

# Introduzione alla Teoria dei Grafi – appendice

ver 2.0.0



Fabrizio Marinelli

[fabrizio.marinelli@univpm.it](mailto:fabrizio.marinelli@univpm.it)

tel. 071 - 2204823

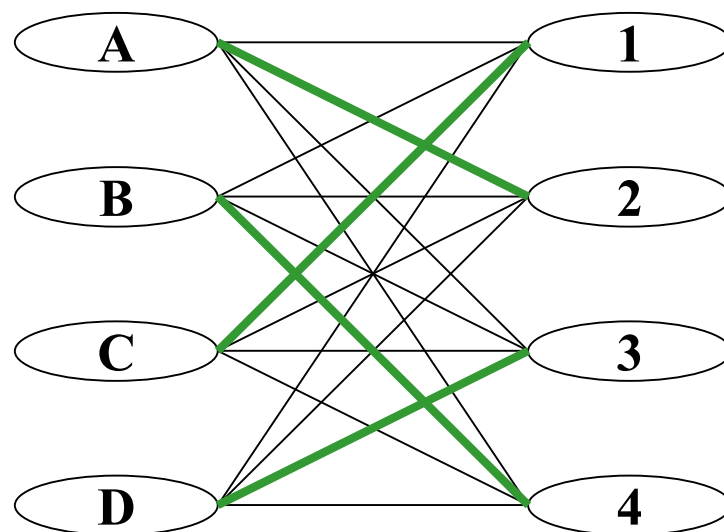
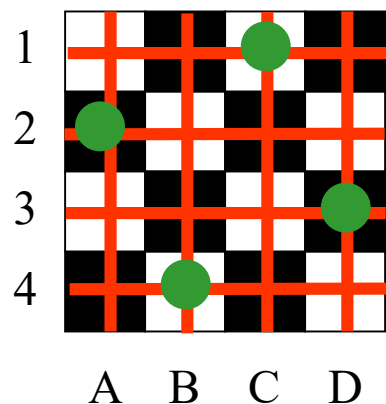
Esempi abbinamento

Clique e insieme dominante

# Applicazioni: abbinamento (1)

Qual è il **massimo numero di torri** che si possono disporre su una scacchiera senza che si diano scacco reciproco?

Due torri si danno scacco se si trovano sulla medesima riga o colonna

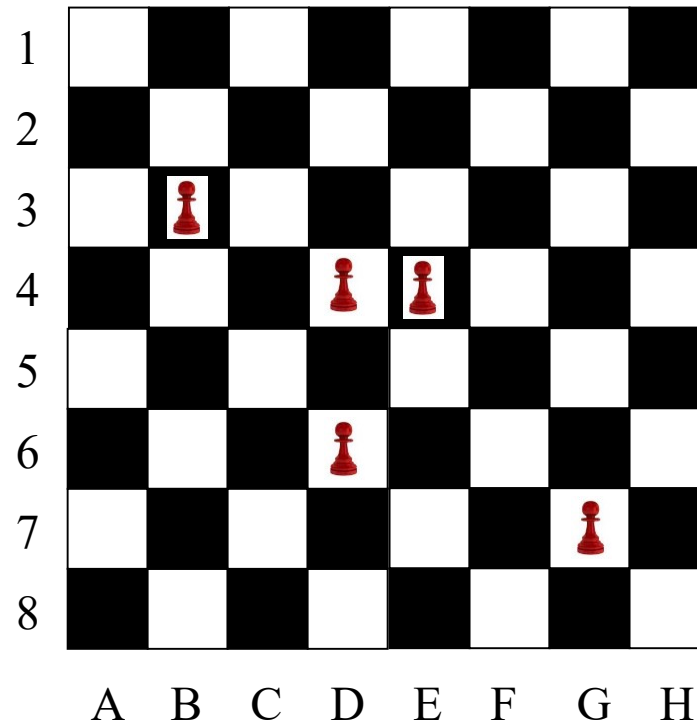


Grafo intersezione righe-colonne

Banalmente, 4 torri sulla diagonale principale rappresentano una soluzione al problema. Ma cosa succede se alcune caselle non possono essere utilizzate, o se ci sono altri pezzi sulla scacchiera?

