

# *Algoritmi e Strutture Dati (Mod. B)*

## **Grafi**

# Grafi

I grafi sono uno *strumento di rappresentazione* (modellazione) di problemi.

La soluzione di molti problemi può essere ricondotta alla soluzione di opportuni problemi su grafi.

- *Introduzione ai grafi*
  - Definizioni e rappresentazione di grafi
  - Algoritmi di visita di grafi
    - Visita in ampiezza (*BFS*)
    - Visita in profondità (*DFS*)
  - **Applicazioni:** Ordinamento Topologico, Componenti Fortemente Connesse,...

# Cos'è un grafo

**Esempio:**

**Studenti**

**Corsi**

**Marco**

**ASD, ARCH**

**Carla**

**IA, ASD, OS, LP**

**Andrea**

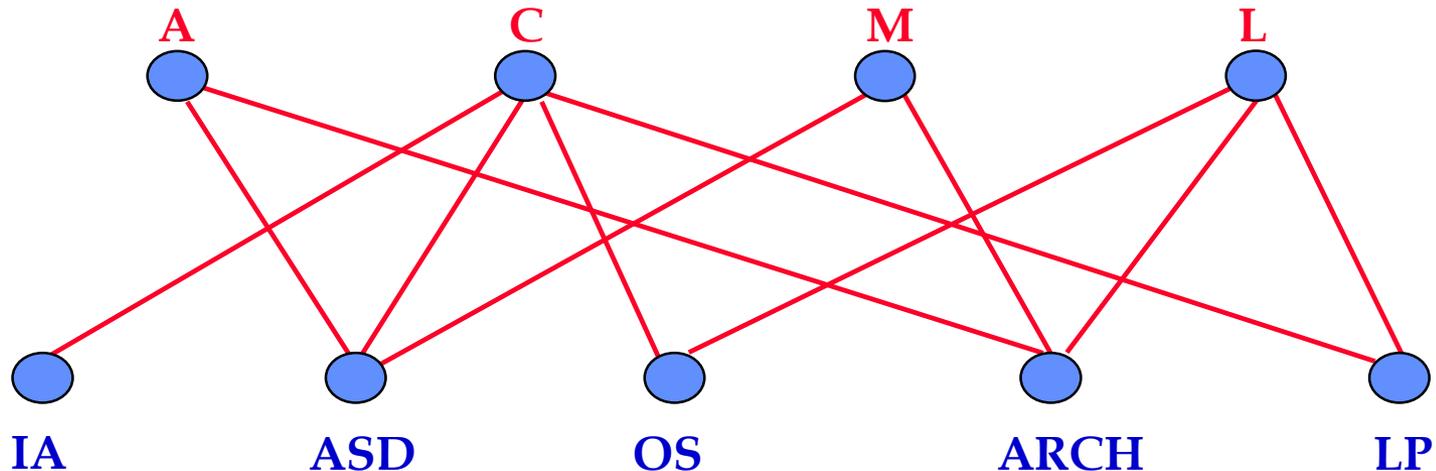
**ASD, ARCH**

**Laura**

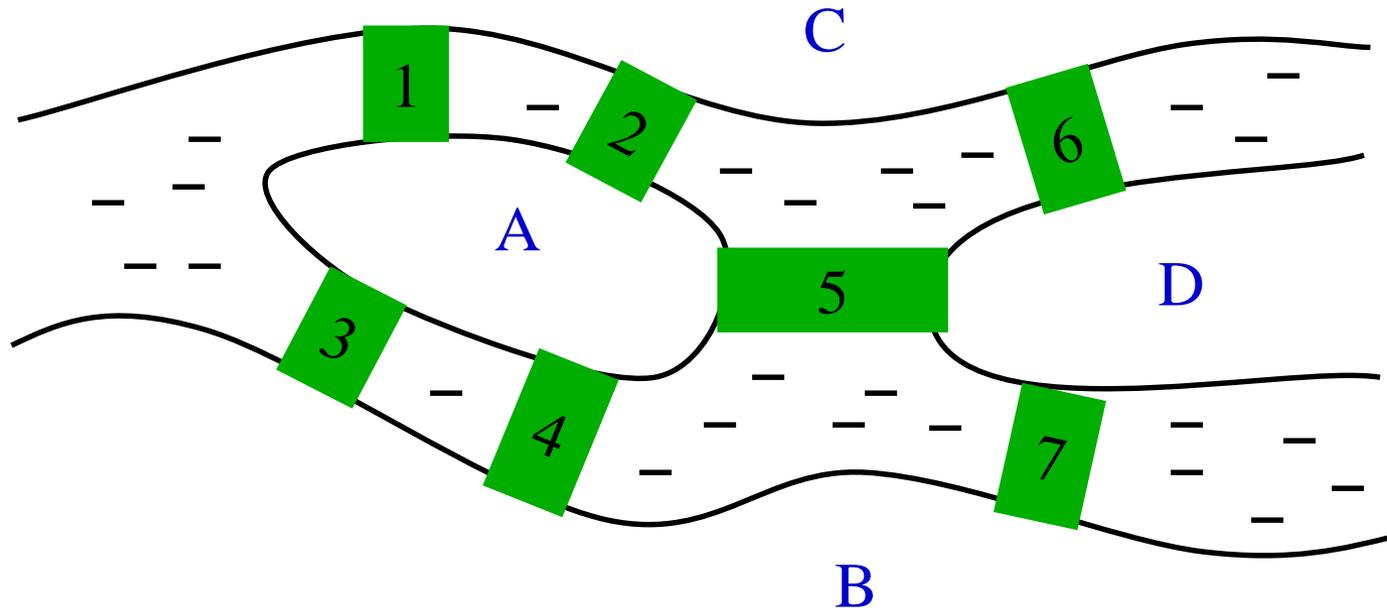
**OS, ARCH, LP**

Studenti

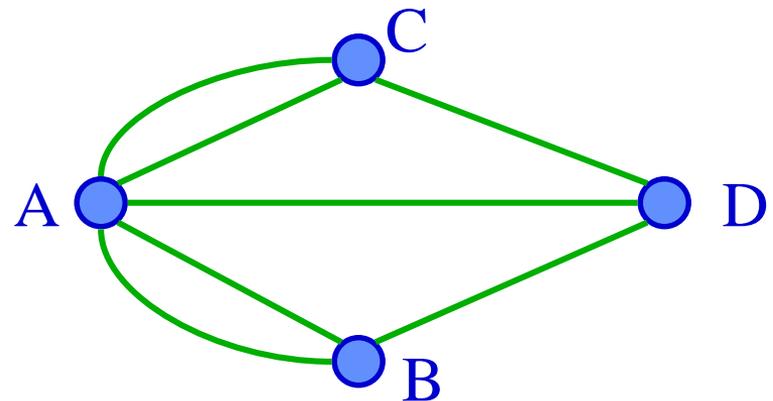
Corsi



# *I ponti di Königsberg*



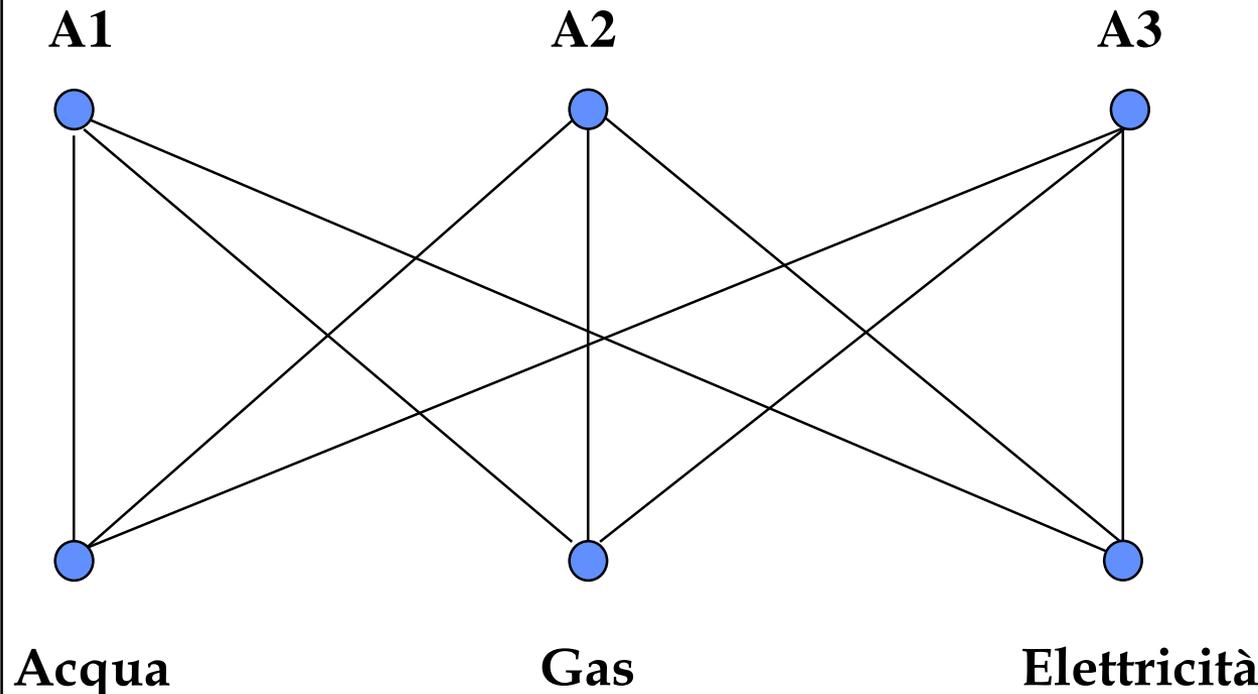
**È possibile attraversare tutti i ponti esattamente una sola volta?**



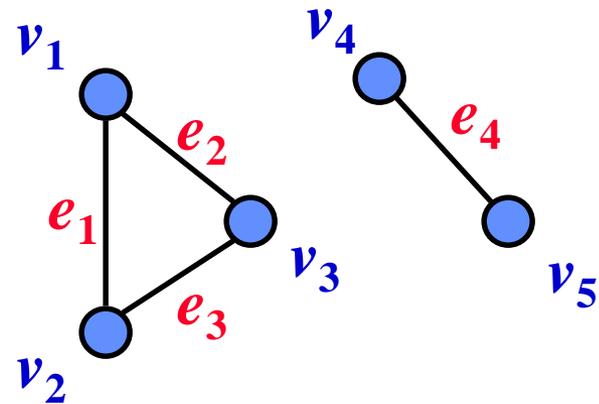
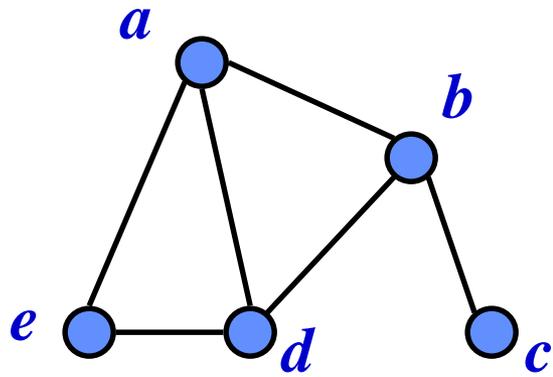
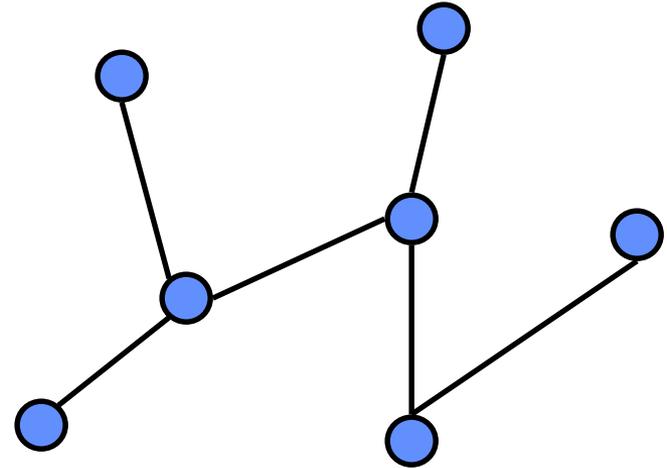
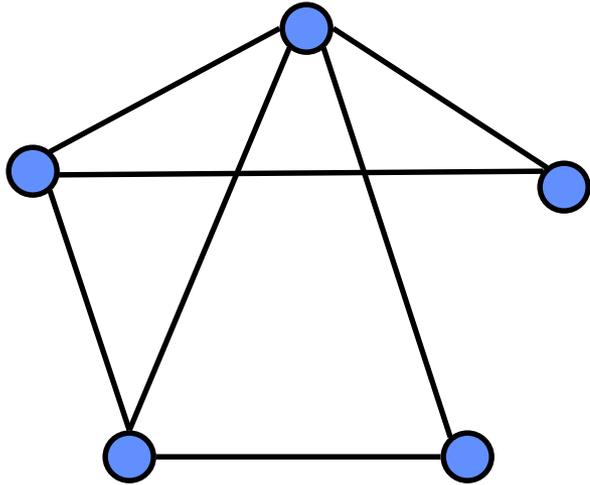
# Rappresentazione a grafi di problemi

**Problema:** Supponiamo dover connettere tre abitazioni A1, A2 e A3 tramite tubature per fornile di Acqua, Gas ed Elettricità.

Se però assumiamo che le tubature vadano posizionate alla stessa profondità, è possibile offrire la fornitura a tutte le abitazioni senza far incrociare le tubature?



# Esempi di grafi



## ***Definizione di grafo***

Un **grafo**  $G$  è una coppia di elementi  $(V, E)$  dove:

$V$  è un insieme detto insieme dei **vertici**

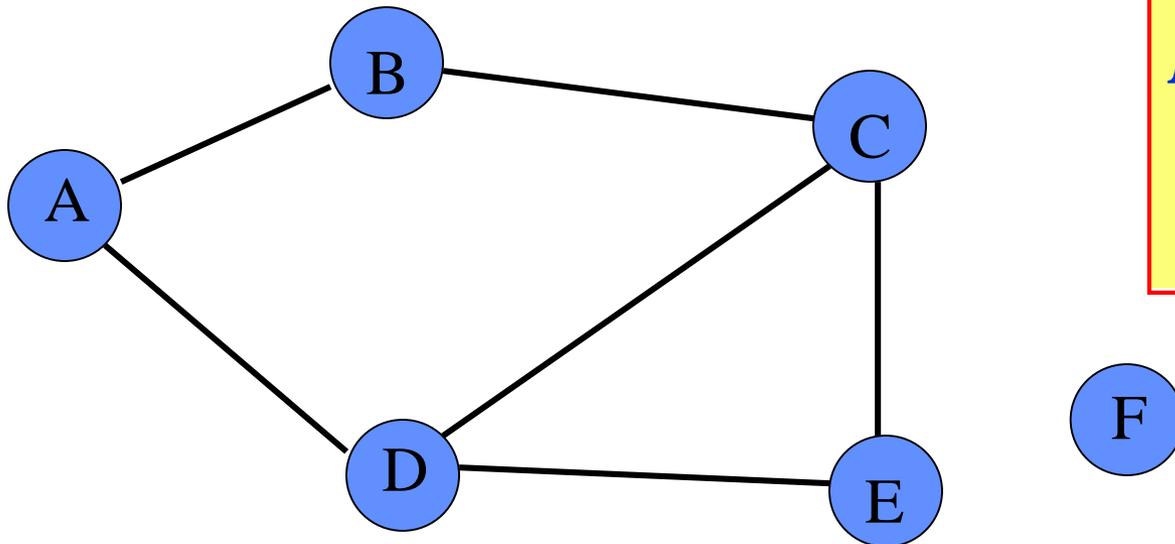
$E$  è un insieme di **coppie di vertici** detto insieme degli **archi**

# Definizione di grafo

Un **grafo**  $G$  è una coppia di elementi  $(V, E)$  dove:

$V$  è un insieme detto insieme dei **vertici**

$E$  è un insieme di **coppie di vertici** detto insieme degli **archi**

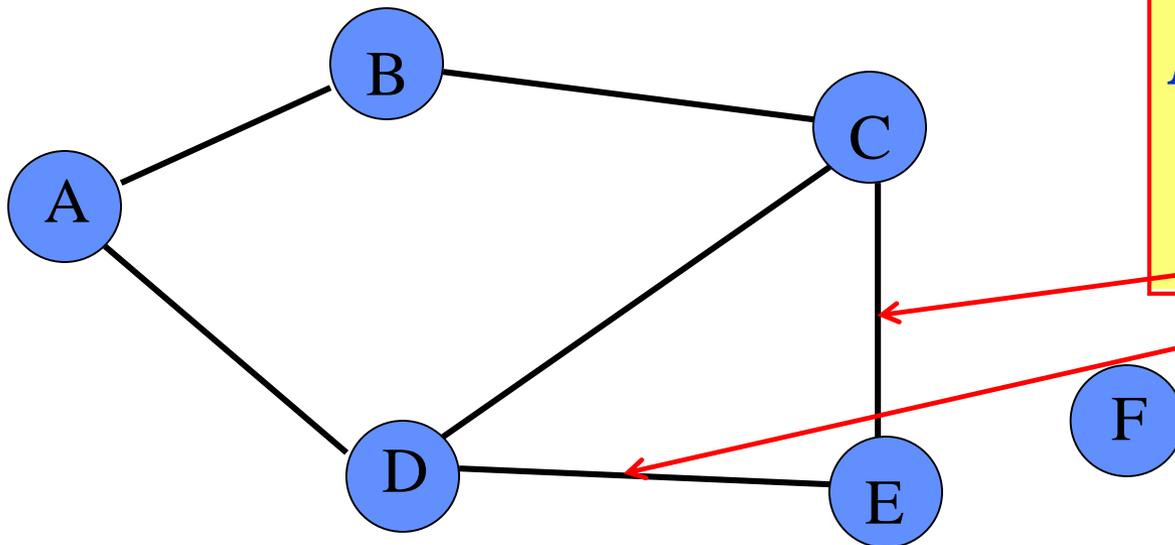


$$V = \{A, B, C, D, E, F\}$$
$$E = \{(A,B), (A,D), (B,C), (C,D), (C,E), (D,E)\}$$

# Definizione di grafo

Un **arco** è una coppia  $(v,w)$  di vertici in  $V$ , cioè

- $v \in V$  e  $w \in V$



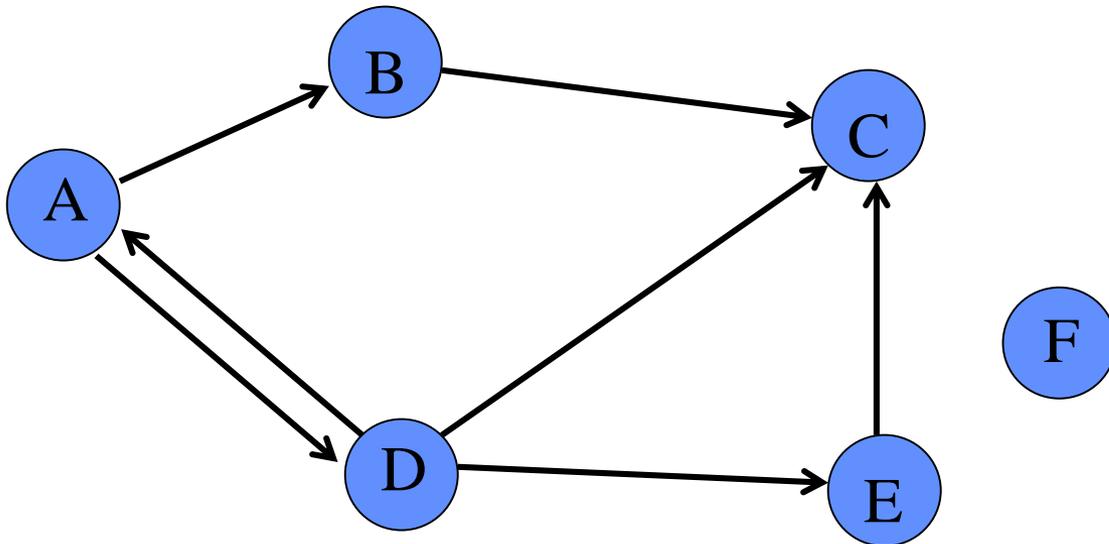
$V = \{A, B, C, D, E, F\}$   
 $E = \{(A,B), (A,D),$   
 $(B,C), (C,D),$   
 $(C,E), (D,E)\}$

## Tipi di grafi: grafi orientati

Un **grafo orientato**  $G$  è una coppia  $(V, E)$  dove:

$V$  è un insieme detto insieme dei **vertici**

$E$  è una **relazione binaria** tra vertici detta insieme degli **archi** (cioè,  $E \subseteq V \times V$ )

