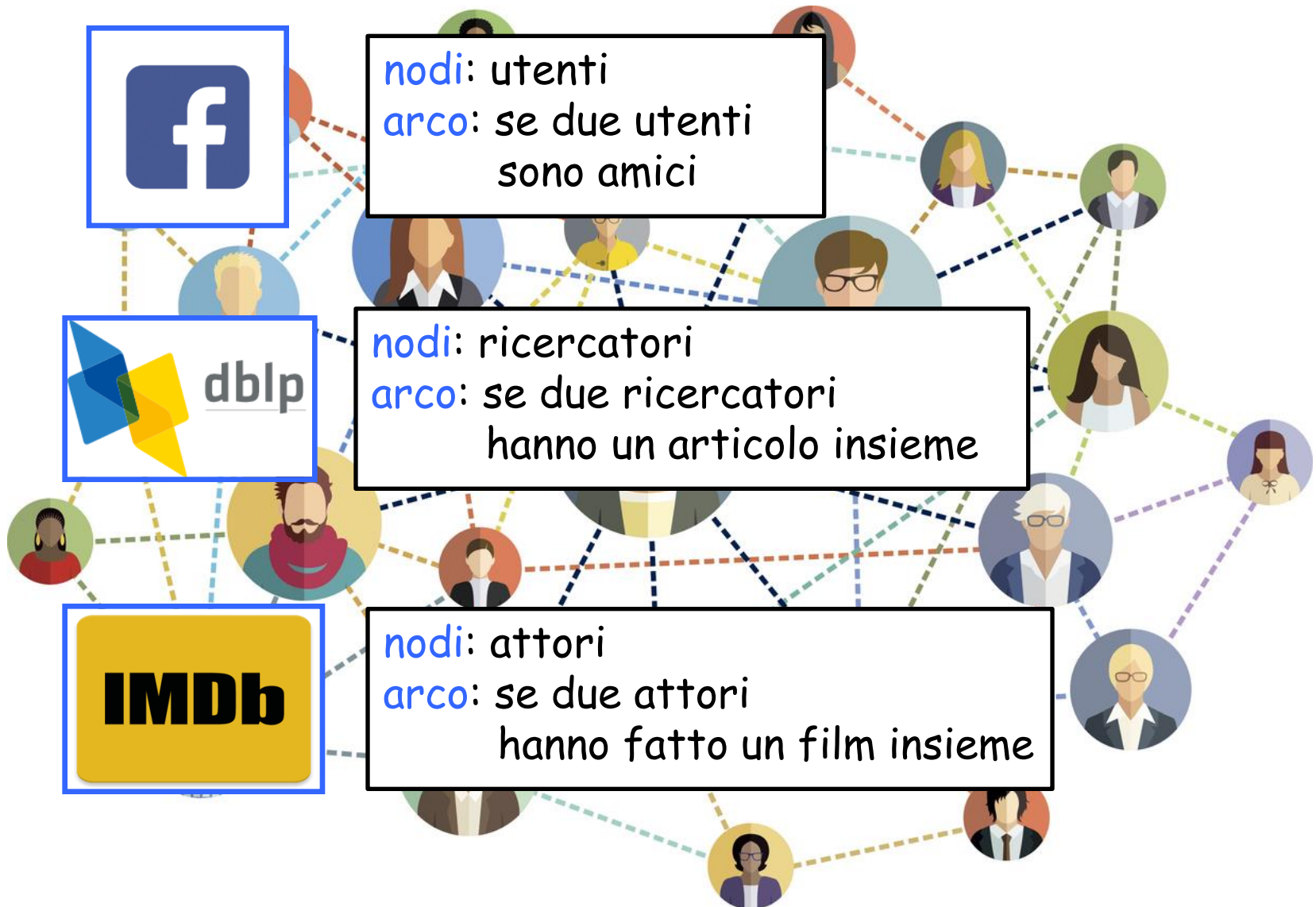


strada  
più veloce

# reti sociali



# reti sociali





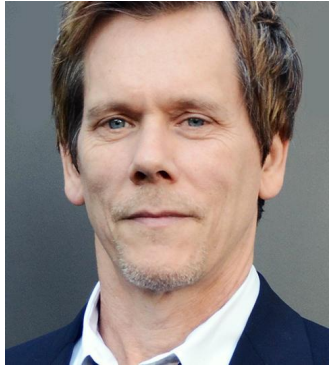
# reti sociali





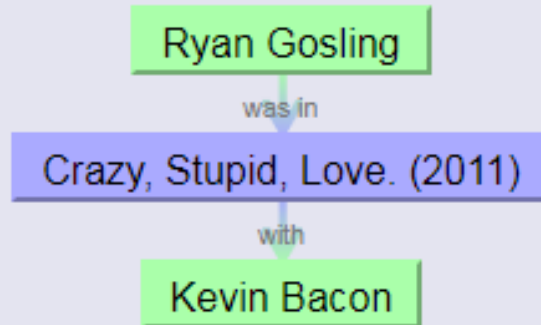


# Kevin Bacon Number: distanza dal nodo Kevin Bacon



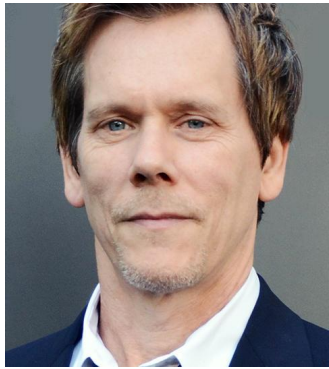
Kevin Bacon

Ryan Gosling has a Bacon number of 1.