# Applicazioni: abbinamento (1)

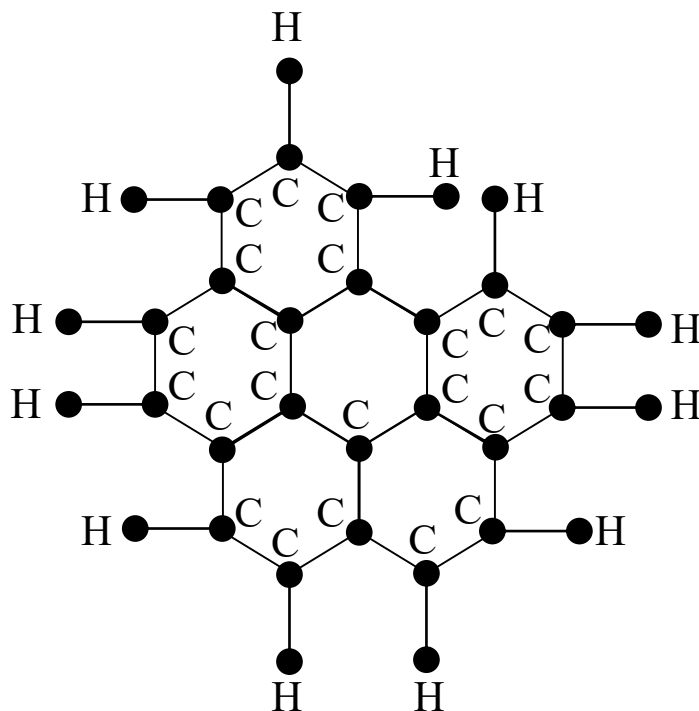
**[Esercizio]** Risolvere il problema sulla scacchiera seguente



# Applicazioni: abbinamento (2)

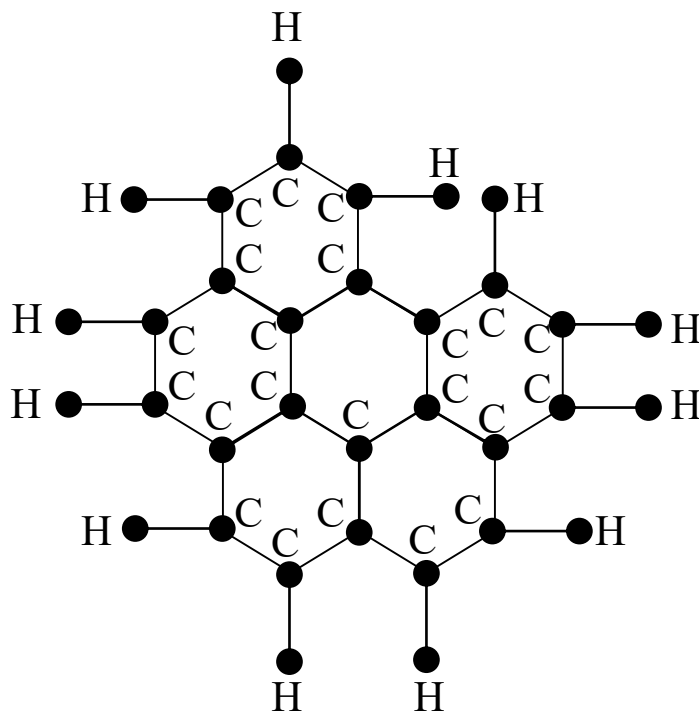
**[Problema]** Data la struttura parziale di una molecola di un idrocarburo, **quale composto può essere sintetizzato?**

Definiamo un grafo in cui i **nodi** rappresentano gli **atomi** di idrogeno e carbonio e gli **archi** i **legami** conosciuti tra atomi.