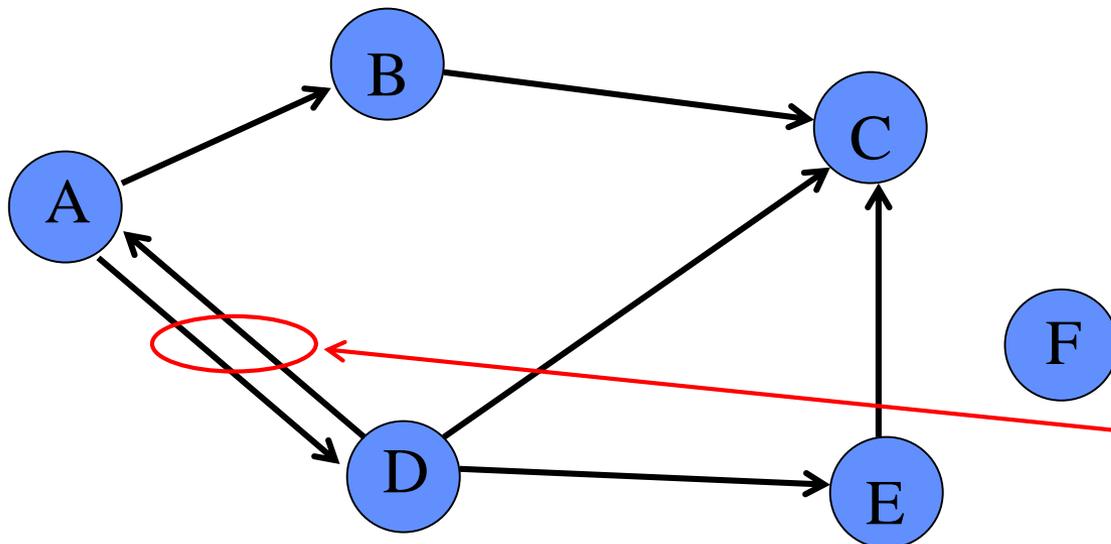


## *ipi di grafi: grafi orientati*

Un **grafo orientato**  $G$  è una coppia  $(V, E)$  dove:

$V$  è un insieme detto insieme dei **vertici**

$E$  è una *relazione binaria* tra vertici detta insieme degli **archi** (cioè,  $E \subseteq V \times V$ )



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

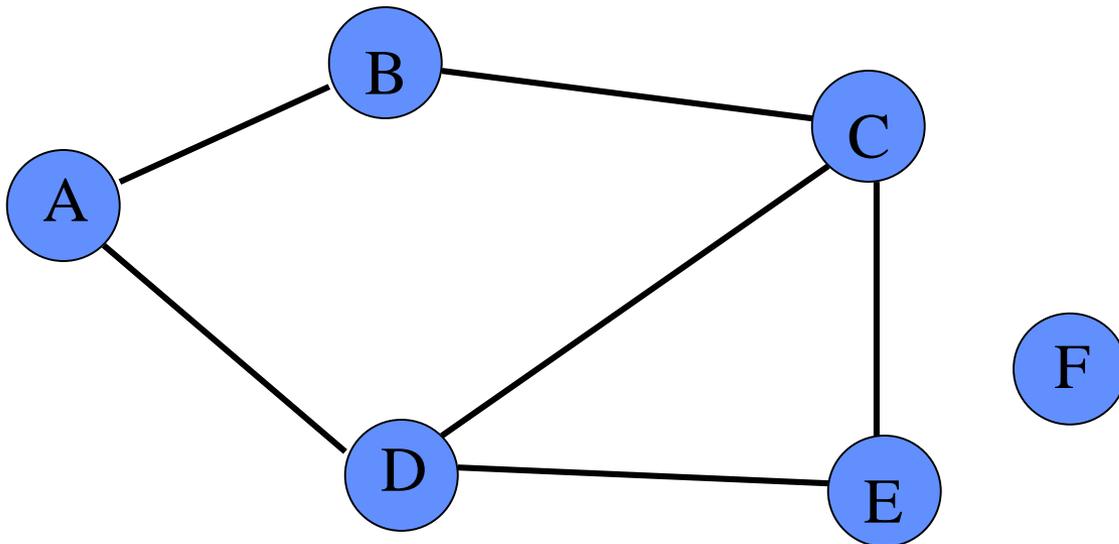
$(A,D)$  e  $(D,A)$  denotano due archi diversi

## Tipi di grafi: grafi non orientati

Un **grafo non orientato**  $G$  è una coppia  $(V, E)$  dove:

$V$  è un insieme detto insieme dei **vertici**

$E$  è un insieme di coppie **non ordinate** di vertici detto insieme degli **archi** (cioè,  $E \subseteq V \times V$ )



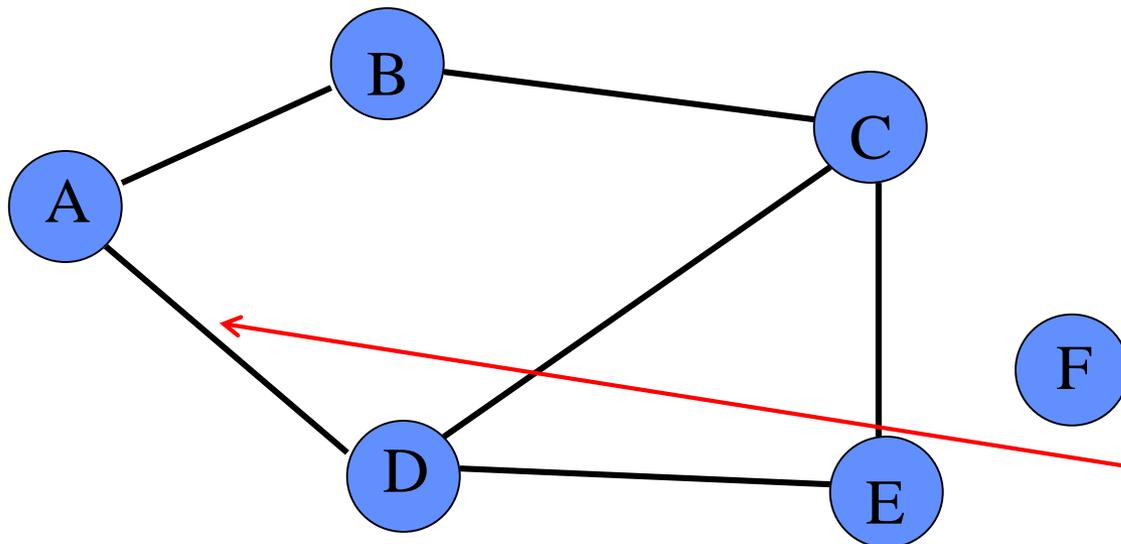
$$V = \{A, B, C, D, E, F\}$$
$$E = \{(A,B), (A,D), (B,C), (C,D), (C,E), (D,E)\}$$

## Tipi di grafi: grafi non orientati

Un **grafo non orientato**  $G$  è una coppia  $(V, E)$  dove:

$V$  è un insieme detto insieme dei **vertici**

$E$  è un insieme di coppie **non ordinate** di vertici detto insieme degli **archi** (cioè,  $E \subseteq V \times V$ )

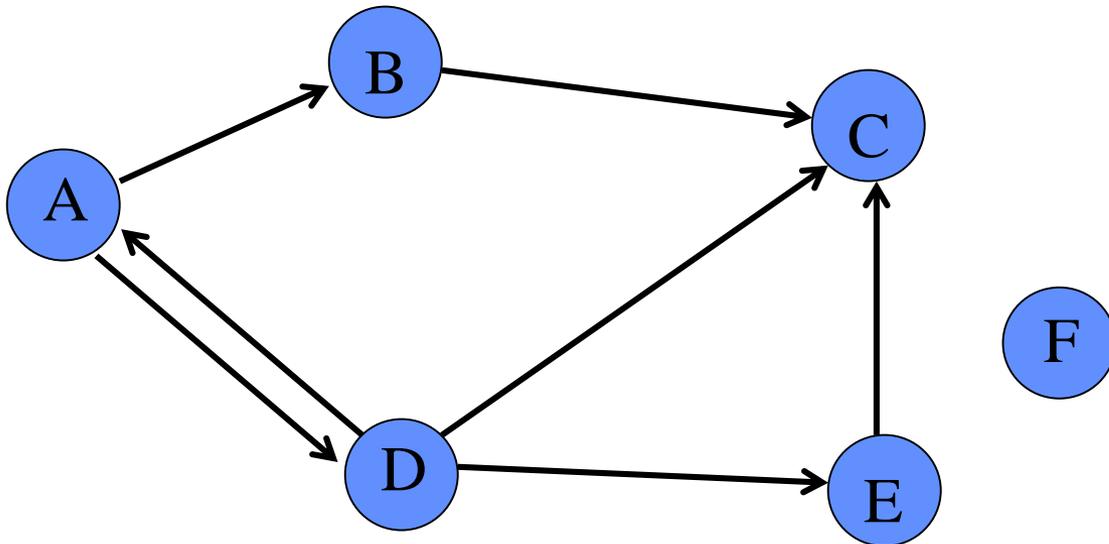


$V = \{A, B, C, D, E, F\}$   
 $E = \{(A,B), (A,D),$   
 $(B,C), (C,D),$   
 $(C,E), (D,E)\}$

$(A,D)$  e  $(D,A)$  denotano lo stesso arco

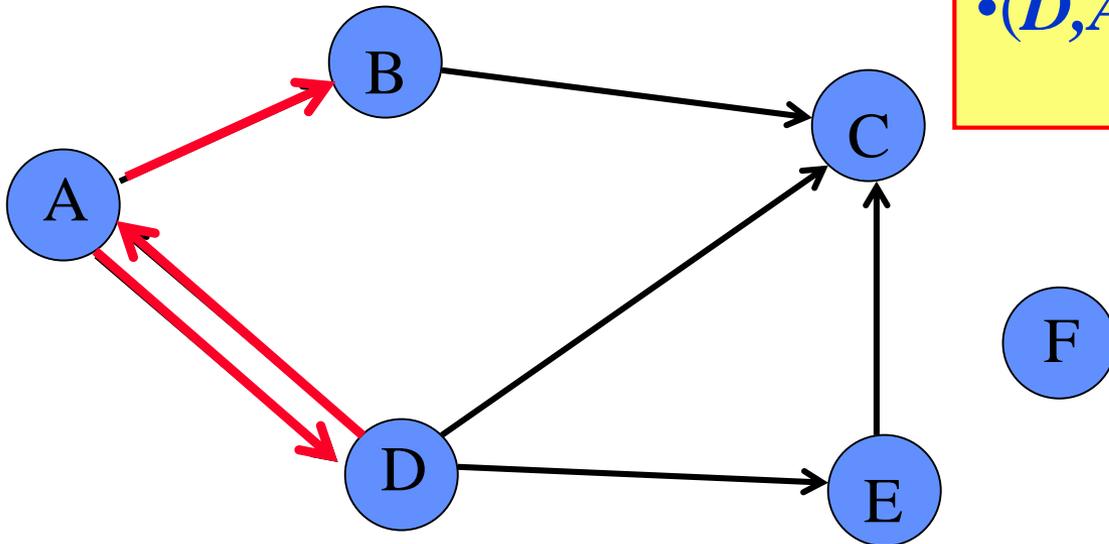
## Definizioni sui grafi

In un grafo orientato, un arco  $(w, v) \in E$  si dice *incidente* da  $w$  in  $v$



## Definizioni sui grafi

In un grafo orientato, un arco  $(w,v) \in E$  si dice *incidente* da  $w$  in  $v$



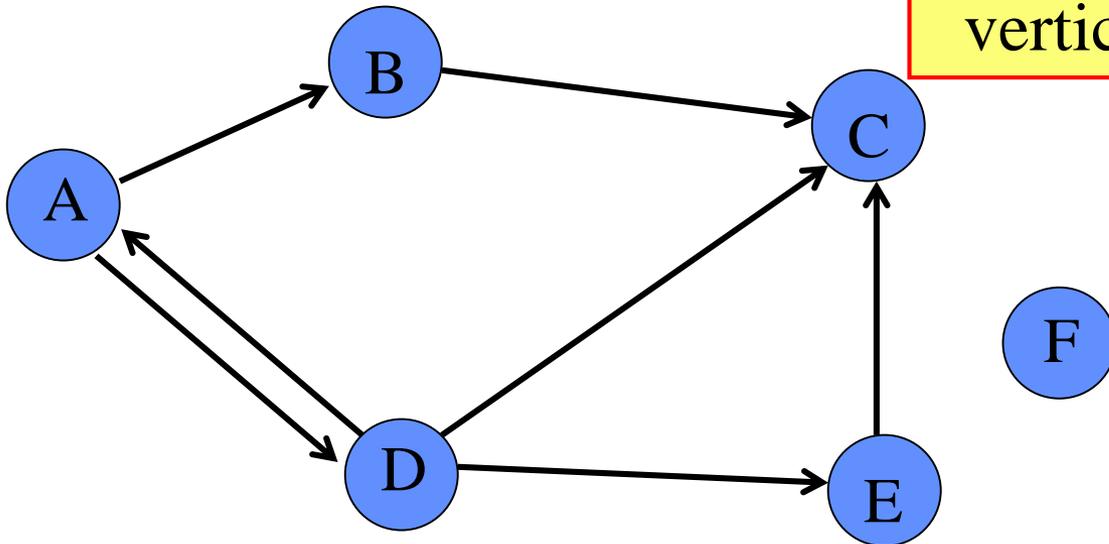
- $(A,B)$  è *incidente* da  $A$  a  $B$
- $(A,D)$  è *incidente* da  $A$  a  $D$
- $(D,A)$  è *incidente* da  $D$  a  $A$

# Definizioni sui grafi

Un vertice  $w$  si dice *adiacente* a  $v$  se e solo se

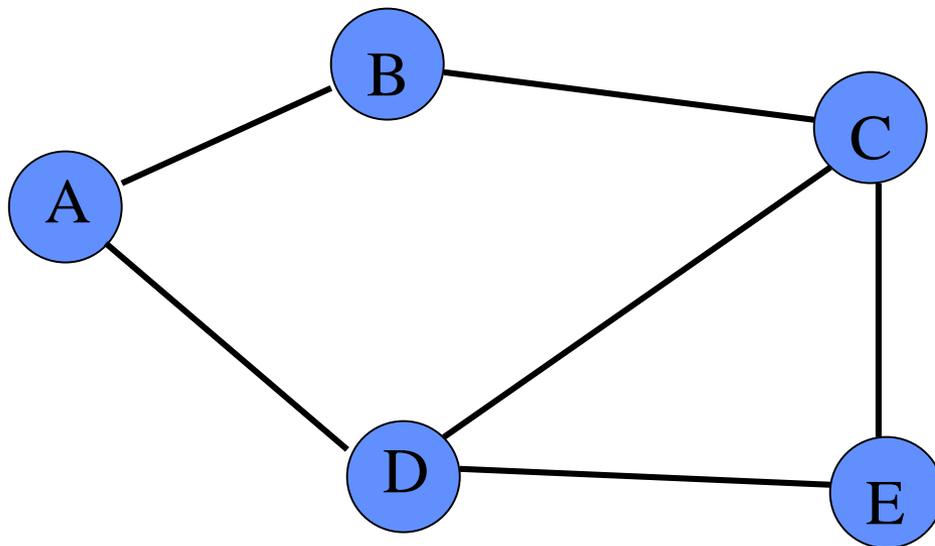
- $(v, w) \in E$ .

- $B$  è *adiacente* ad  $A$
- $C$  è *adiacente* a  $B$  e a  $D$
- $A$  è *adiacente* a  $D$  e vice versa
- $B$  **NON** è *adiacente* a  $D$  **NÉ** a  $C$
- $F$  **NON** è *adiacente* ad alcun vertice



## Definizioni sui grafi

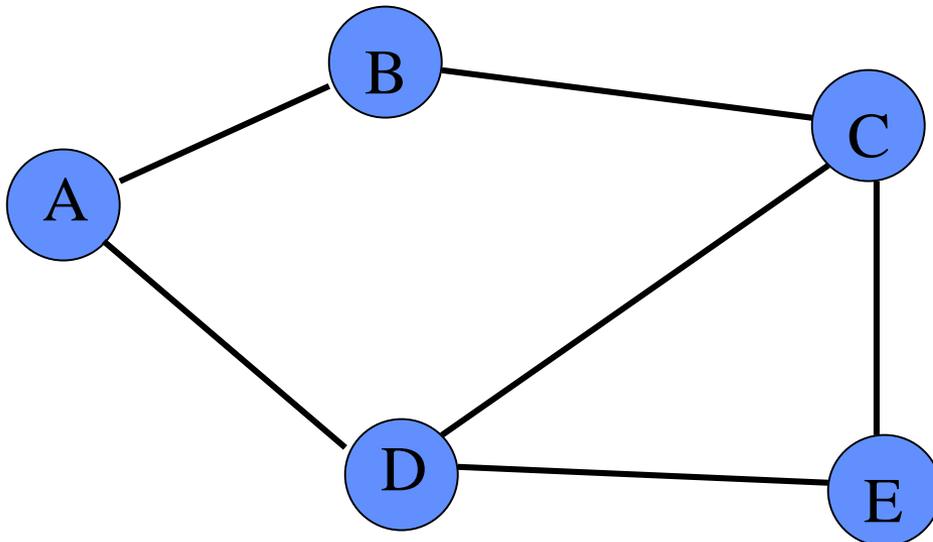
In un *grafo non orientato* la relazione di *adiacenza* tra vertici è *simmetrica*



- *A* è *adiacente* a *D* e vice versa
- *B* è *adiacente* a *A* e vice versa
- *F* **NON** è *adiacente* ad alcun vertice

## Definizioni sui grafi

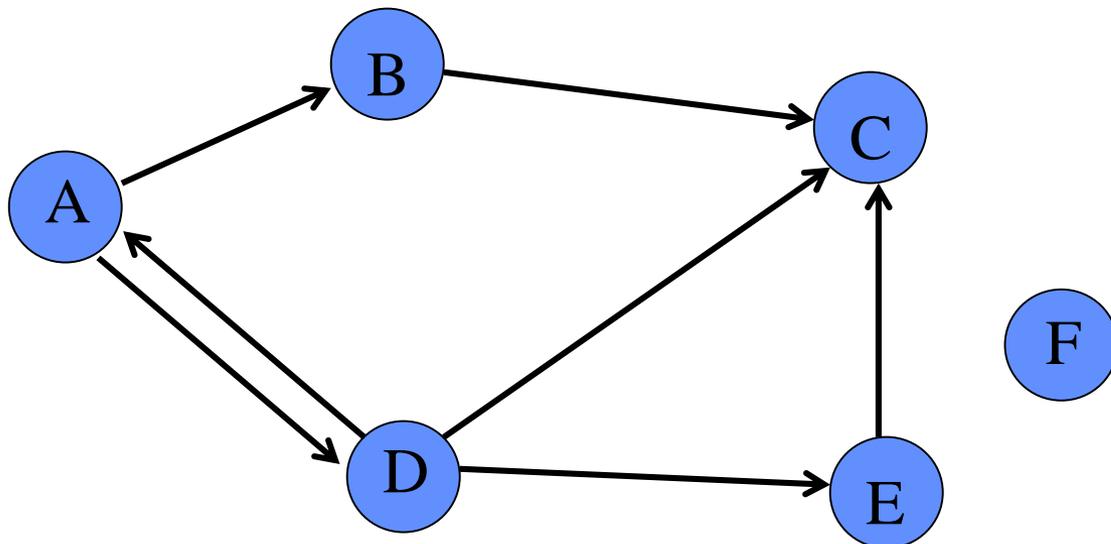
In un *grafo non orientato* il **grado** di un *vertice* è il *numero di archi* che da esso si dipartono



- *A*, *B* ed *E* hanno **grado 2**
- *C* e *D* hanno **grado 3**
- *F* ha **grado 0**

# Definizioni sui grafi

In un *grafo orientato* il **grado entrante (uscente)** di un *vertice* è il **numero di archi incidenti in (uscenti da)** esso