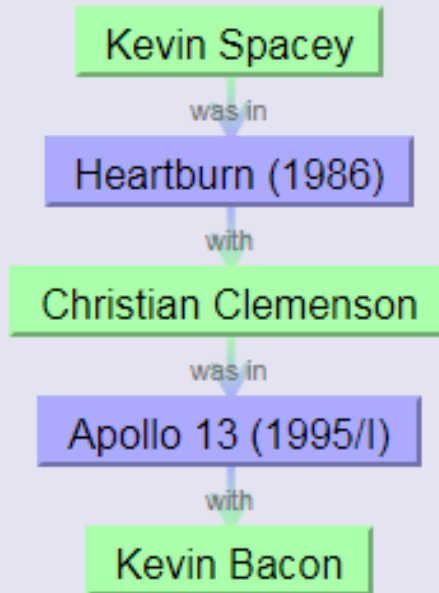
Ryan Gosling

# Kevin Bacon Number: distanza dal nodo Kevin Bacon



Kevin Bacon

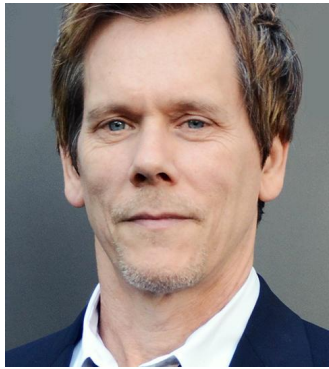
Kevin Spacey has a Bacon number of 2.



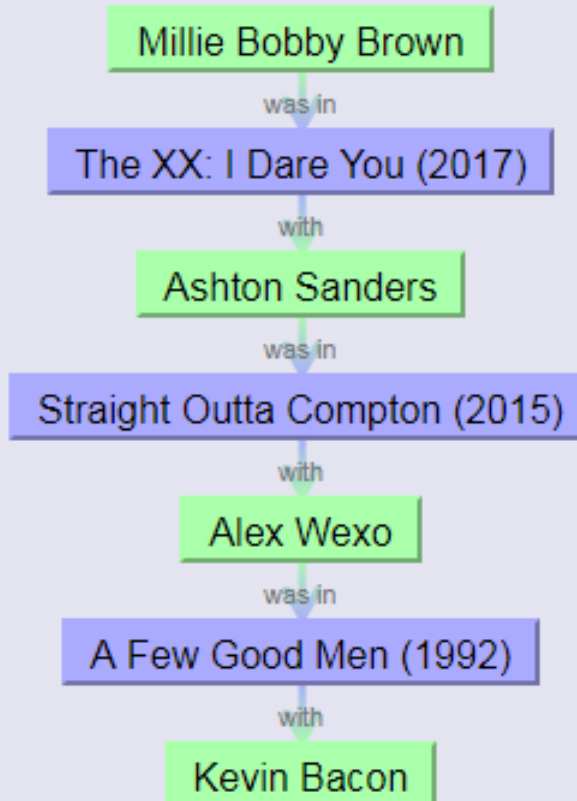
Kevin Spacey

# Kevin Bacon Number: distanza dal nodo Kevin Bacon

Millie bobby brown has a Bacon number of 3.