# Applicazioni: abbinamento (2)

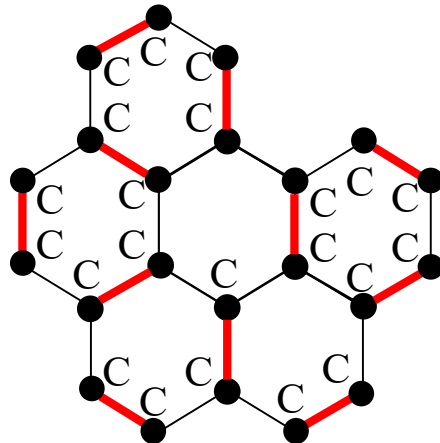
L'idrogeno ha valenza 1 e il carbonio ha valenza 4. Nella struttura parziale, ogni atomo di idrogeno ha un legame e quindi soddisfa la sua valenza mentre tutti gli atomi di carbonio hanno solo 3 legami. **Come si può completare la struttura in modo da soddisfare tutte le valenze chimiche?**



# Applicazioni: abbinamento (2)

Data la particolare struttura, ogni atomo di carbonio necessita di uno e un solo legame aggiuntivo verso un altro atomo di carbonio.

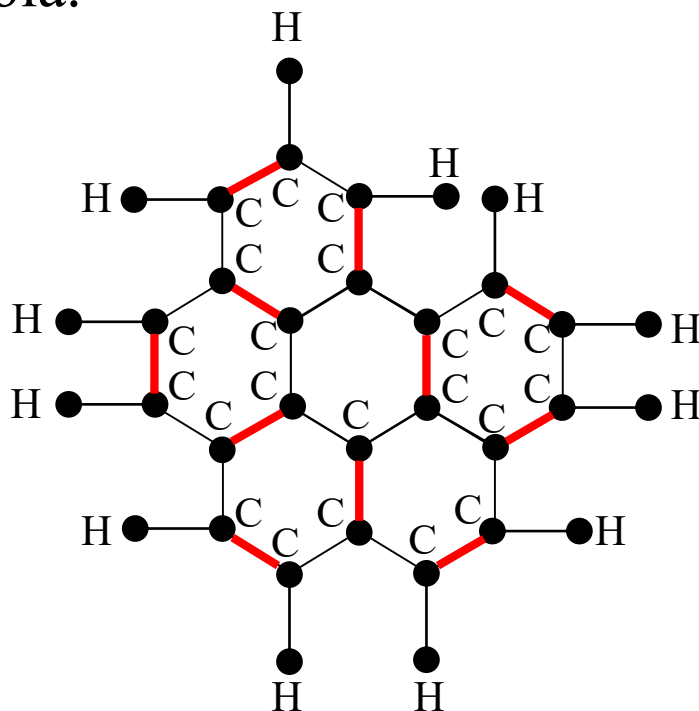
Quindi, un assegnamento di cardinalità massima sul grafo ottenuto rimuovendo tutti gli atomi di idrogeno corrisponde a un modo per completare la molecola.



# Applicazioni: abbinamento (2)

Data la particolare struttura, ogni atomo di carbonio necessita di uno e un solo legame aggiuntivo verso un altro atomo di carbonio.

Quindi, un assegnamento di cardinalità massima sul grafo ottenuto rimuovendo tutti gli atomi di idrogeno corrisponde a un modo per completare la molecola.





## Il ballo (Berge)

In una festa sono presenti  $n$  ragazzi e  $n$  ragazze. Ogni ragazzo nutre una simpatia per  $k$  ragazze e allo stesso tempo ogni ragazza ha una simpatia per  $k$  ragazzi ( $1 \leq k \leq n$ )

E' possibile far ballare tutti, e in modo che ogni coppia sia di persone «in simpatia reciproca»?

## La battaglia d'Inghilterra (Berge)

Nel 1941 le squadriglie inglesi erano composte da aerei biposto, ma certi piloti non potevano volare in coppia per problemi di lingua o di abitudini.