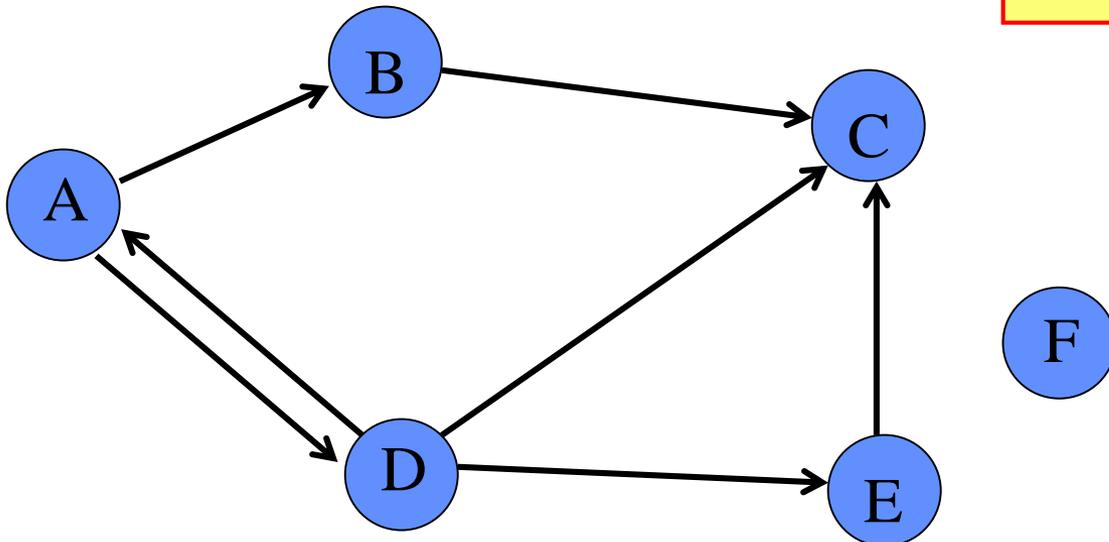


- *A* ha **grado uscente 2** e **grado entrante 1**
- *B* ha **grado uscente 1** e **grado entrante 1**
- *C* ha **grado uscente 0** e **grado entrante 3**
- *D* ha **grado uscente 3** e **grado entrante 1**

# Definizioni sui grafi

In un *grafo orientato* il *grado* di un *vertice* è la somma del suo *grado entrante* e del suo *grado uscente*

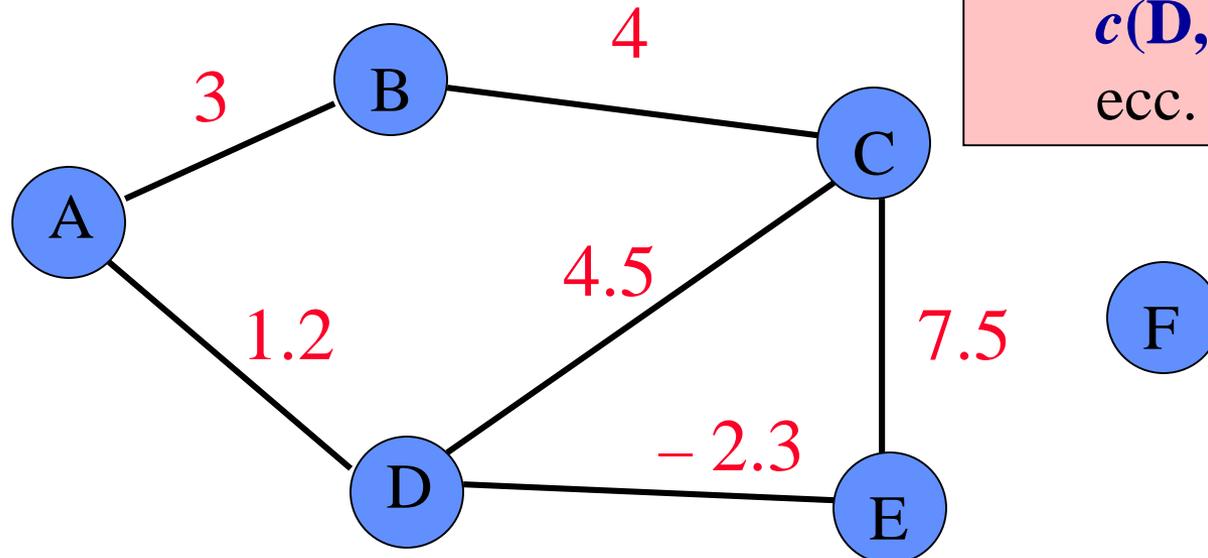
- *A* e *C* hanno *grado 3*
- *B* ha *grado 2*
- *D* ha *grado 4*



# Definizioni sui grafi

In alcuni casi, gli archi hanno un *peso* (o *costo*) associato.

Il costo può essere rappresentato da una **funzione di costo**,  $c: E \rightarrow \mathbf{R}$ , dove  $\mathbf{R}$  è l'insieme dei numeri reali (o interi).

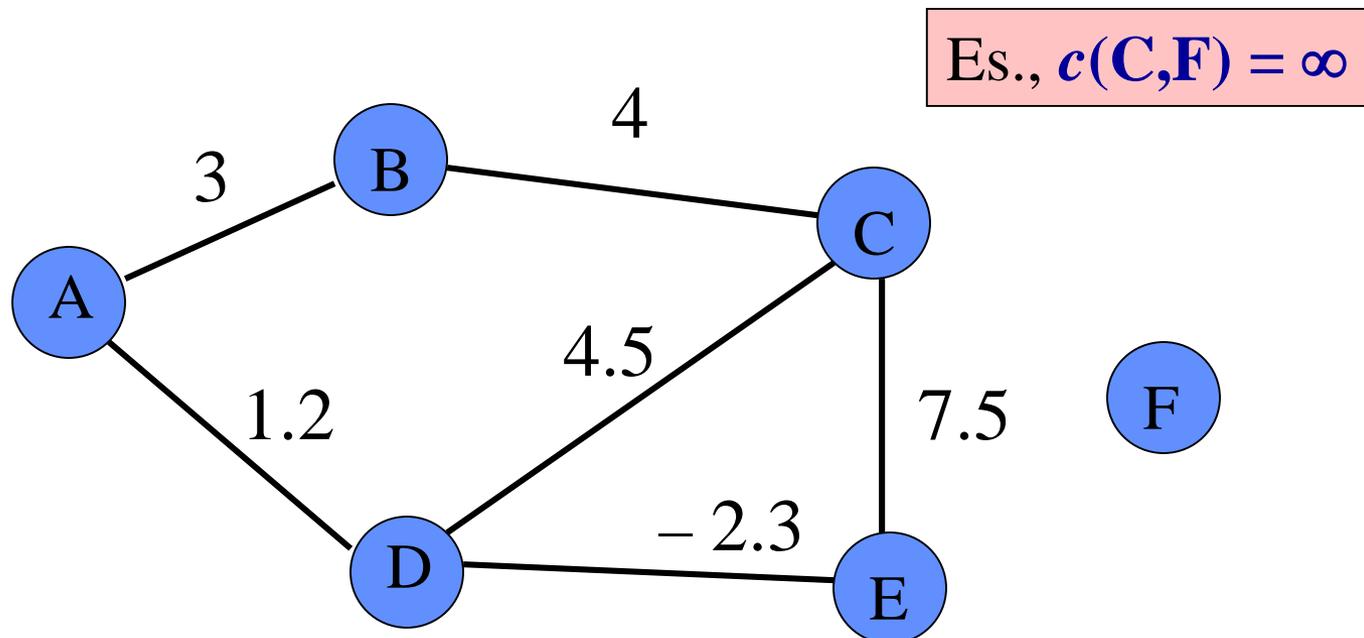


Es.,  $c(A, B) = 3$ ,  
 $c(D, E) = -2.3$ ,  
ecc.

## Definizioni sui grafi

In alcuni casi, gli archi hanno un *peso* (o *costo*) associato.

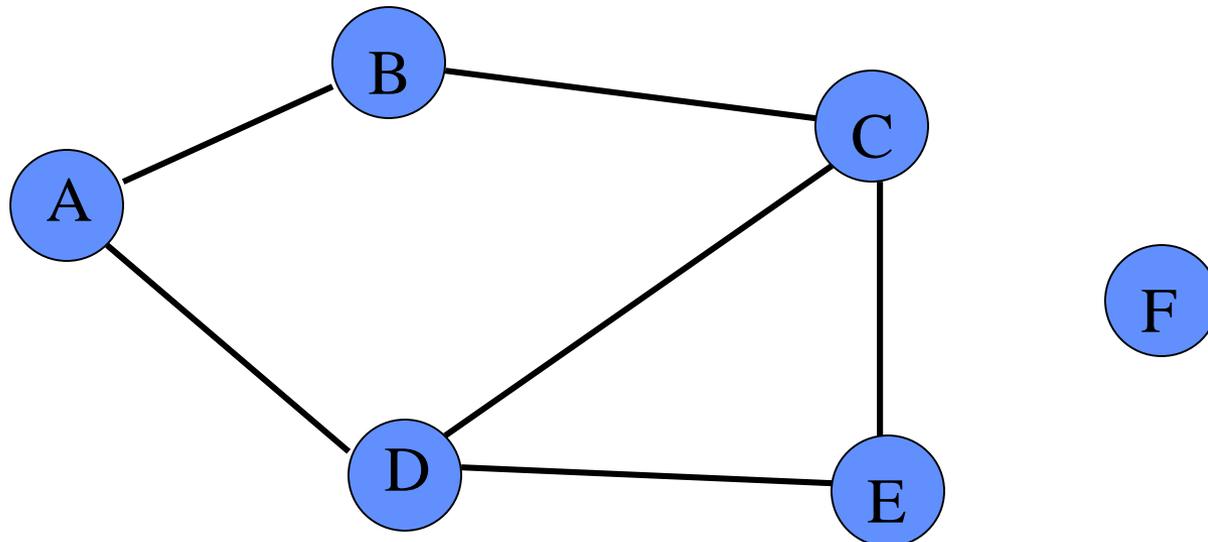
Quando tra due vertici *non esiste* un arco, si dice che il costo è *infinito*.



# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

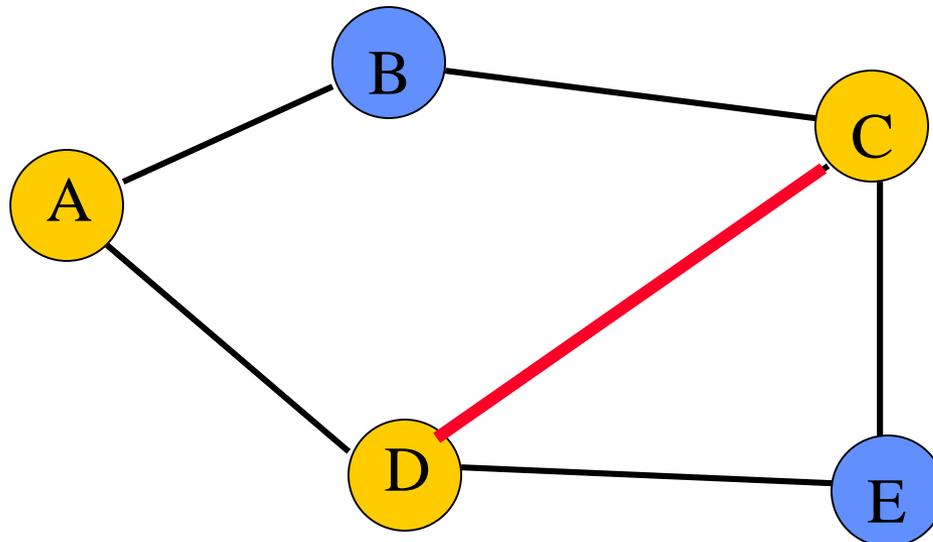
Un *sottografo* di  $G$  è un grafo  $H = (V^*, E^*)$  tale che  $V^* \subseteq V$  e  $E^* \subseteq E$ . (e poiché  $H$  è un grafo, deve valere che  $E^* \subseteq V^* \times V^*$ .)



# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

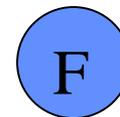
Un *sottografo* di  $G$  è un grafo  $H = (V^*, E^*)$  tale che  $V^* \subseteq V$  e  $E^* \subseteq E$ . (e poiché  $H$  è un grafo, deve valere che  $E^* \subseteq V^* \times V^*$ .)



Es.,

$$V^* = \{A, C, D\},$$

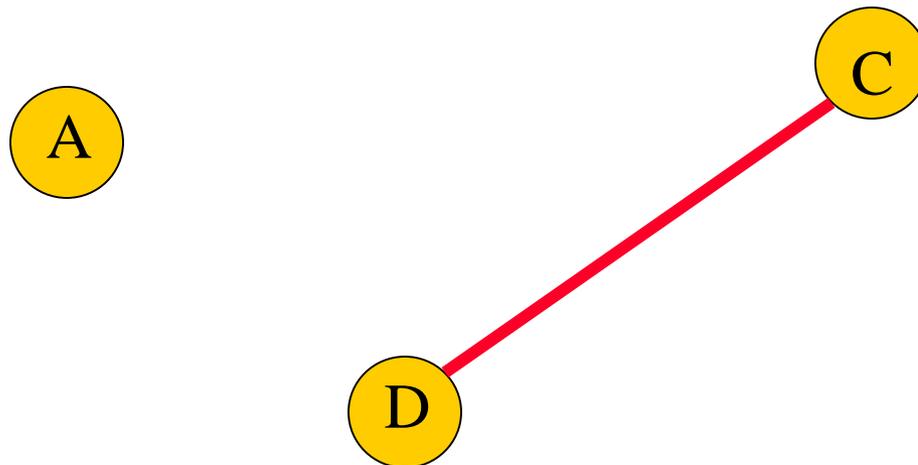
$$E^* = \{(C, D)\}.$$



# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

Un *sottografo* di  $G$  è un grafo  $H = (V^*, E^*)$  tale che  $V^* \subseteq V$  e  $E^* \subseteq E$ . (e poiché  $H$  è un grafo, deve valere che  $E^* \subseteq V^* \times V^*$ .)



Es.,

$$V^* = \{A, C, D\},$$

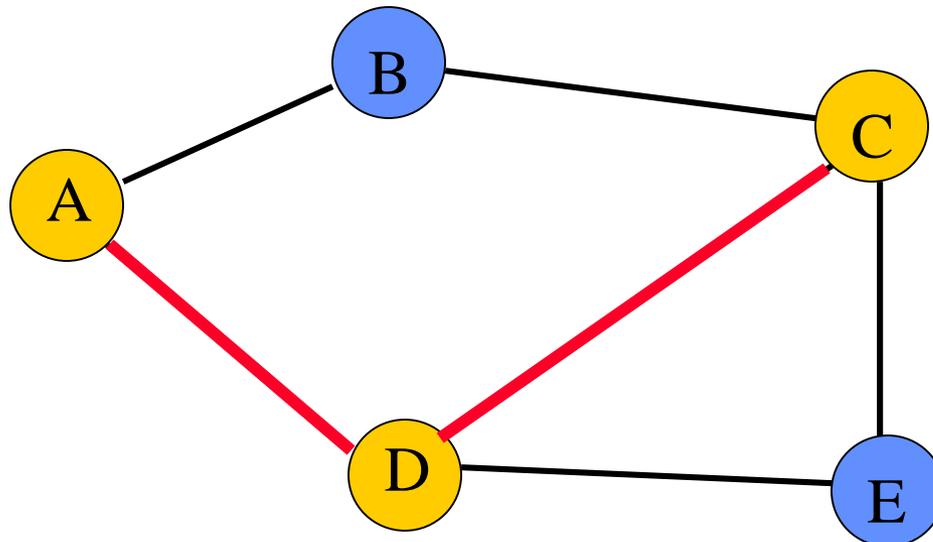
$$E^* = \{(C, D)\}.$$

# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo e  $V^* \subseteq V$  un insieme di vertici.

Il *sottografo* di  $G$  *indotto* da  $V^*$  è il grafo  $H = (V^*, E^*)$  tale che:

$$E^* = \{(w, v) \in E \mid w, v \in V^*\} = E \cap (V^* \times V^*)$$



Es.,

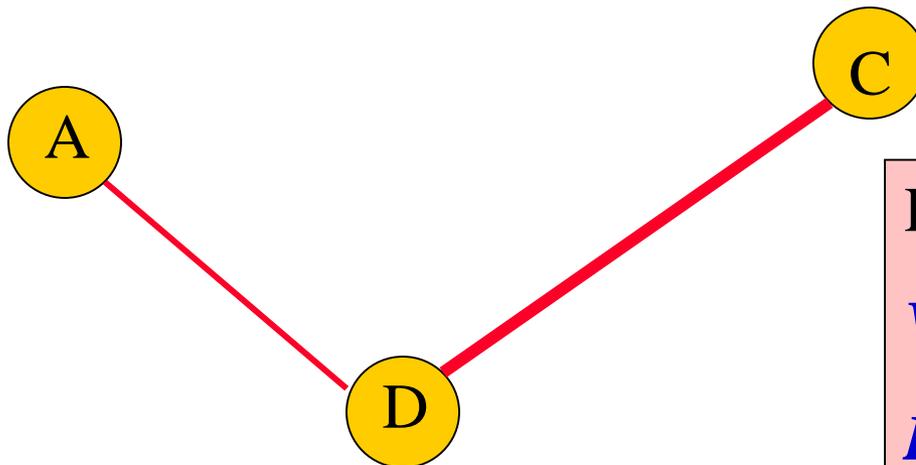
$$V^* = \{A, C, D\}$$

# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo e  $V^* \subseteq V$  un insieme di vertici.

Il *sottografo* di  $G$  *indotto* da  $V^*$  è il grafo  $H=(V^*, E^*)$  tale che:

$$E^* = E \cap (V^* \times V^*)$$



Es.,

$$V^* = \{A, C, D\},$$

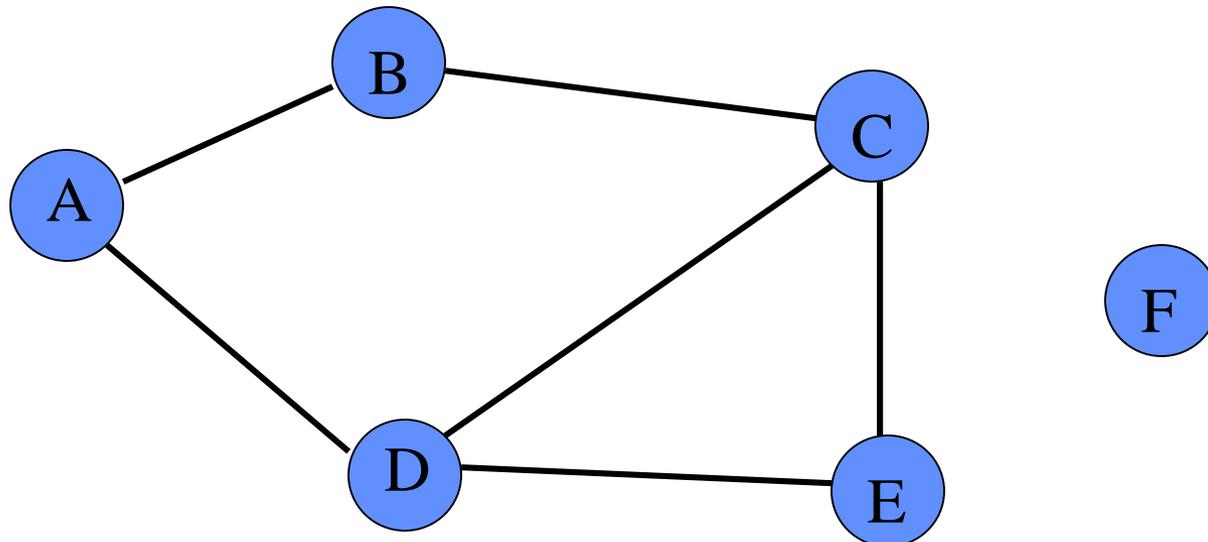
$$E^* = \{(C, D), (A, D)\}.$$

# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

Un *sottografo*  $H = (V^*, E^*)$  di  $G$  è detto *di supporto* se:

$$V^* = V$$

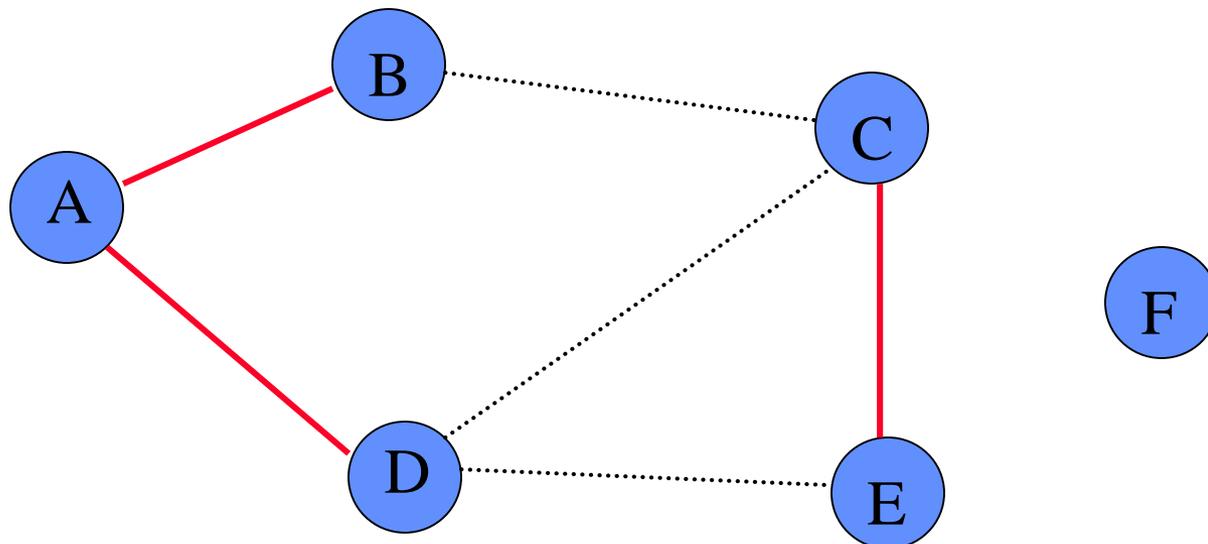


# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

Un *sottografo*  $H = (V^*, E^*)$  di  $G$  è detto *di supporto* se:

$$V^* = V$$

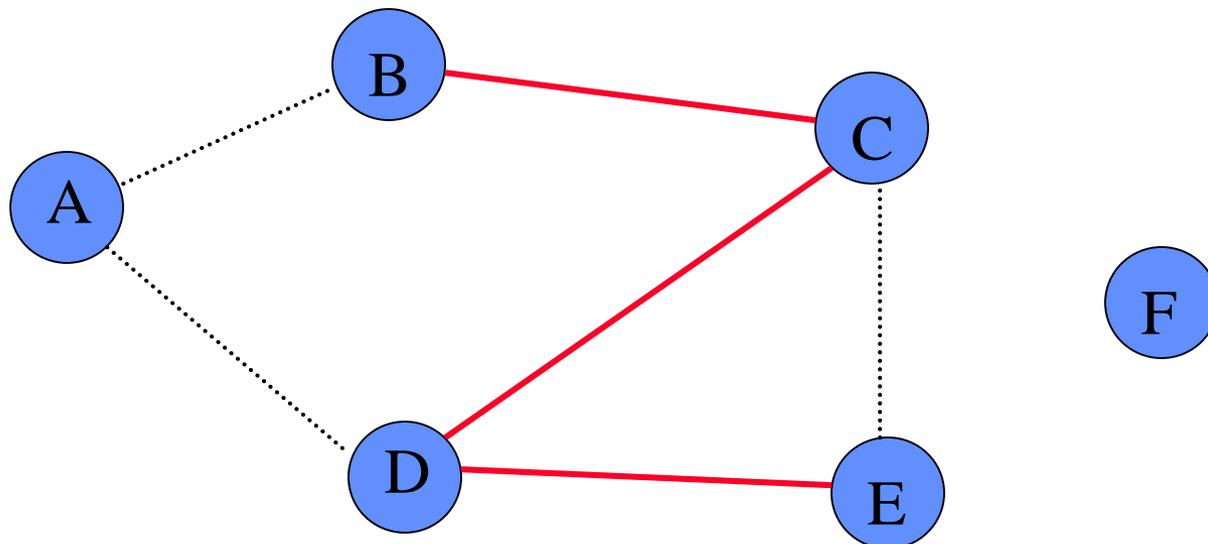


# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

Un *sottografo*  $H = (V^*, E^*)$  di  $G$  è detto *di supporto* se:

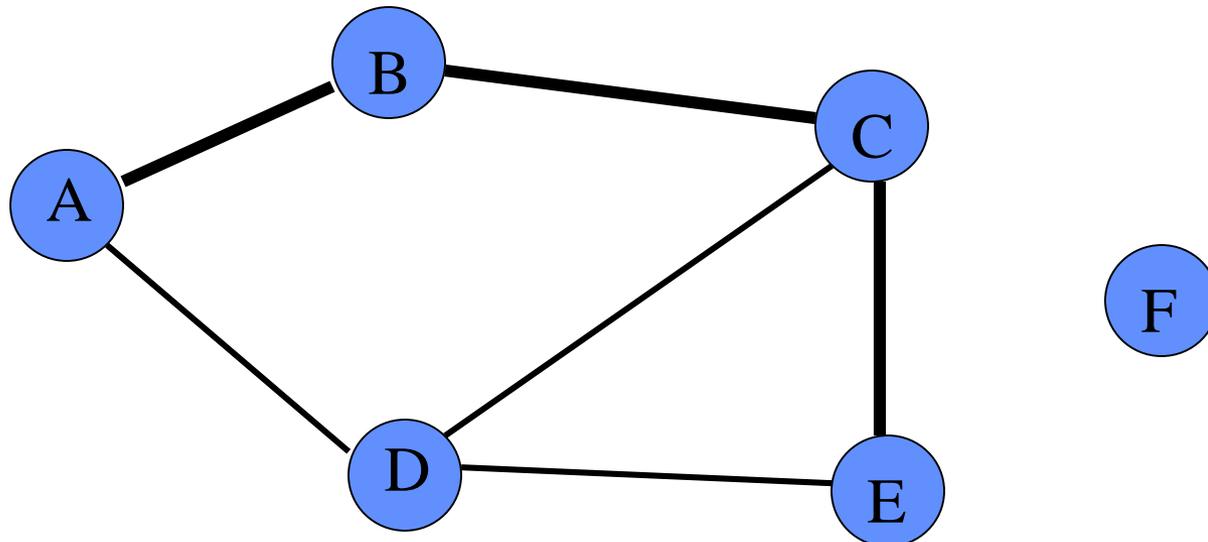
$$V^* = V$$



## Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

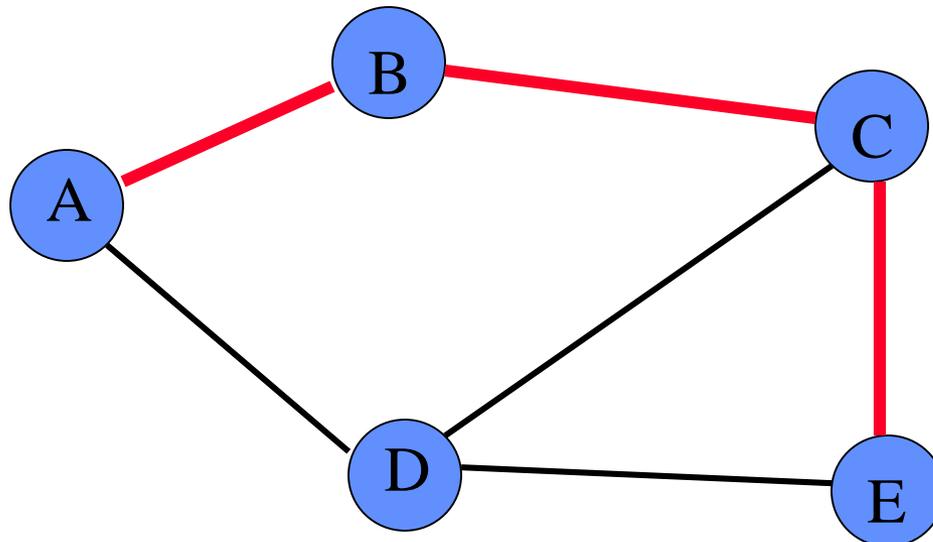
Un *percorso* nel grafo è una sequenza di vertici  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  tale che  $(w_i, w_{i+1}) \in E$  per  $1 \leq i \leq n-1$ .



# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

Un *percorso* nel grafo è una sequenza di vertici  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  tale che  $(w_i, w_{i+1}) \in E$  per  $1 \leq i \leq n-1$ .



Es.,

$\langle A, B, C, E \rangle$

è un percorso nel  
grafo

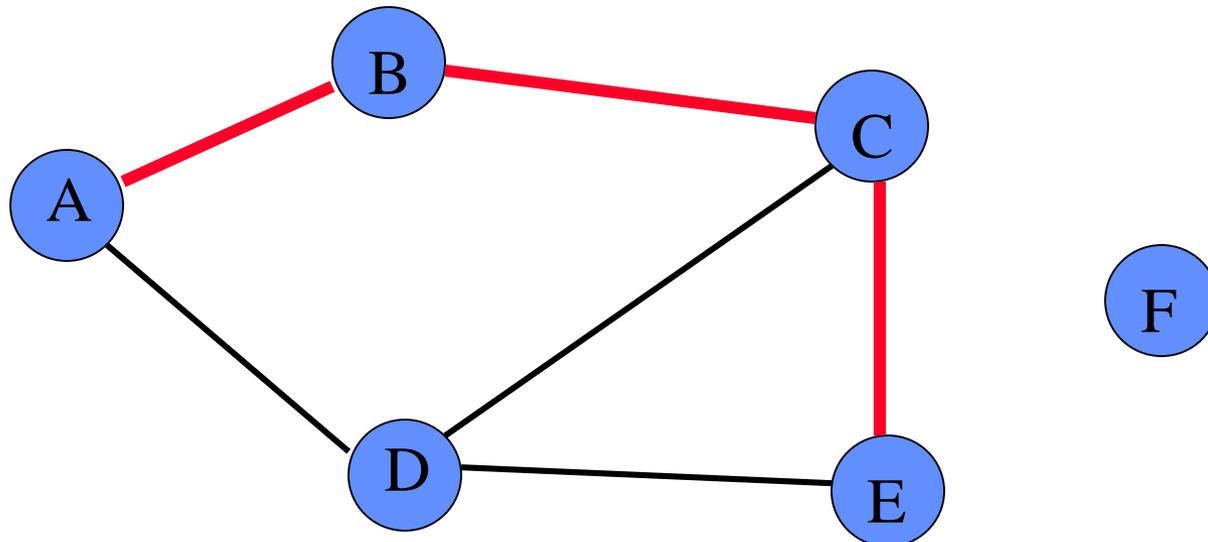


# Definizioni sui grafi

Sia  $G = (V, E)$  un grafo.

Un **percorso** nel grafo è una sequenza di vertici  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  tale che  $(w_i, w_{i+1}) \in E$  per  $1 \leq i \leq n-1$ .

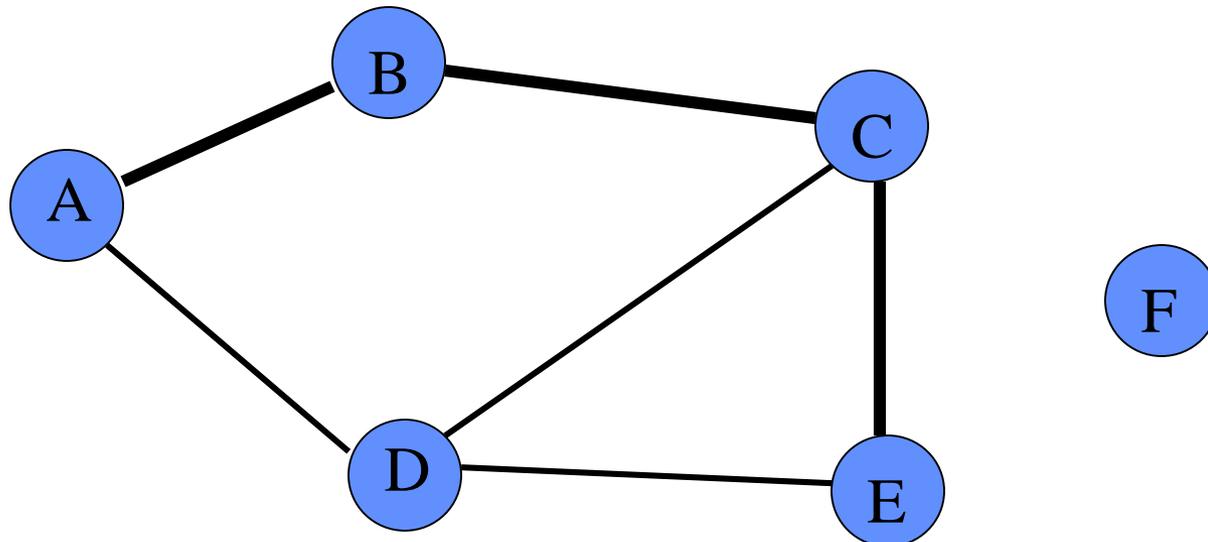
Il **percorso**  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  si dice che **contiene** i vertici  $w_1, w_2, \dots, w_n$  e gli archi  $(w_1, w_2)$   $(w_2, w_3)$   $\dots$   $(w_{n-1}, w_n)$



## Definizioni sui grafi

Sia  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  un *percorso*.

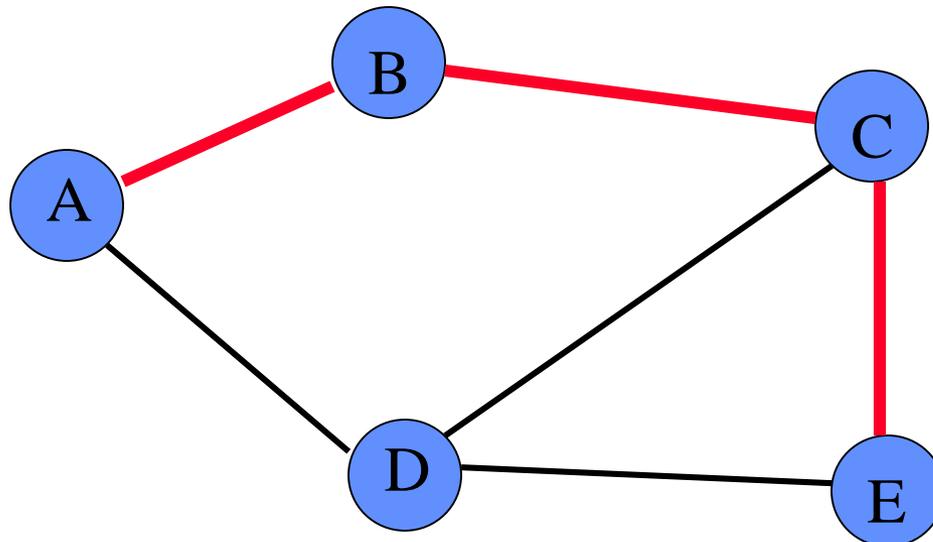
La *lunghezza* del percorso è il *numero totale di archi* che connettono i vertici nell'ordine della sequenza (se il numero di vertici nella sequenza è  $n$ , il numero di archi sarà  $n-1$ ).



# Definizioni sui grafi

Sia  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  un *percorso*.

La *lunghezza* del percorso è il *numero totale di archi* che connettono i vertici nell'ordine della sequenza (se il numero di vertici nella sequenza è  $n$ , il numero di archi sarà  $n-1$ ).

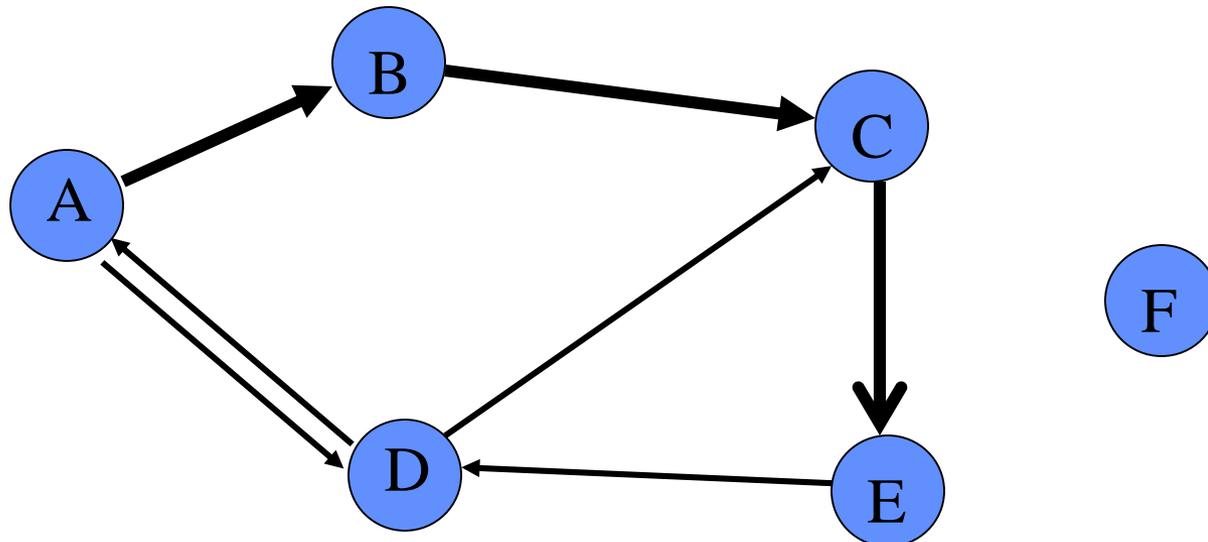


Es., la lunghezza del percorso  $\langle A, B, C, E \rangle$  è 3.

## Definizioni sui grafi

Sia  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  un *percorso* in un *grafo orientato*.

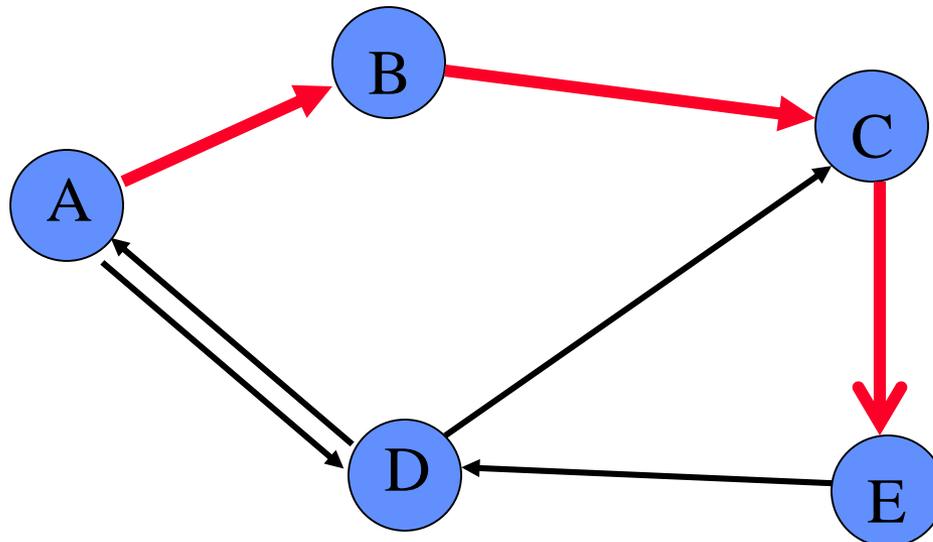
Poiché *ogni arco*  $(w_i, w_{i+1})$  nel percorso è una *coppia ordinata di vertici*, gli *archi* del percorso sono sempre *orientati lungo il percorso*.



# Definizioni sui grafi

Sia  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  un *percorso* in un *grafo orientato*.

Poiché *ogni arco*  $(w_i, w_{i+1})$  nel percorso è una *coppia ordinata di vertici*, gli *archi* del percorso sono sempre *orientati lungo il percorso*.



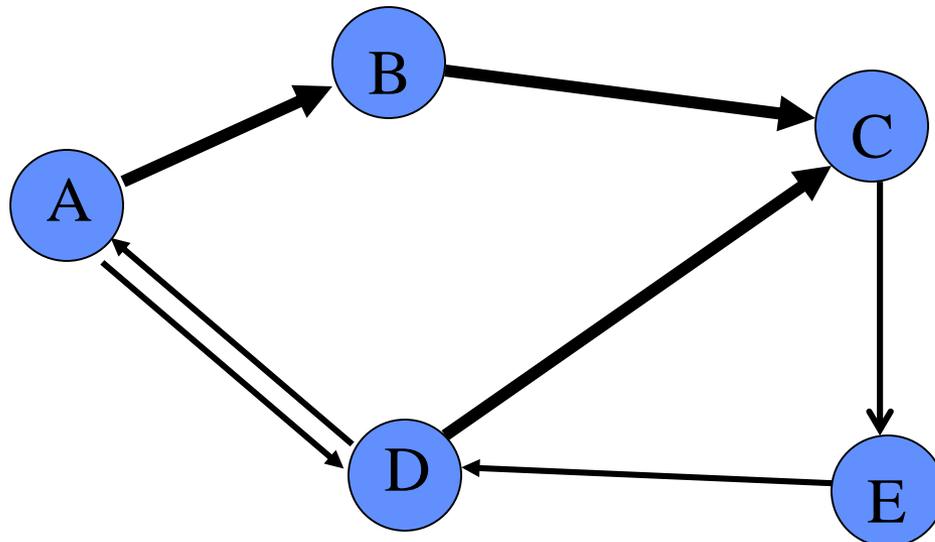
Es.,  $\langle A, B, C, E \rangle$   
è un percorso in  
questo grafo  
orientato, ma ...



# Definizioni sui grafi

Sia  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  un *percorso* in un *grafo orientato*.