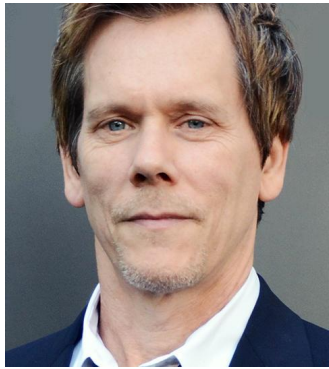


Kevin Bacon



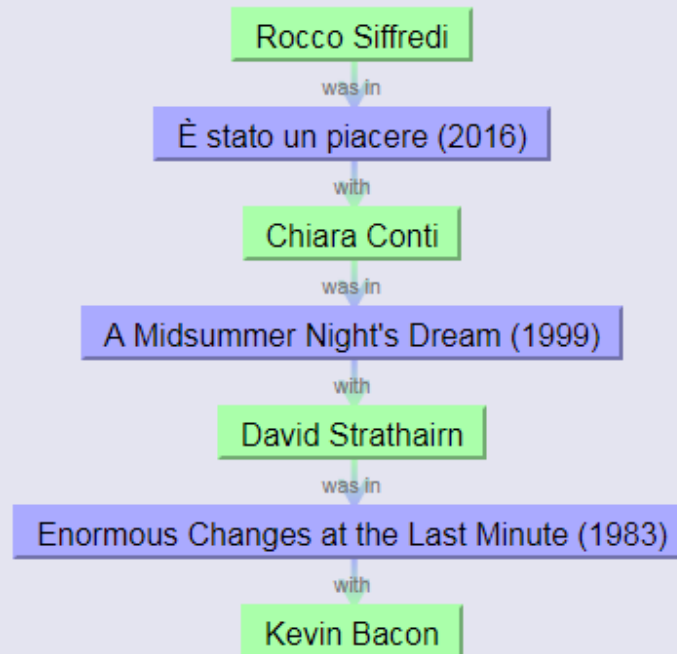
Millie Bobby  
Brown

# Kevin Bacon Number: distanza dal nodo Kevin Bacon



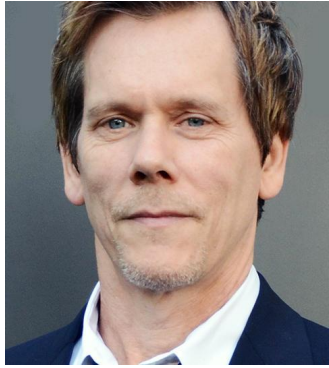
Kevin Bacon

Rocco Siffredi has a Bacon number of 3.



Rocco  
Siffredi

# Kevin Bacon Number: distanza dal nodo Kevin Bacon



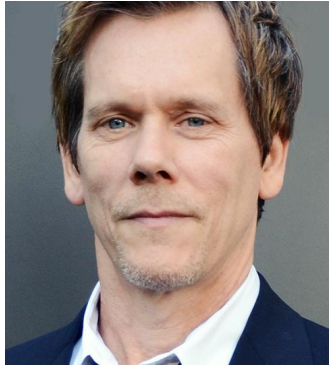
Kevin Bacon

Paolo Villaggio has a Bacon number of 2.



Paolo Villaggio

# Kevin Bacon Number: distanza dal nodo Kevin Bacon



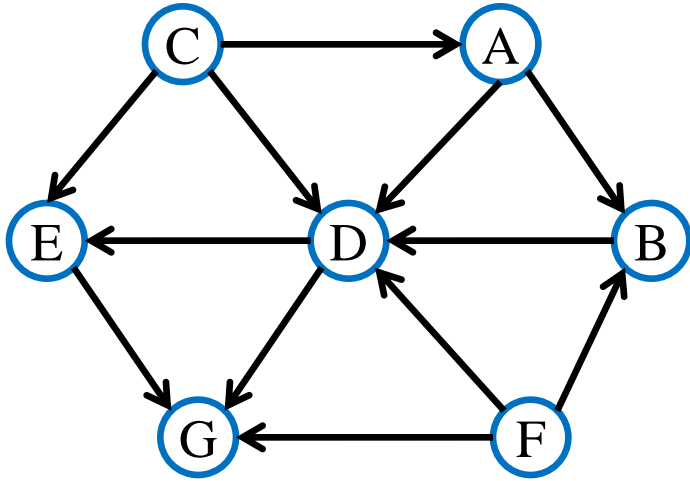
Kevin Bacon

Behzad Dorani has a Bacon number of 3.