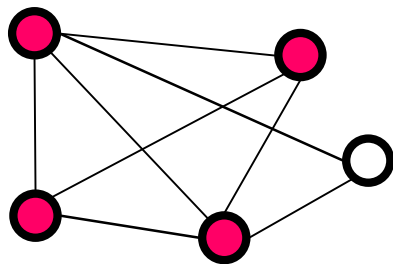
Dati i vincoli di incompatibilità tra coppie di piloti, **quale sarebbe stata la squadriglia con il massimo numero di aerei?**

[torna al sommario](#)

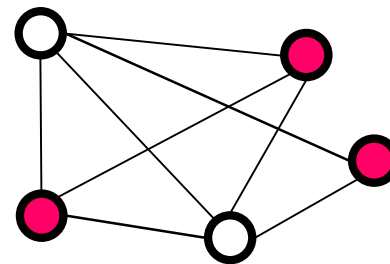
## Clique e insieme dominante

# Altri problemi notevoli su grafi

**[Definizione]** Una clique di un grafo non orientato  $G = (V, E)$  è un insieme  $Q$  di **nodi** a due a due adiacenti ( $u \in Q, v \in Q$  implica  $\{u, v\} \in E$ ).



**Sì**



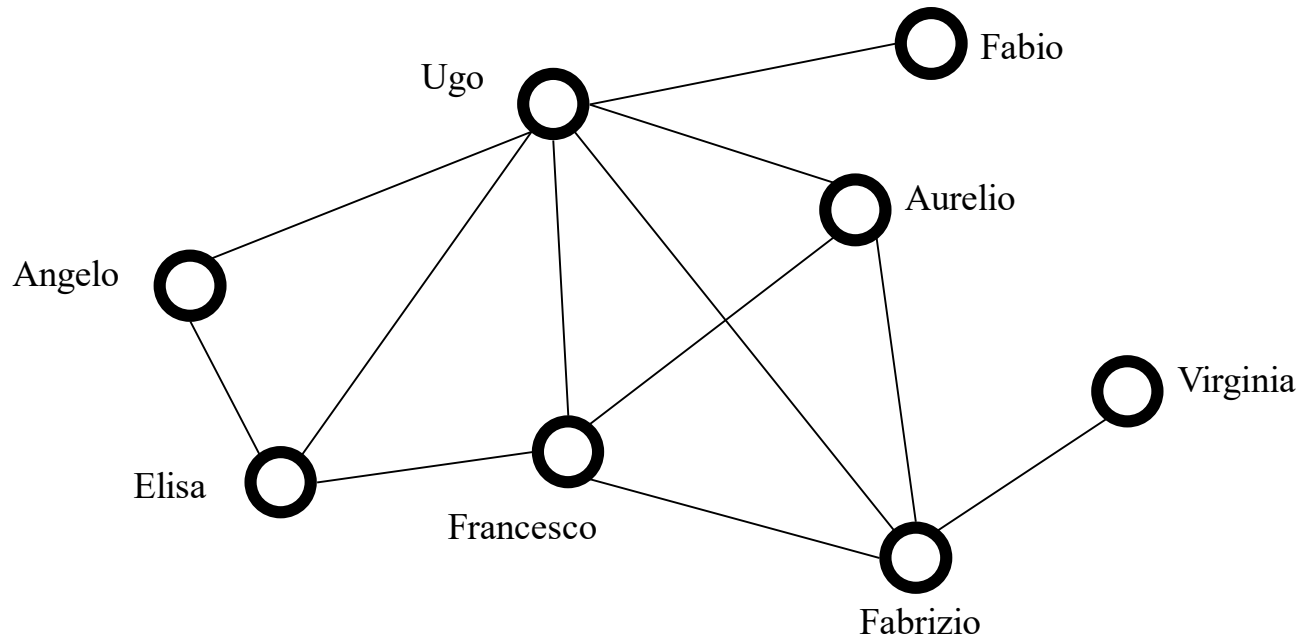