Poiché *ogni arco*  $(w_i, w_{i+1})$  nel percorso è una *coppia ordinata di vertici*, gli *archi* del percorso sono sempre *orientati lungo il percorso*.

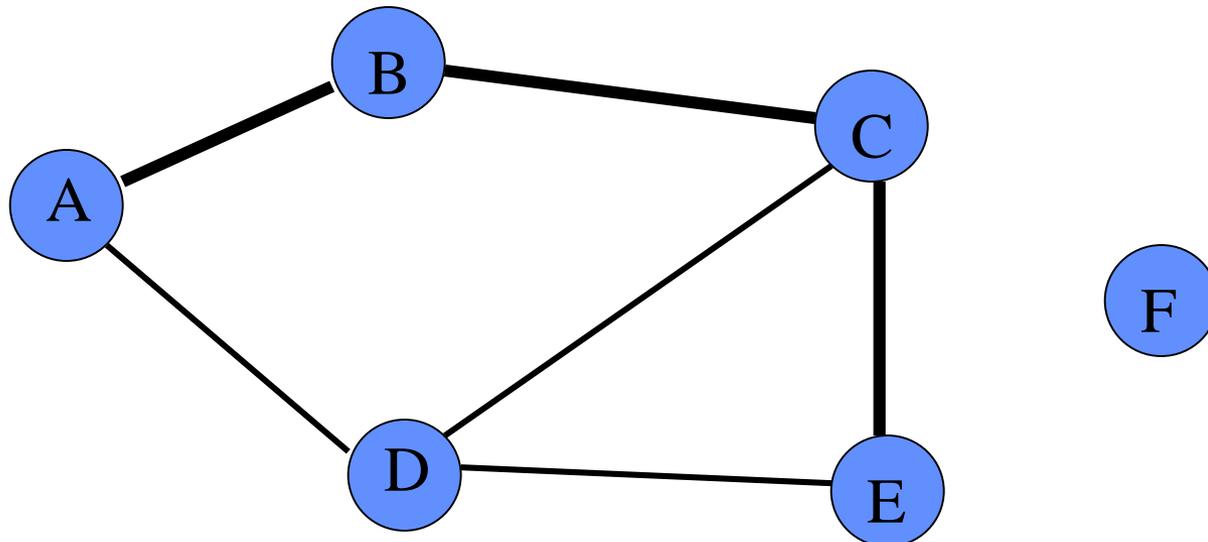


... ma  $\langle A, B, C, D \rangle$   
*non è* un percorso,  
poiché  $(C, D)$  non è  
un arco.



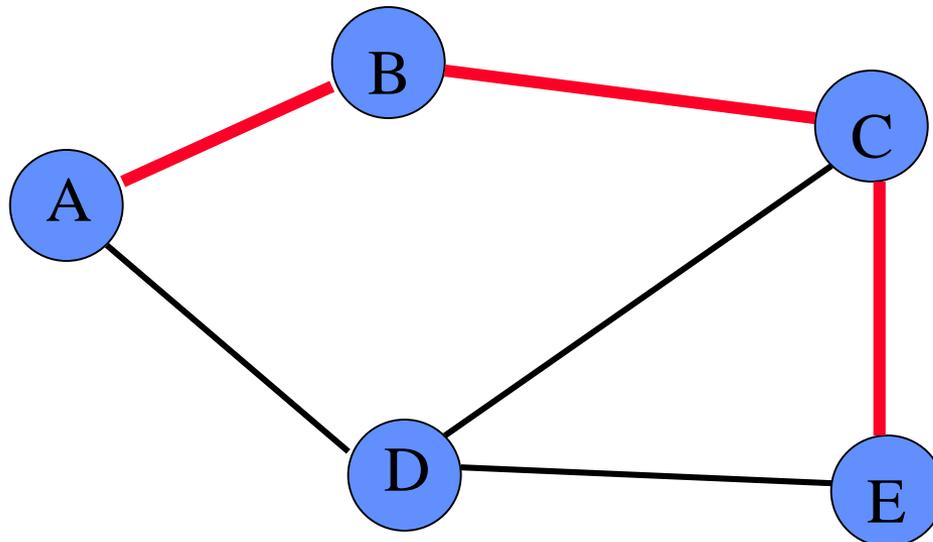
## Definizioni sui grafi

Un percorso si dice *semplice* se tutti i *suoi vertici sono distinti* (compaiono una sola volta nella sequenza), *eccetto* al più il primo e l'ultimo che possono coincidere.



## Definizioni sui grafi

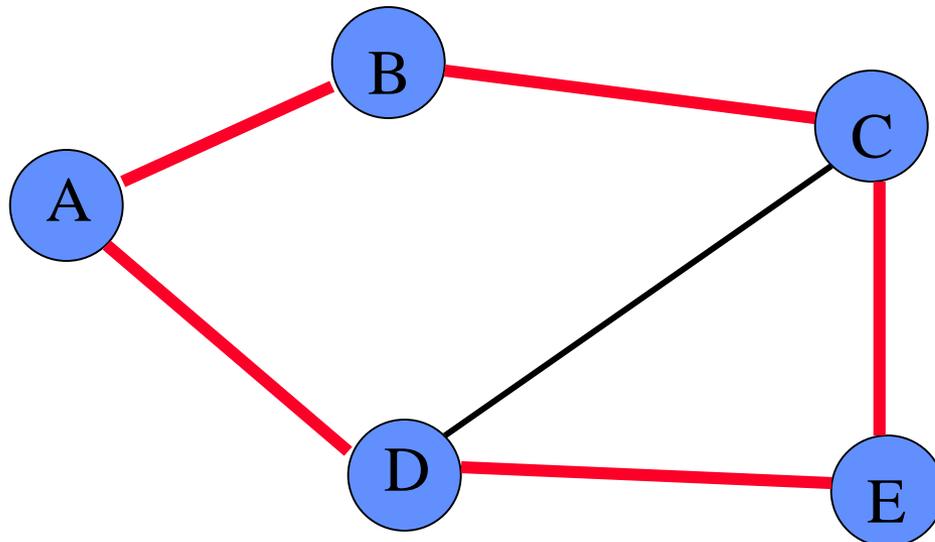
Un percorso si dice *semplice* se tutti i *suoi vertici sono distinti* (compaiono una sola volta nella sequenza), *eccetto* al più il primo e l'ultimo che possono coincidere.



Es., il percorso  
 $\langle A, B, C, E \rangle$   
è *semplice* ...

## Definizioni sui grafi

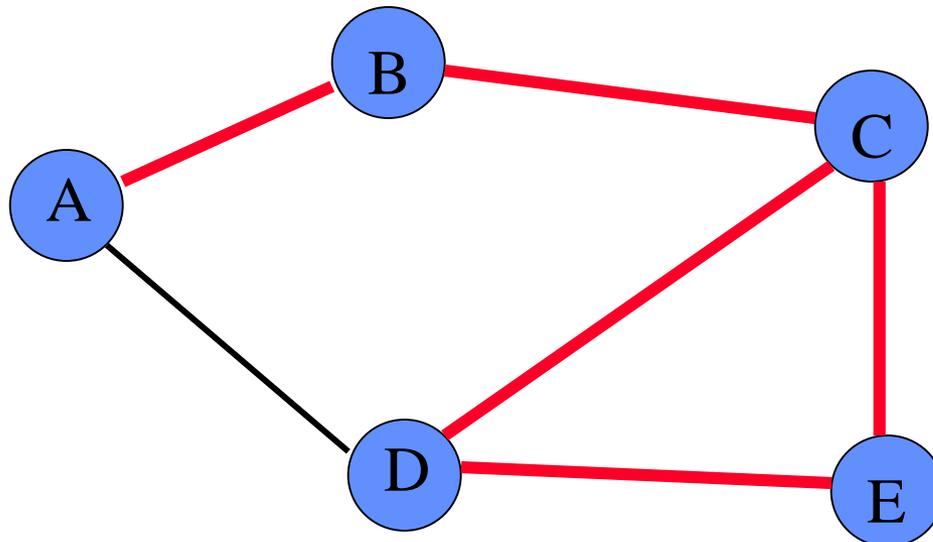
Un percorso si dice *semplice* se tutti i *suoi vertici sono distinti* (compaiono una sola volta nella sequenza), *eccetto* al più il primo e l'ultimo che possono coincidere.



... così come anche  
<A, B, C, E, D, A>.

## Definizioni sui grafi

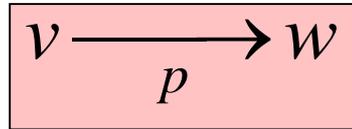
Un percorso si dice *semplice* se tutti i *suoi vertici sono distinti* (compaiono una sola volta nella sequenza), *eccetto* al più il primo e l'ultimo che possono coincidere.



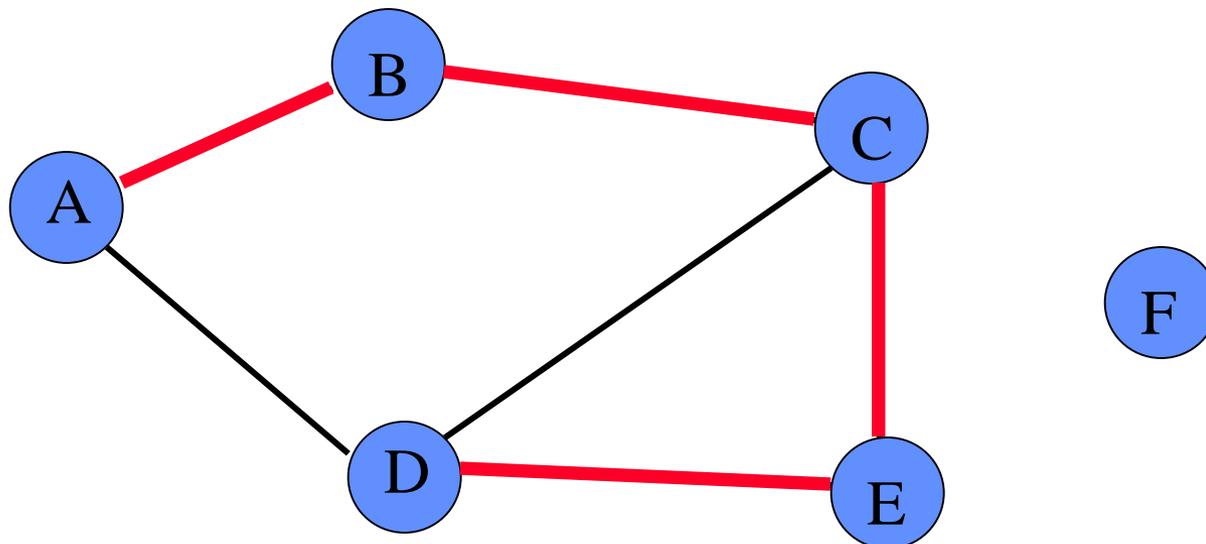
... ma il percorso  
 $\langle A, B, C, E, D, C \rangle$   
*non è* semplice,  
poiché **C** è ripetuto.

## Definizioni sui grafi

Se esiste un percorso  $p$  tra i vertici  $v$  e  $w$ , si dice che  $w$  è *raggiungibile da*  $v$  tramite  $p$

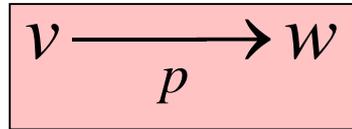


Es.:  $A$  è *raggiungibile* da  $D$  e vice versa

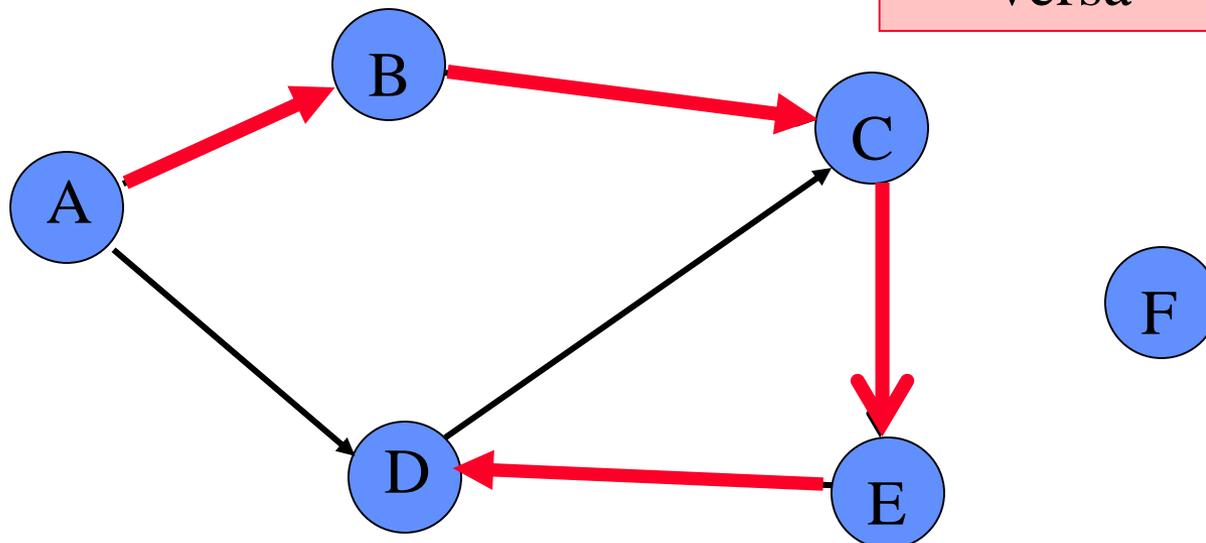


## Definizioni sui grafi

Se esiste un percorso  $p$  tra i vertici  $v$  e  $w$ , si dice che  $w$  è *raggiungibile da*  $v$  tramite  $p$



Es.:  $A$  è *raggiungibile* da  $D$  ma non vice versa

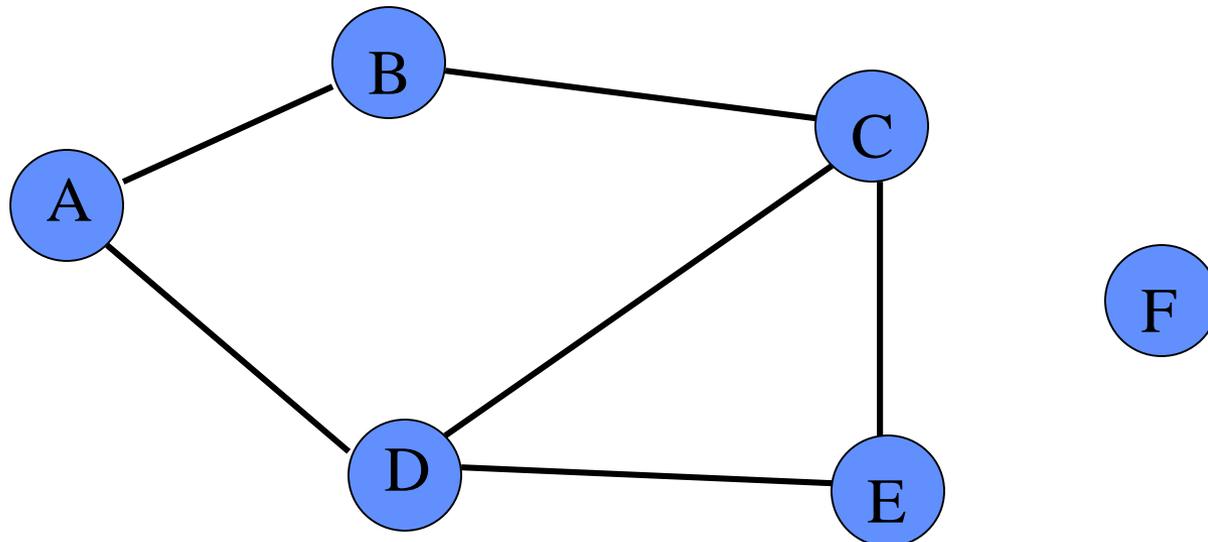


# Definizioni sui grafi

Se  $G$  è un *grafo non orientato*, diciamo che  $G$  è *connesso* se esiste un *percorso* da *ogni vertice* ad *ogni altro vertice*.

Un grafo non orientato *non connesso* si dice *sconnesso*.

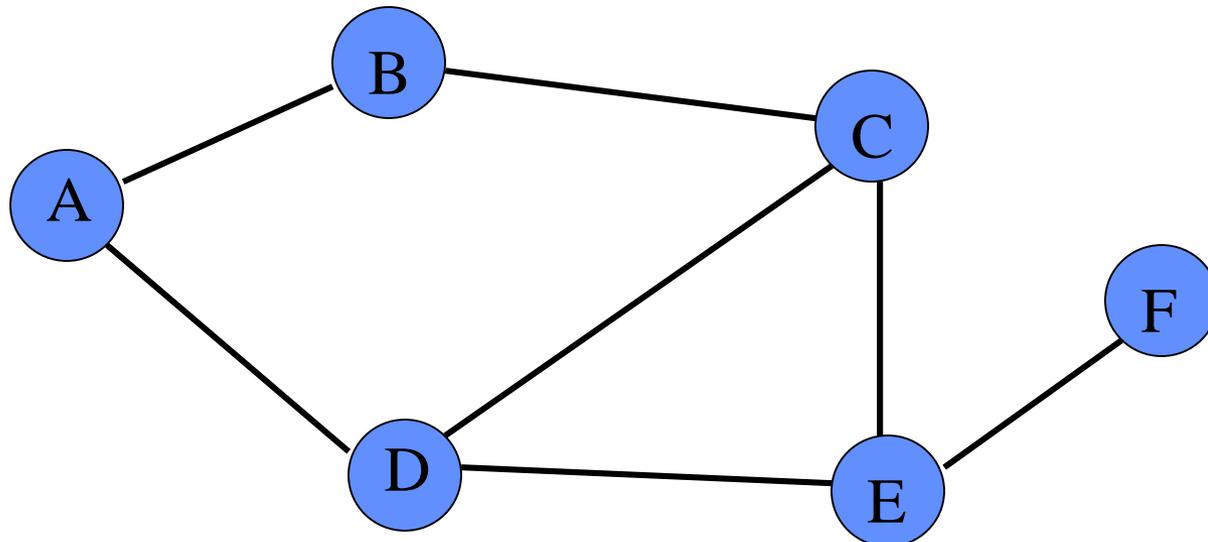
Questo grafo non orientato *non è connesso*.



## Definizioni sui grafi

Se  $G$  è un *grafo non orientato*, diciamo che  $G$  è *connesso* se esiste un *percorso* da *ogni vertice* ad *ogni altro vertice*.

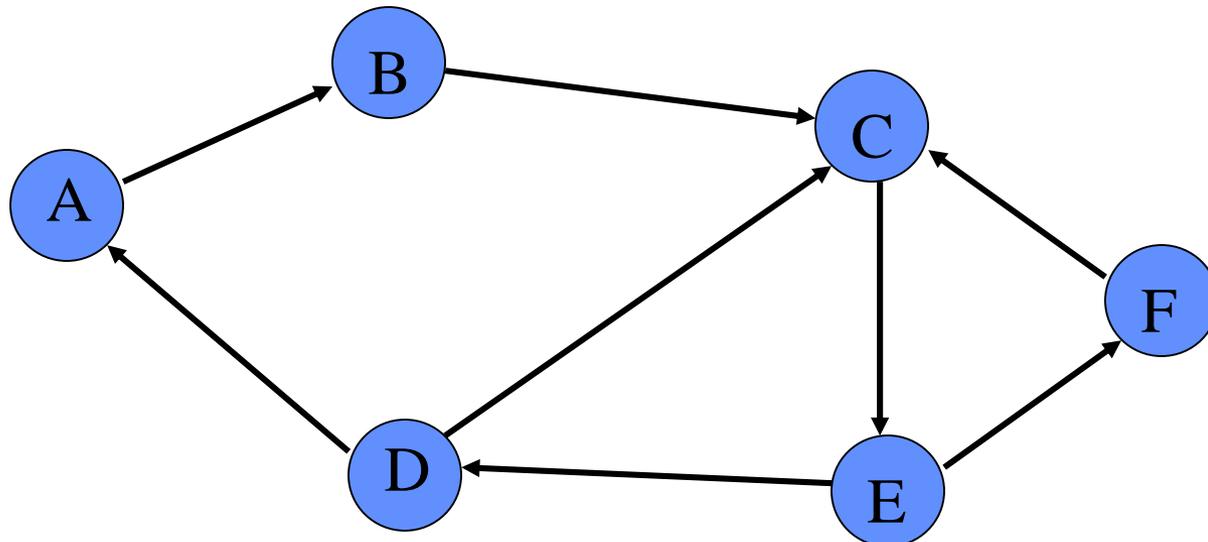
Questo è *connesso*.