Behzad  
Dorani

# reti "delle dipendenze"



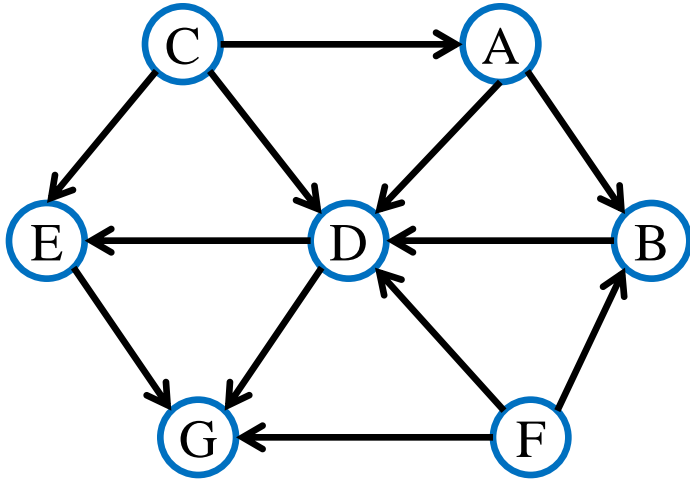
**nodi:** compiti da svolgere

**arco  $(u,v)$ :** u deve essere  
eseguito prima di v

**esempi:**

- esami e propedeuticità
- moduli software di un progetto e dipendenze
- ...

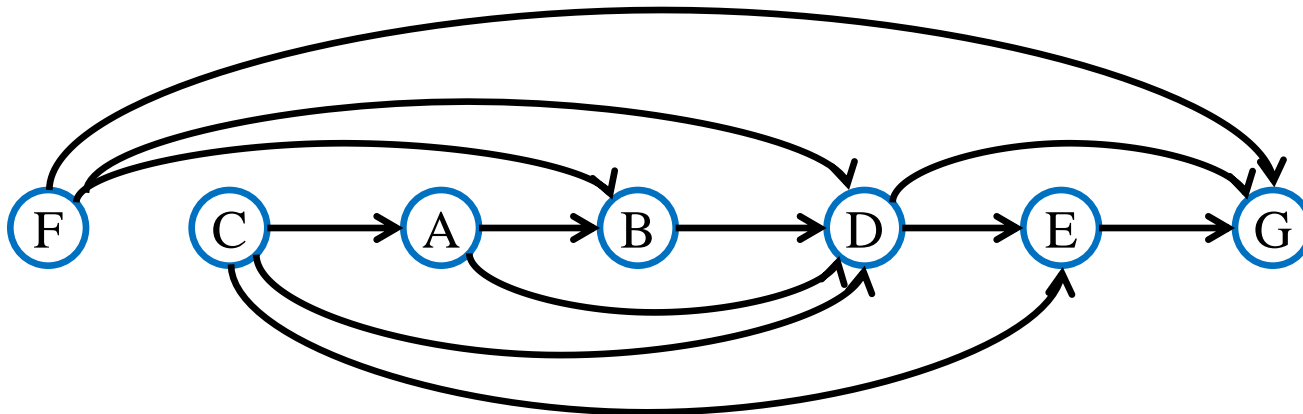
# reti "delle dipendenze"



**nodi:** compiti da svolgere  
**arco  $(u,v)$ :** u deve essere  
eseguito prima di v

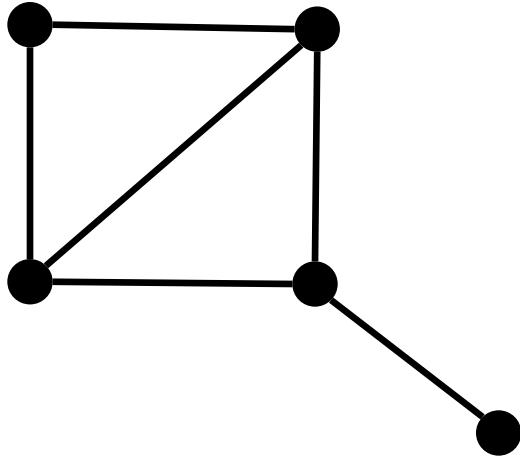
**problema:**

trovare un ordine in cui eseguire i compiti in modo da  
rispettare le dipendenze