**No**

**[Problema]** Massima clique: Qual è una clique di  $G$  di massima cardinalità?

# Applicazioni: clique

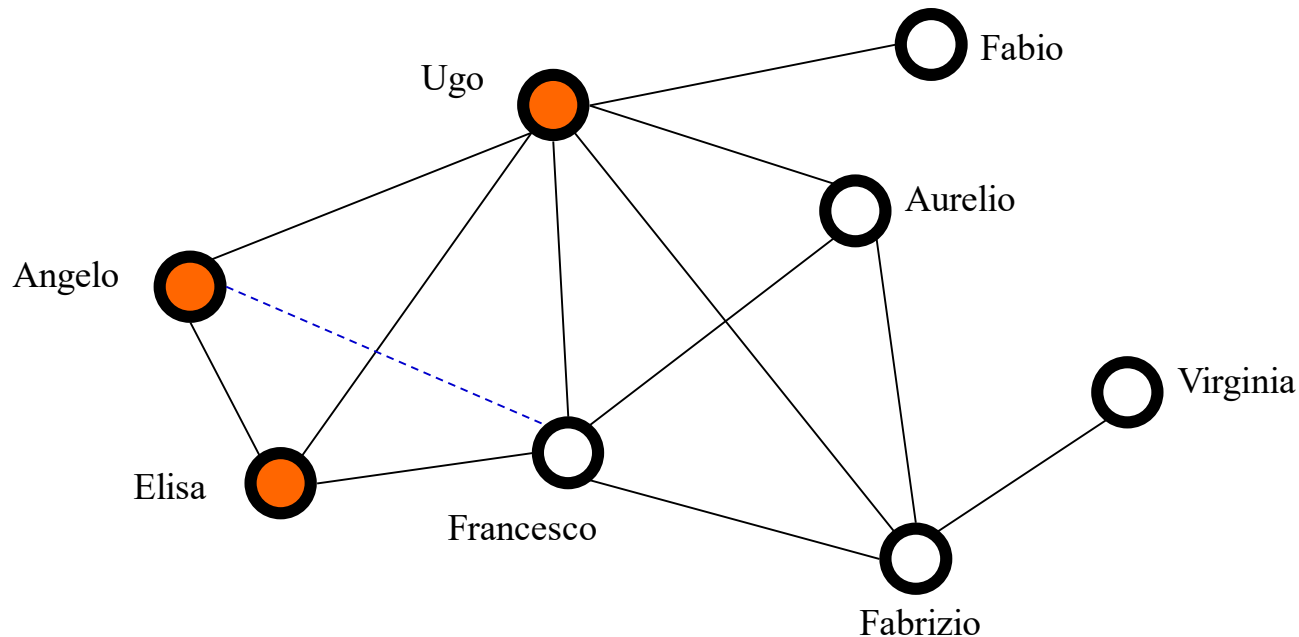
**[Problema]** In un gruppo di persone, qual è la *cricca* più grande di amici? Cioè qual è il massimo numero di persone che non hanno bisogno di presentazione reciproca?

Definiamo un grafo  $G = (V, E)$  in cui i nodi rappresentano le persone e gli archi la relazione di conoscenza, cioè esiste l'arco  $(u, v)$  se le persone  $u$  e  $v$  non devono presentarsi.