# Definizioni sui grafi

Se  $G$  è un *grafo orientato*, diciamo che  $G$  è *fortemente connesso* se esiste un *percorso* da *ogni vertice* ad *ogni altro vertice*.

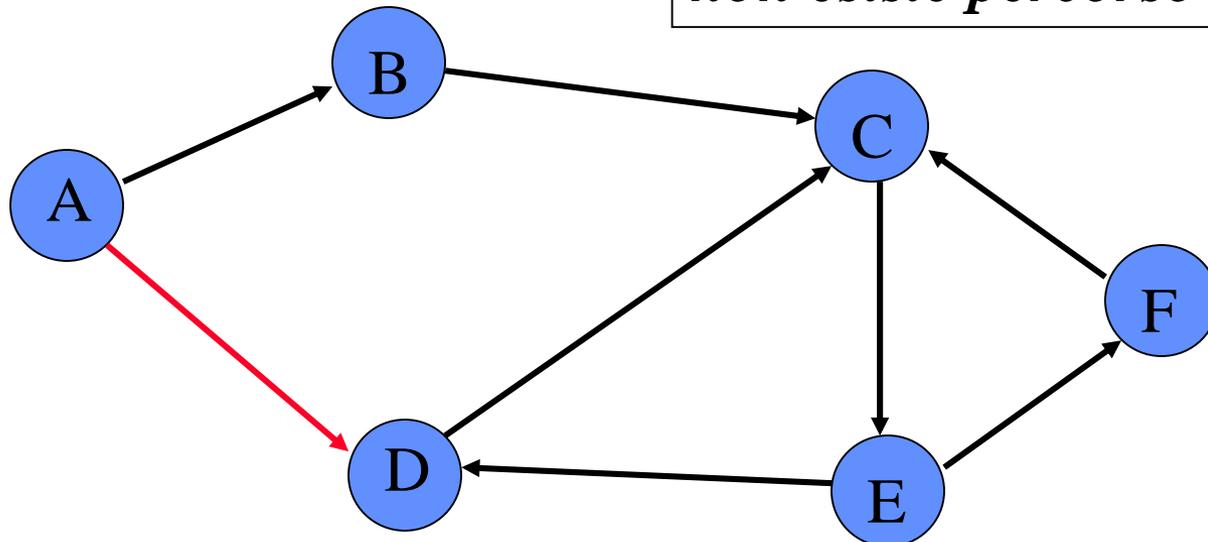
Questo grafo orientato è *fortemente connesso*.



## Definizioni sui grafi

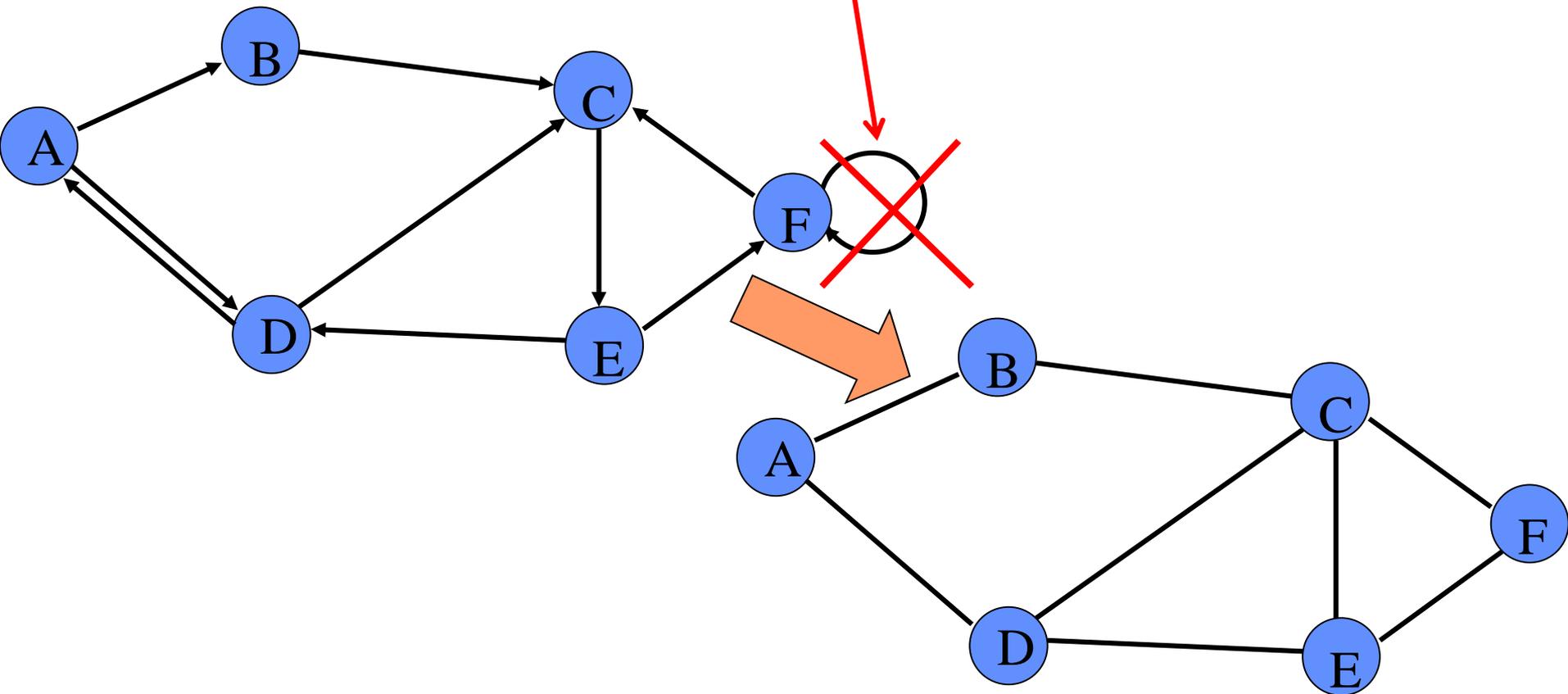
Se  $G$  è un *grafo orientato*, diciamo che  $G$  è *fortemente connesso* se esiste un *percorso* da *ogni vertice* ad *ogni altro vertice*.

Questo grafo orientato **non è fortemente connesso**; ad es., non esiste percorso da **D** a **A**.



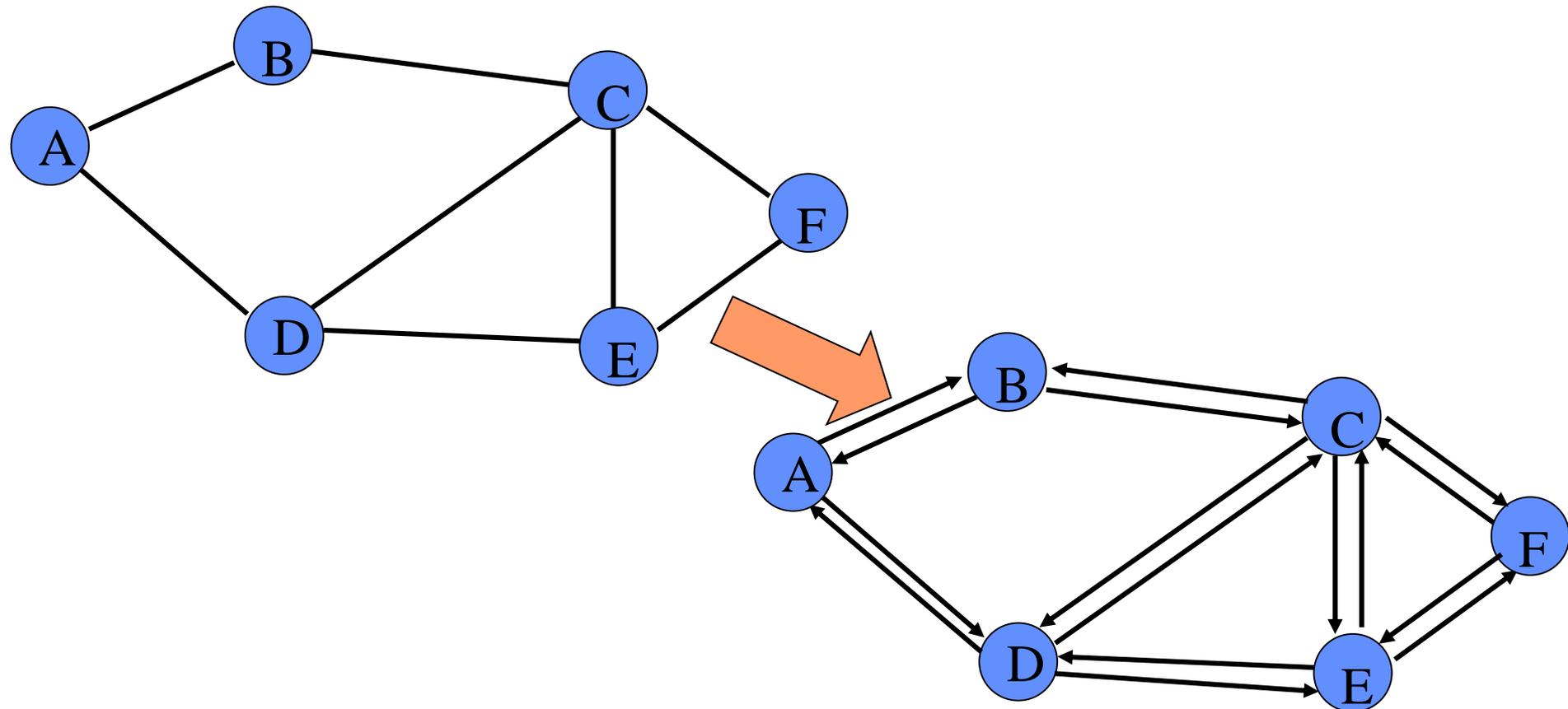
## Definizioni sui grafi

Se  $G$  è un *grafo orientato*, il grafo ottenuto ignorando la direzione degli archi e i archi ciclici è detto il *grafo non orientato sottostante* o anche *versione non orientata di  $G$* .



## Definizioni sui grafi

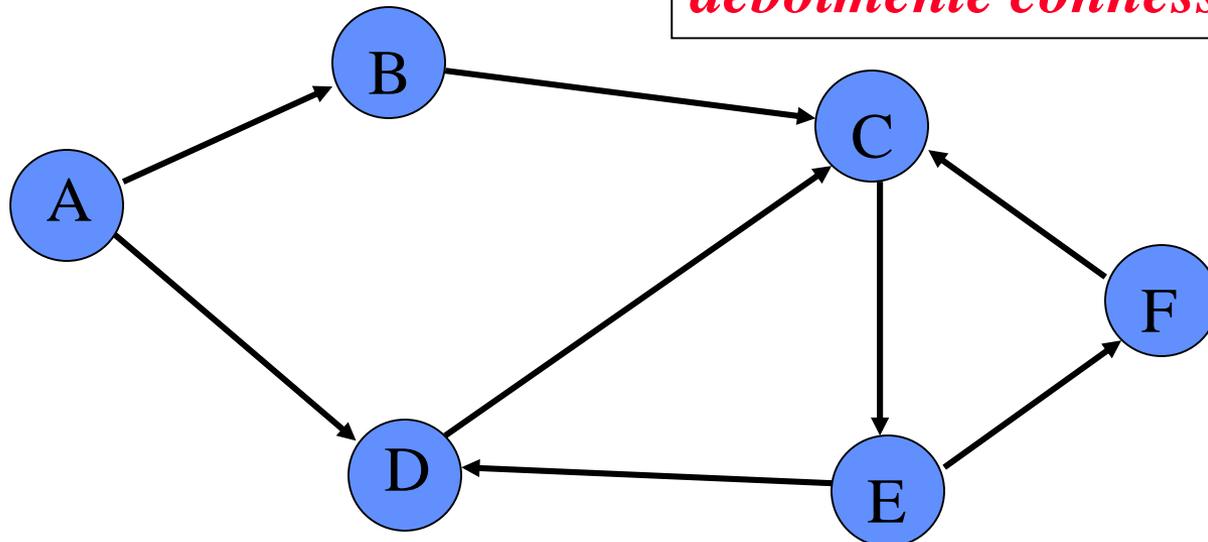
Se  $G$  è un *grafo non orientato*, il grafo ottenuto inserendo due archi orientati per ogni arco non orientato del grafo è detto il *versione orientata di  $G$* .



# Definizioni sui grafi

Se  $G$  è un *grafo orientato non fortemente connesso*, ma se il *grafo non orientato sottostante* (cioè senza la direzione degli archi) è *connesso*, diciamo che  $G$  è *debolmente connesso*.

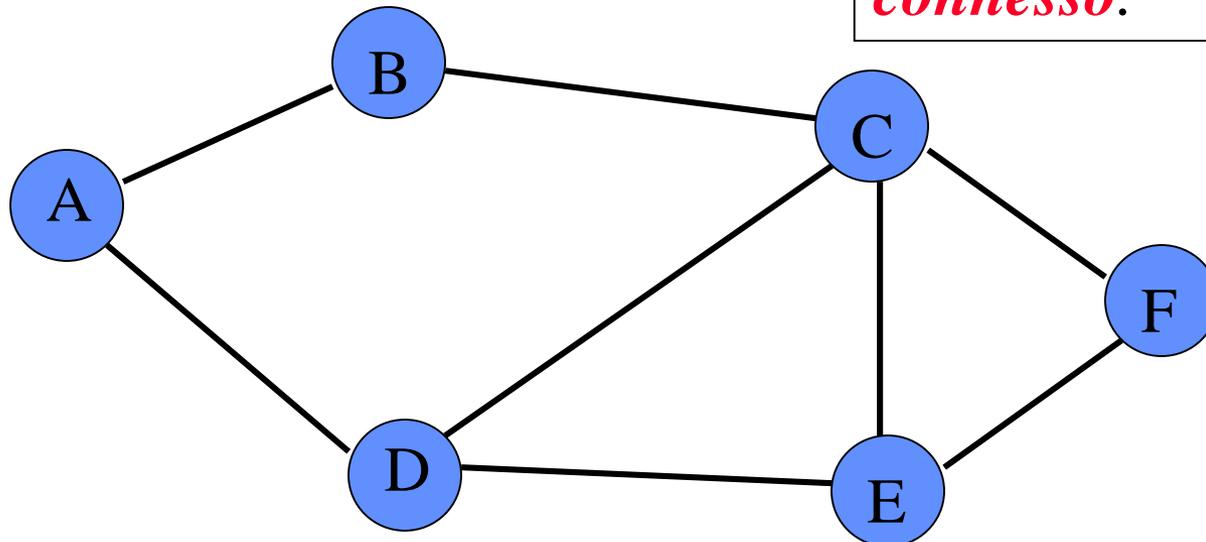
Questo grafo orientato *non è fortemente connesso*, ma *è debolmente connesso*, poiché...



## Definizioni sui grafi

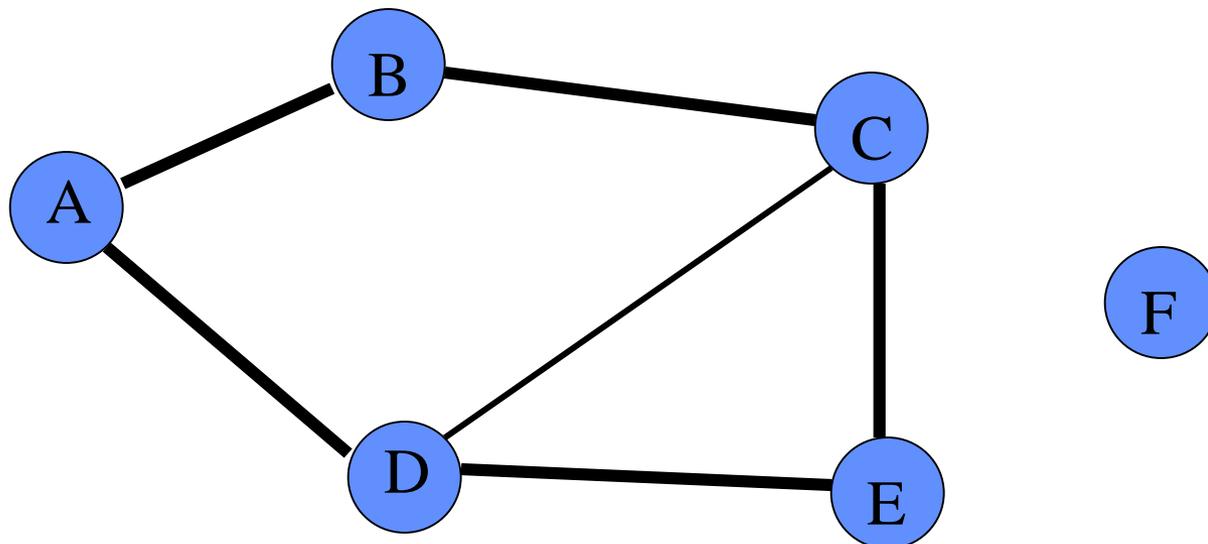
Se  $G$  è un *grafo orientato non fortemente connesso*, ma se il *grafo non orientato sottostante* (cioè senza la direzione degli archi) è *connesso*, diciamo che  $G$  è *debolmente connesso*.

... poiché il *grafo non orientato sottostante è connesso*.



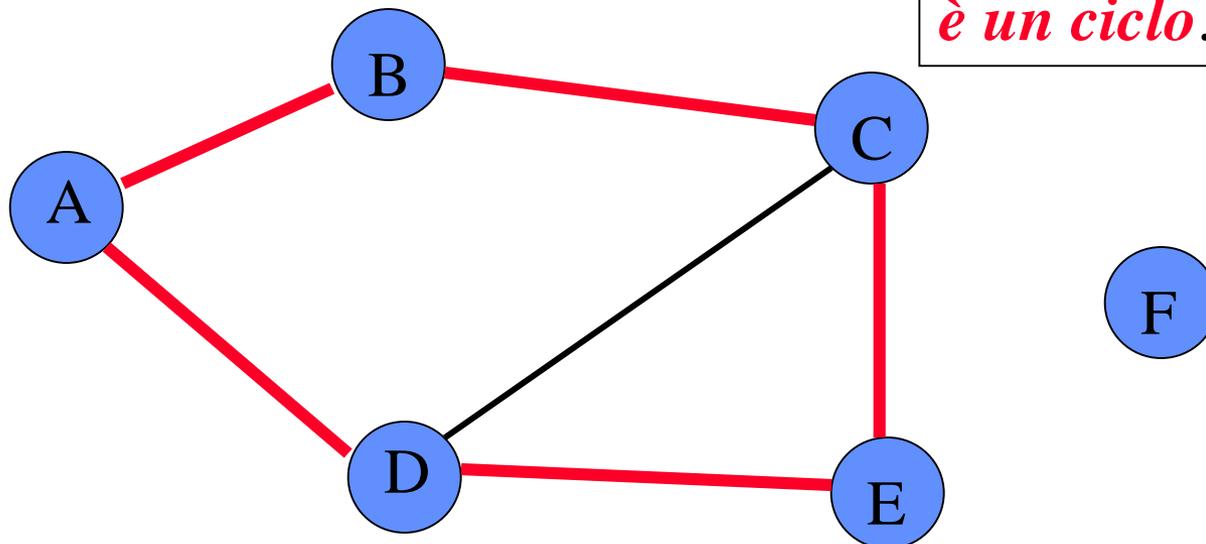
## Definizioni sui grafi

Un *ciclo* in un grafo è un percorso  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  di lunghezza almeno 1, tale che  $w_1 = w_n$ .



# Definizioni sui grafi

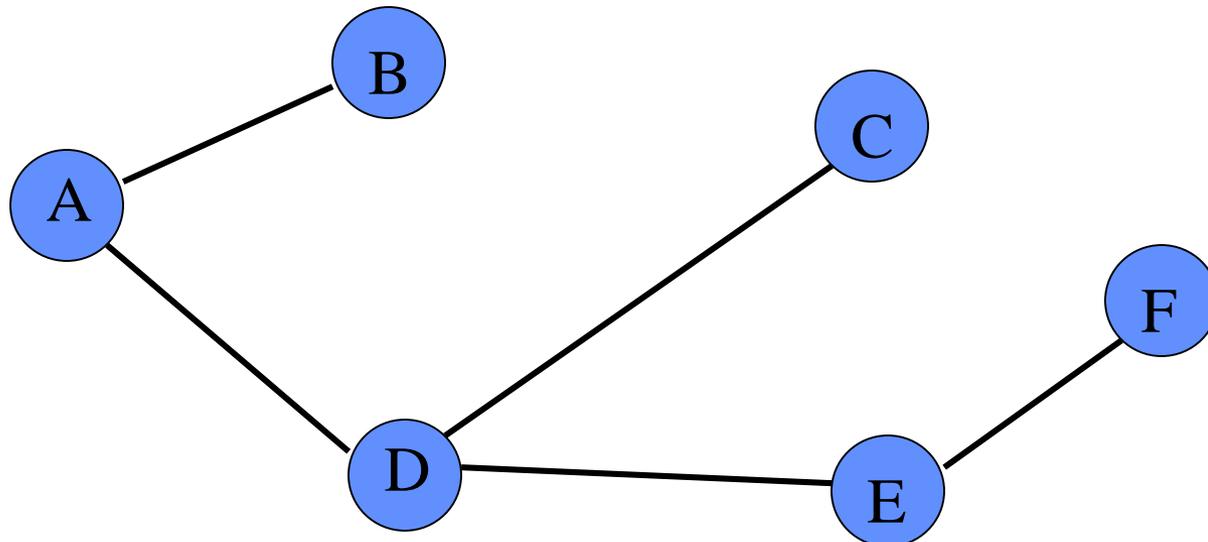
Un *ciclo* in un grafo è un percorso  $\langle w_1, w_2, \dots, w_n \rangle$  di lunghezza almeno 1, tale che  $w_1 = w_n$ .