# reti "delle dipendenze"

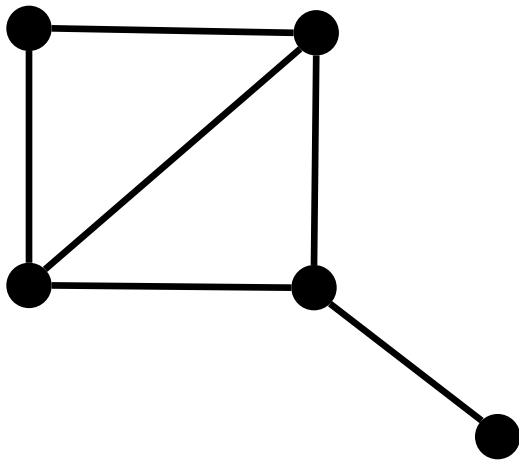


nodi: compiti da svolgere

arco  $(u,v)$ :  $u$  e  $v$  non possono essere svolti insieme

esempio:

- date esami e vincoli
- certi esami non possono essere svolti lo stesso giorno (stesso anno, usano la stessa aula, ecc.)



# reti "delle dipendenze"

nodi: compiti da svolgere

arco  $(u,v)$ :  $u$  e  $v$  non possono essere svolti insieme

## problemi:

- trovare max #di compiti eseguibili
- trovare min #di "gruppi" di compiti, t.c. compiti dello stesso gruppo possono essere eseguiti insieme

## massimo insieme indipendente

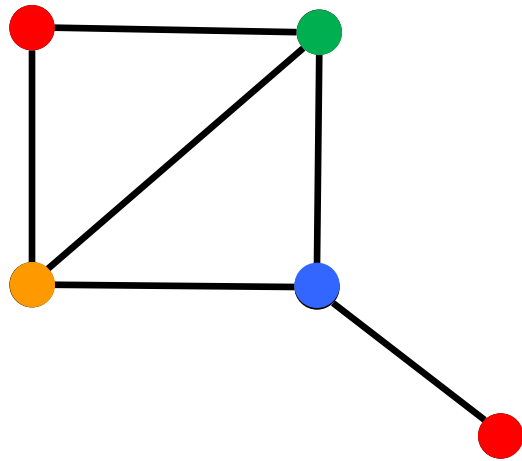
trovare l'insieme  $X$  di **nodi** di cardinalità massima tale che per ogni  $u,v$  in  $X$ ,  $u$  e  $v$  non sono **adiacenti**

## colorazione di un grafo

colorare i **nodi** del grafo risultante usando il minimo numero  $\chi$  di colori in modo che due nodi **adiacenti** non abbiano lo stesso colore

$\chi$  : numero cromatico

## un esempio



$c_1 =$  ●

$c_2 =$  ●

$c_3 =$  ●

$c_4 =$  ●

$c_5 =$  ●

giorni disponibili:

mercoledì

giovedì

venerdì

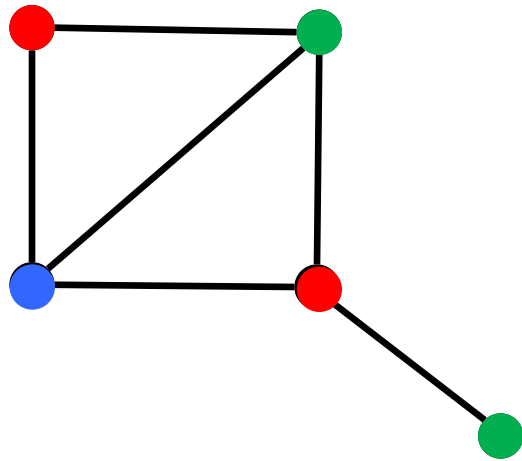
sabato

domenica

possiamo fare  
meglio?

possiamo usare  
3 colori?

## un esempio



$c_1 =$  ●

$c_2 =$  ●

$c_3 =$  ●

$c_4 =$  ●

$c_5 =$  ●

giorni disponibili:

mercoledì

giovedì

venerdì

sabato

domenica

$$\chi(G)=3$$

possiamo usare 2  
colori?

..no: ogni ciclo da tre  
(triangolo) ha bisogno di  
almeno tre colori!

# Esercizio

Dire quali delle seguenti figure possono essere disegnate senza staccare la penna dal foglio (e senza ripassare più volte sulla stessa linea). Motivare la risposta.