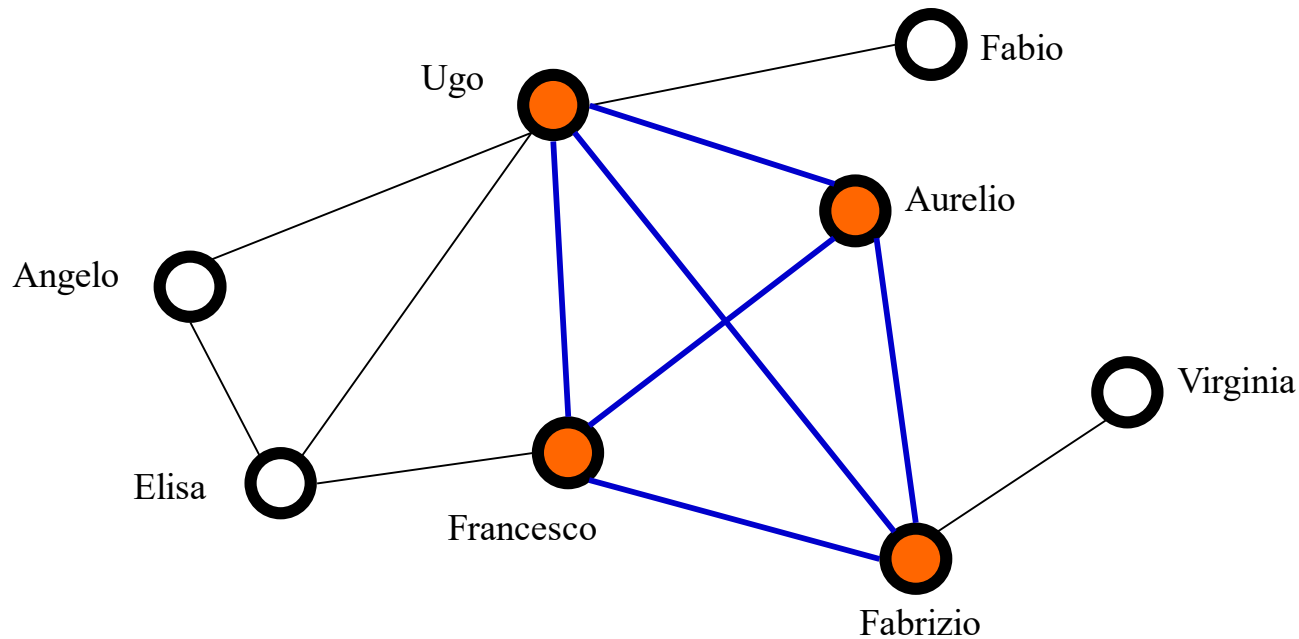
# Applicazioni: clique

*Angelo, Ugo e Elisa* non hanno bisogno di presentazione reciproca, quindi formano una cricca. *Francesco* non può far parte della cricca perché non conosce *Angelo*. Esiste una cricca più numerosa?



# Applicazioni: clique

La clique di massima cardinalità è quella formata da *Ugo*, *Aurelio*, *Fabrizio* e *Francesco*. Nota che ogni coppia di nodi adiacenti è una clique.



# Esempi: clique

$$U = V$$

$$\mathfrak{S} = \{Q \subseteq U: Q \text{ è una clique}\}$$

$$f(Q) = w(Q) = \sum_{i \in Q} w(i)$$

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{se } i \in Q \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

$$\max \sum_{i \in V} w(i) x_i$$

$$x_i + x_j \leq 1 \quad \forall (ij) \notin E$$

$$0 \leq x_i \leq 1, \text{ intero} \quad i \in V$$



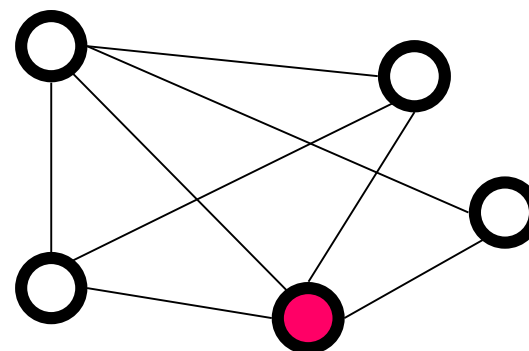
# Esempi: insieme dominante

- ▶ Dato un grafo  $G = (V, E)$  e una funzione peso  $w : V \rightarrow \mathbb{R}$
- **Problema combinatorio:**  
determinare un insieme  $D$  di nodi tale che ogni nodo di  $V - D$  è adiacente ad almeno un nodo di  $D$  (*insieme dominante*).
- **Problema di ottimizzazione combinatoria:**  
determinare un insieme dominante di peso minimo

$$U = V$$

$$\mathfrak{S} = \{D \subseteq U : D \text{ domina } V\}$$

$$f(D) = w(D) = \sum_{i \in D} w(i)$$



# Esempi: insieme dominante

$$U = V$$

$$\mathfrak{S} = \{D \subseteq U: D \text{ domina } V\}$$

$$f(D) = w(D) = \sum_{i \in D} w(i)$$

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{se } i \in D \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

$$\min \sum_{i \in V} w(i) x_i$$

$$x_i + \sum_{j: (ij) \in E} x_j \geq 1 \quad \forall i \in V$$

$$0 \leq x_i \leq 1, \text{ intero} \quad i \in V$$

[torna al sommario](#)