Es.: il percorso  
 $\langle A, B, C, E, D, A \rangle$   
è un ciclo.

# Definizioni sui grafi

Un *grafo senza cicli* è detto *aciclico*.

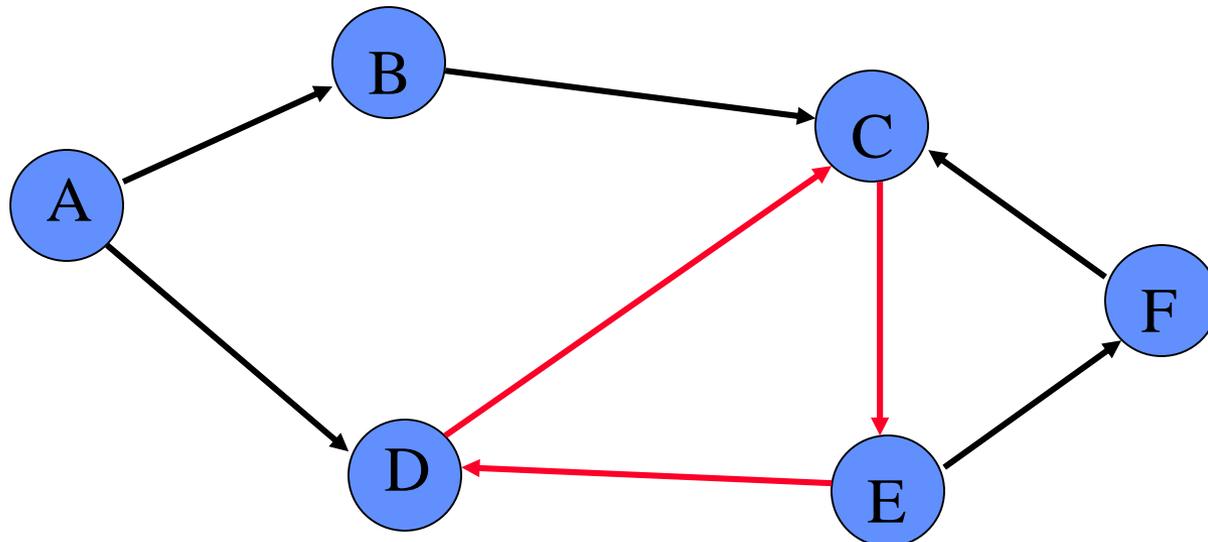


Questo grafo è *aciclico*.

# Definizioni sui grafi

Un *grafo senza cicli* è detto *aciclico*.

Questo grafo orientato *non è aciclico*, ...

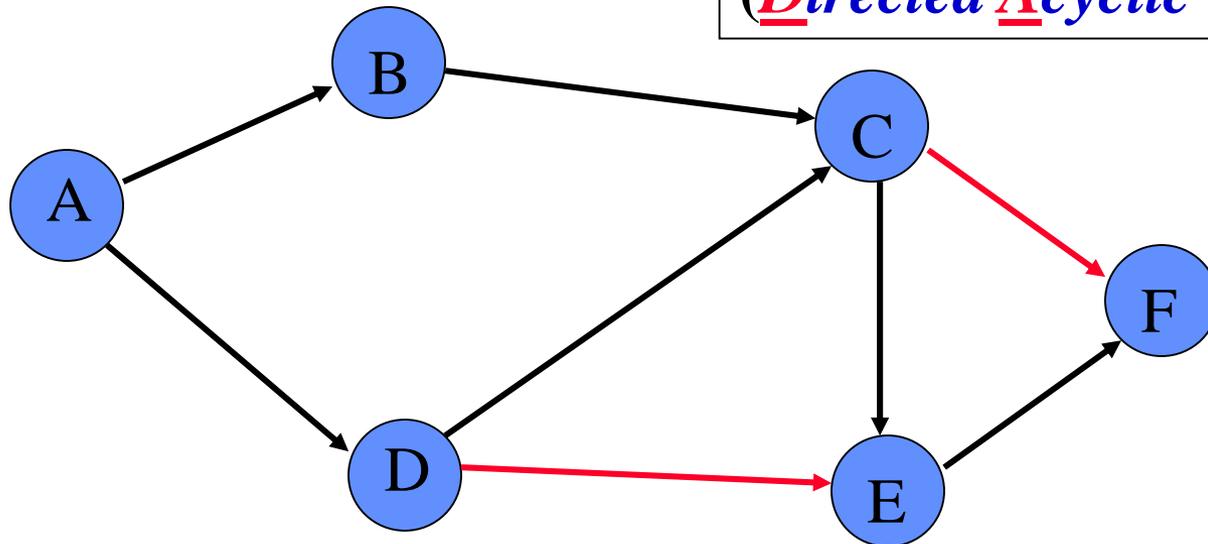


# Definizioni sui grafi

Un *grafo senza cicli* è detto *aciclico*.

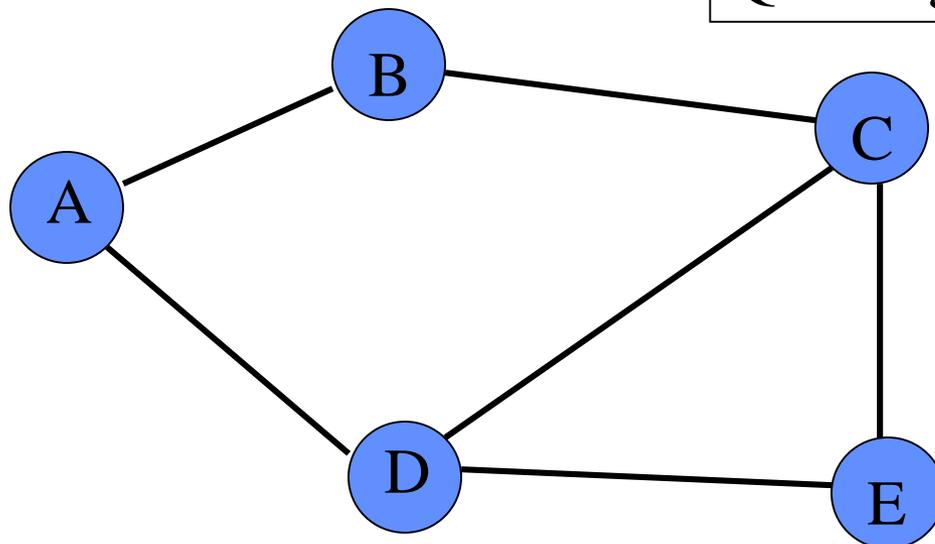
... ma questo lo è.

Un *grafo orientato aciclico*  
è spesso chiamato **DAG**  
(*D**i**r**e**c**t**e**d**a**c**y**c**l**i**c**g**r**a**p**h*).



## Definizioni sui grafi

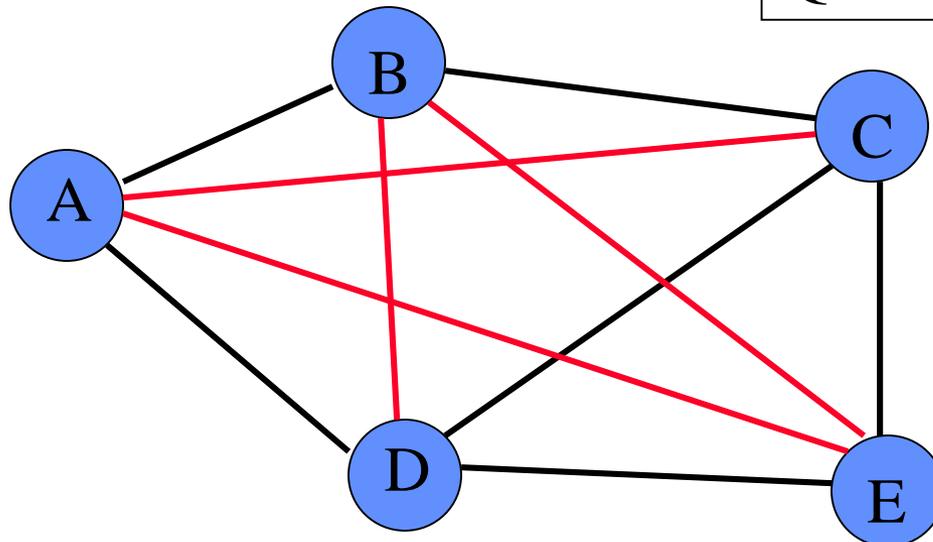
Un *grafo completo* è un grafo che ha un *arco tra ogni coppia di vertici*.



Questo grafo *non è completo*

# Definizioni sui grafi

Un *grafo completo* è un grafo che ha un *arco tra ogni coppia di vertici*.



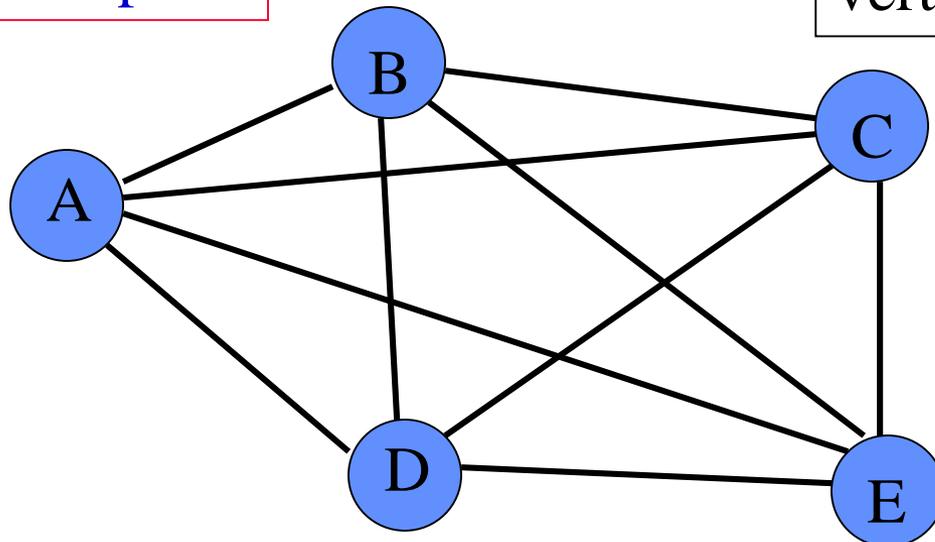
Questo grafo è *completo*

## Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Grafo completo



Questo grafo ha  $|V| = 5$  vertici e  $|E| = 10$  archi.

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un *arco tra ogni coppia di vertici*.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Grafo Completo



Usiamo una Tabella:

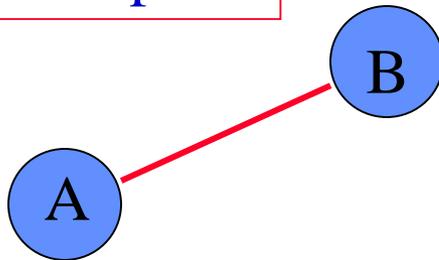
$ V $	$ E $
1	0

## Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Grafo Completo



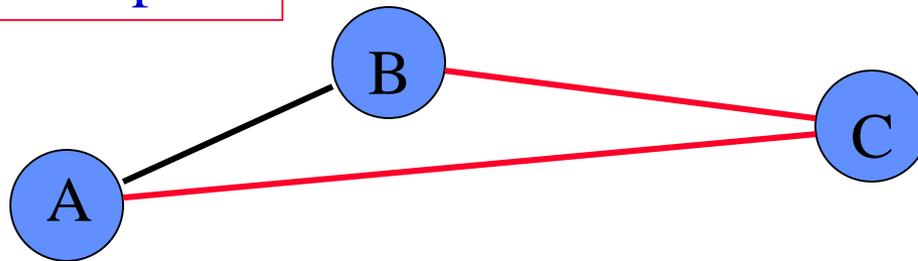
$ V $	$ E $
1	0
2	1

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Grafo Completo



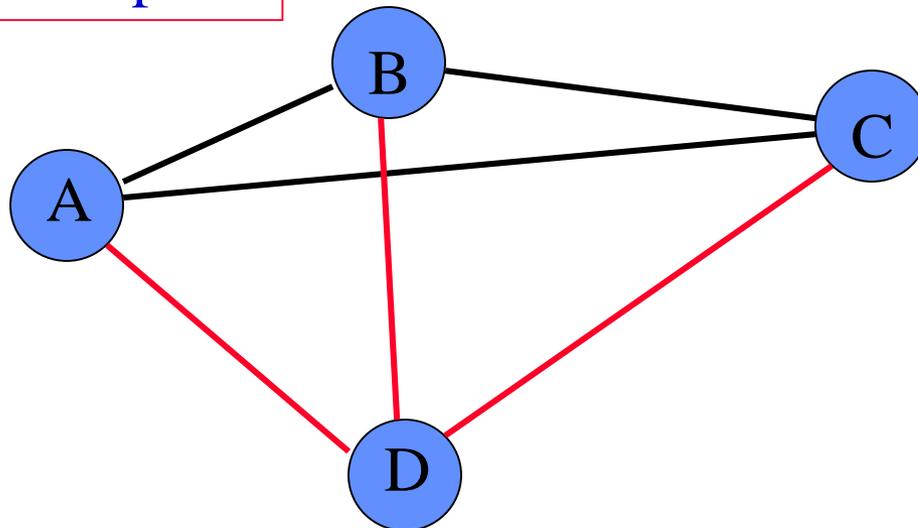
$ V $	$ E $
1	0
2	1
3	3

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un *arco tra ogni coppia di vertici*.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Grafo Completo



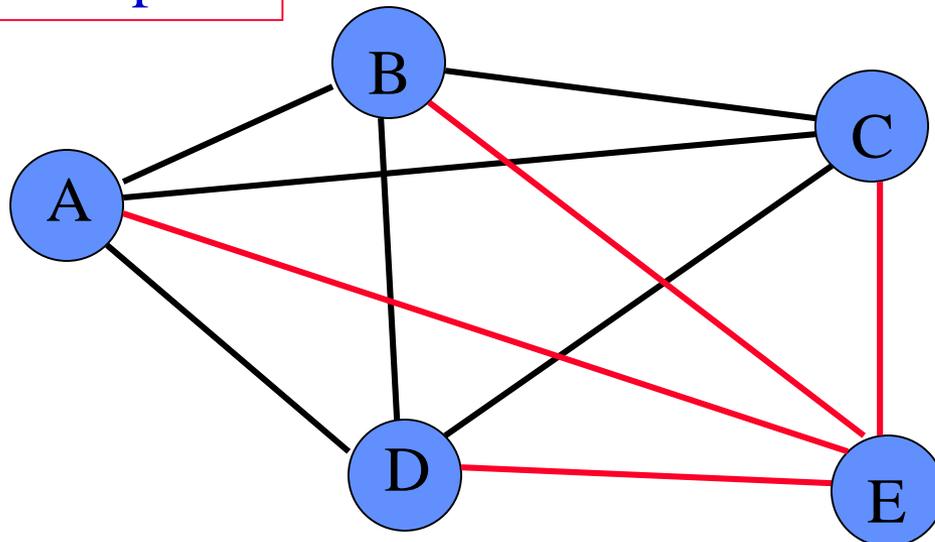
$ V $	$ E $
1	0
2	1
3	3
4	6

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un *arco tra ogni coppia di vertici*.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Grafo Completo

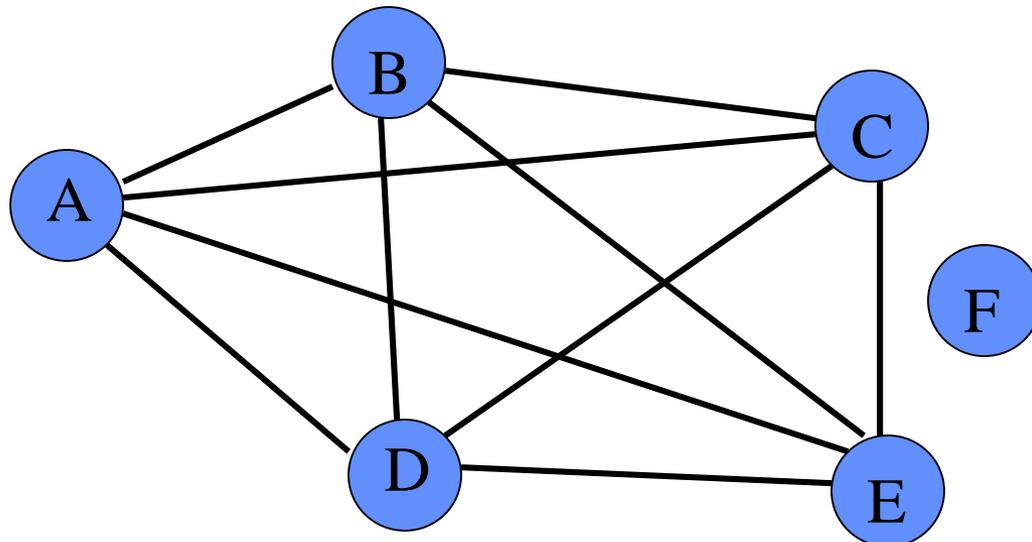


$ V $	$ E $
1	0
2	1
3	3
4	6
5	10

## Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

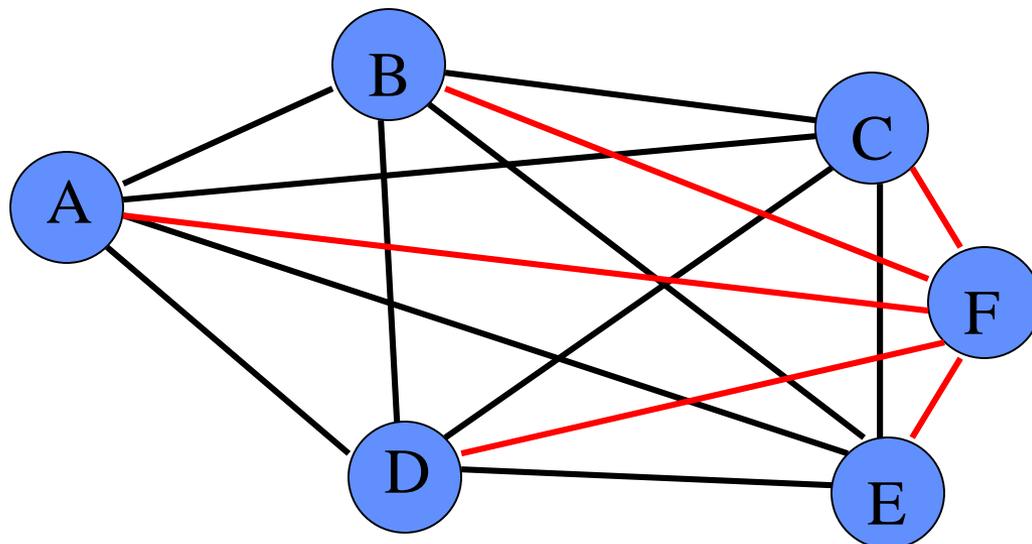


$ V $	$ E $
1	0
2	1
3	3
4	6
5	10
6	?

## Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?



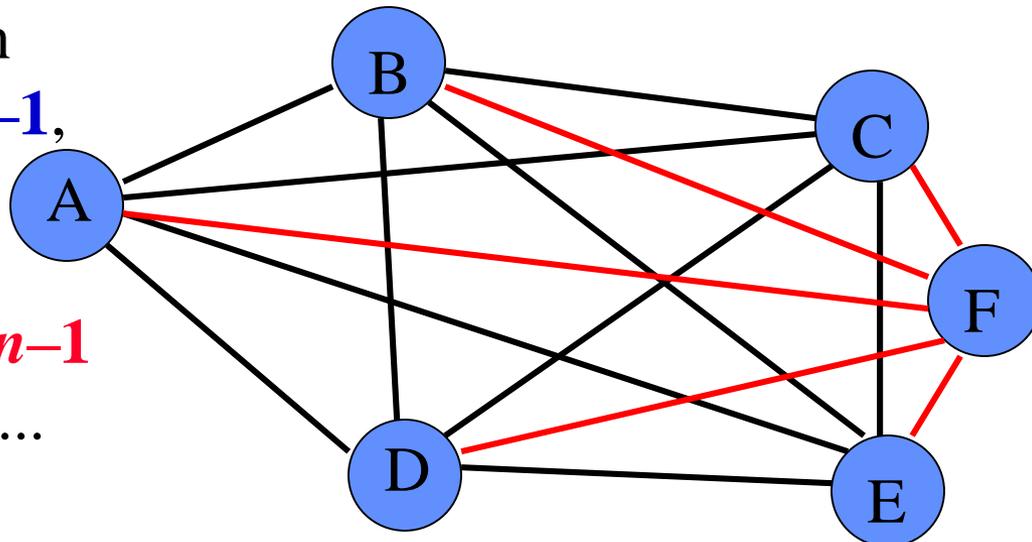
$ V $	$ E $
1	0
2	1
3	3
4	6
5	10
6	15

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

Per ottenere un grafo con  $n$  vertici da un grafo con  $n-1$ , si devono aggiungere  $n-1$  nuovi archi ...



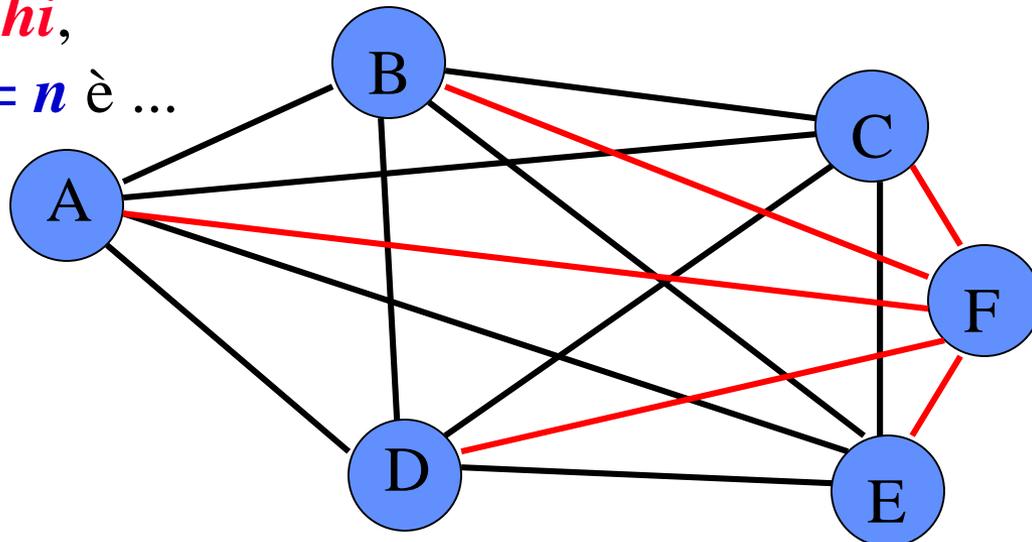
$ V $	$ E $	
1	0	
2	1	+1
3	3	+2
4	6	+3
5	10	+4
6	15	+5

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

...quindi il **numero totale di archi**,  
quando  $|V| = n$  è ...



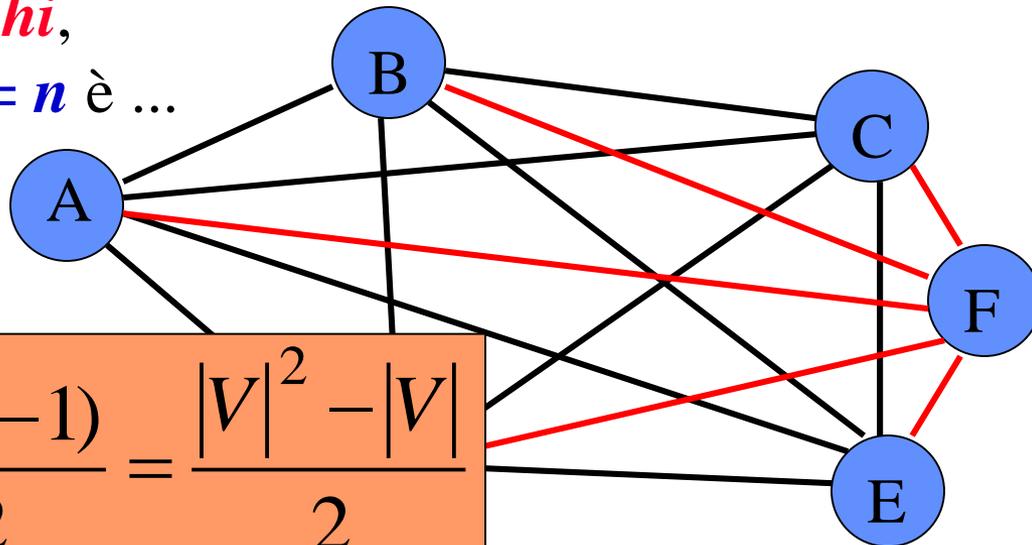
$ V $	$ E $	
1	0	+1
2	1	+2
3	3	+3
4	6	+4
5	10	+5
6	15	

# Definizioni sui grafi

Un **grafo completo** è un grafo che ha un **arco tra ogni coppia di vertici**.

Supponiamo che  $G = (V, E)$  sia **completo**. In questo caso è possibile esprimere  $|E|$  come funzione di  $|V|$ ?

...quindi il **numero totale di archi**,  
quando  $|V| = n$  è ...



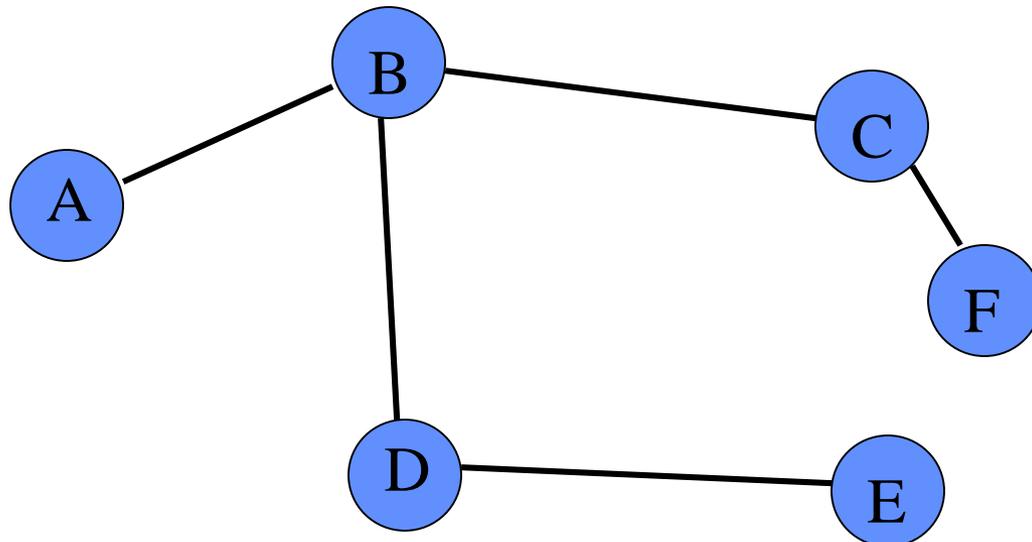
$ V $	$ E $	
1	0	+1
2	1	+2
3	3	+3
4	6	+4
5	10	+5
6	15	

$$\sum_{i=1}^{n-1} i = \frac{n(n-1)}{2} = \frac{|V|^2 - |V|}{2}$$

# Definizioni sui grafi

Un *albero libero* è un *grafo non orientato connesso, aciclico*.

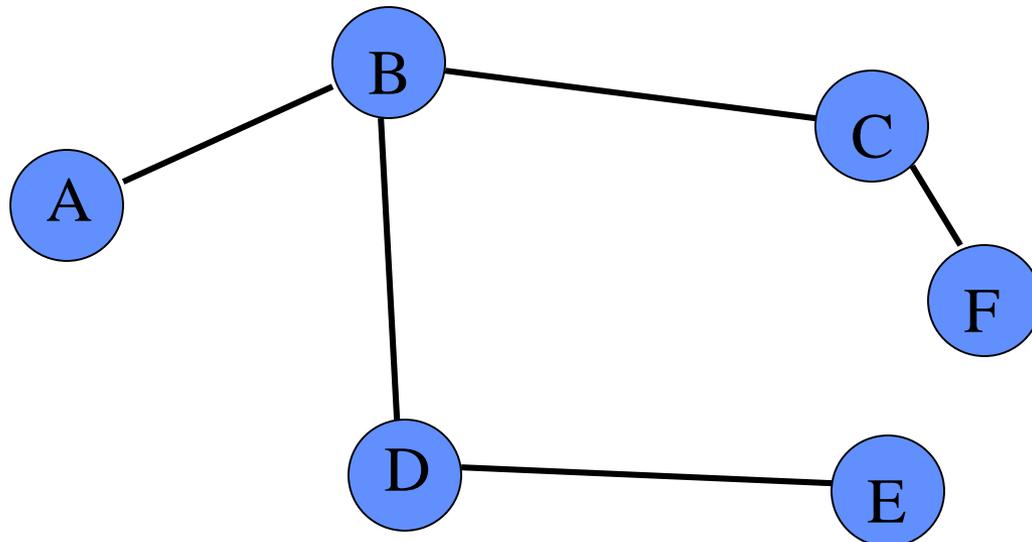
Questo è un *albero libero*



# Definizioni sui grafi

Un *albero libero* è un *grafo non orientato connesso, aciclico*.

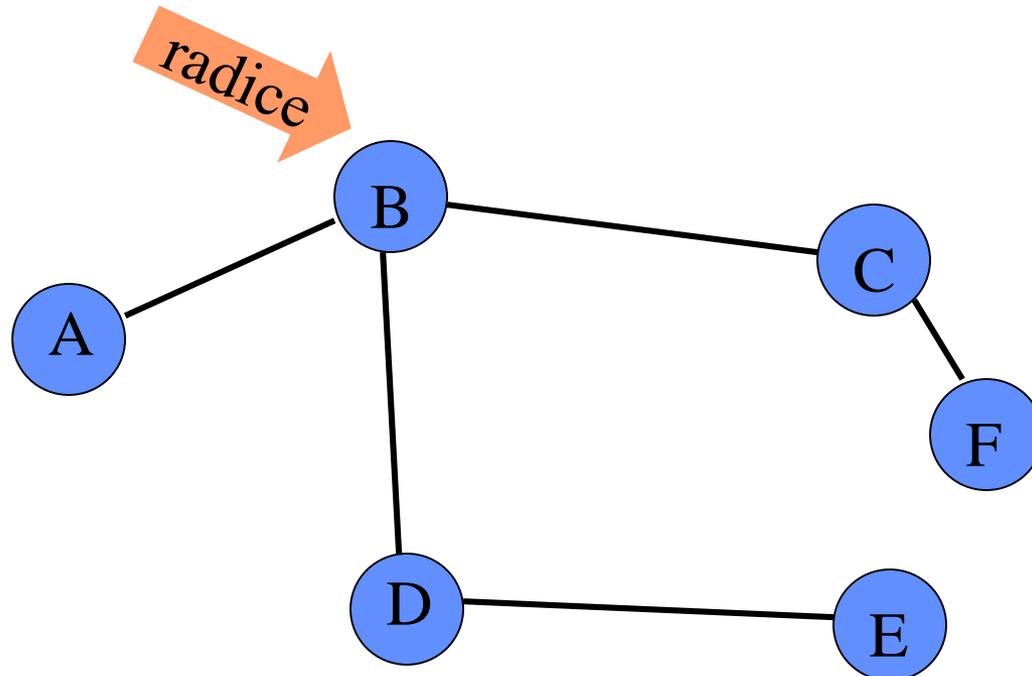
“*libero*” si riferisce al fatto che non esiste un vertice designato ad essere la “*radice*”



# Definizioni sui grafi

Un *albero libero* è un *grafo non orientato connesso, aciclico*.

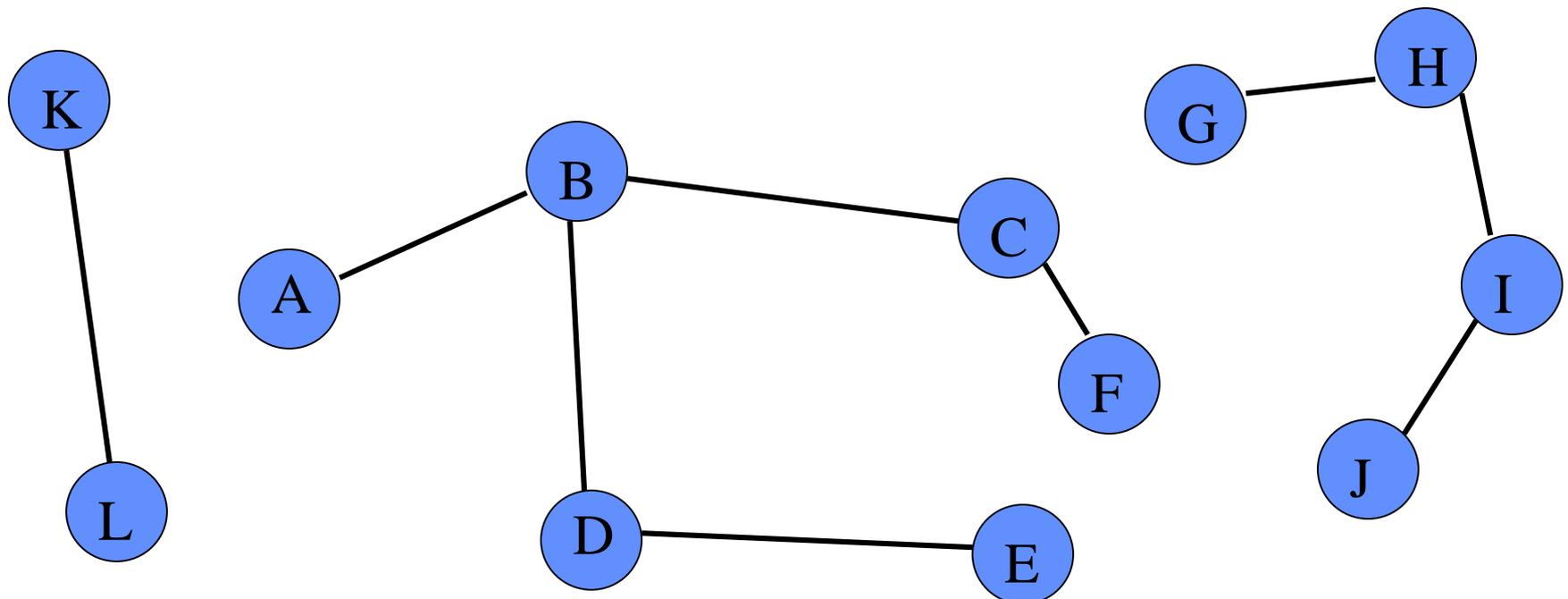
Se qualche *vertice* è designato ad essere la *radice*, otteniamo un *albero radicato*.



## Definizioni sui grafi

Se un *grafo non orientato* è *aciclico* ma *sconnesso*, prende il nome di *foresta*.

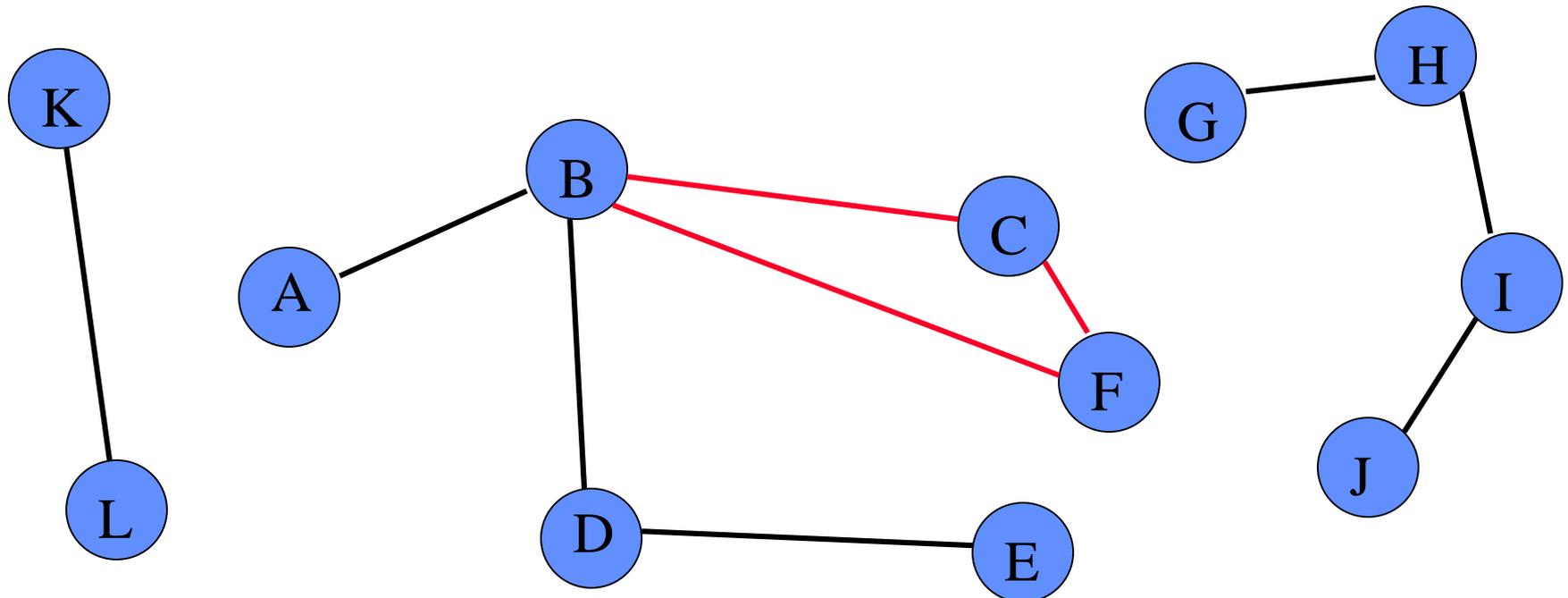
Questa è una *foresta*. Contiene tre alberi liberi.



# Definizioni sui grafi

Se un *grafo non orientato* è *aciclico* ma *sconnesso*, prende il nome di *foresta*.

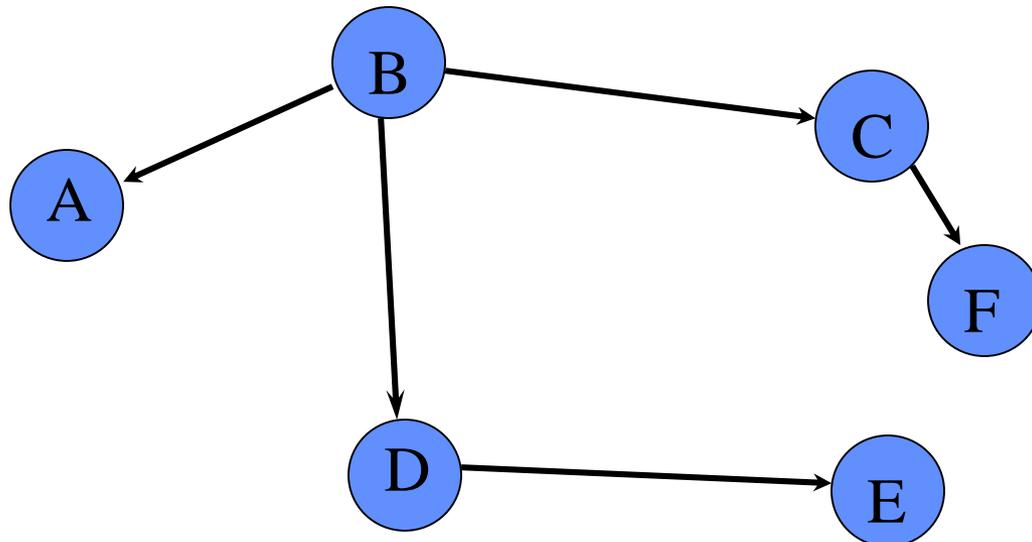
Questo *grafo contiene un ciclo*. Perciò *non é* un *né albero libero* *né* una *foresta*.



# Definizioni sui grafi

Un *albero orientato* è un *grafo orientato aciclico* in cui

1. esiste solo nodo con grado entrante zero (la radice) e
2. ogni altro vertice ha grado entrante 1.



# ***Rappresentazione di grafi***

**Ci sono due tipi di rappresentazione *standard* per grafi in un computer:**

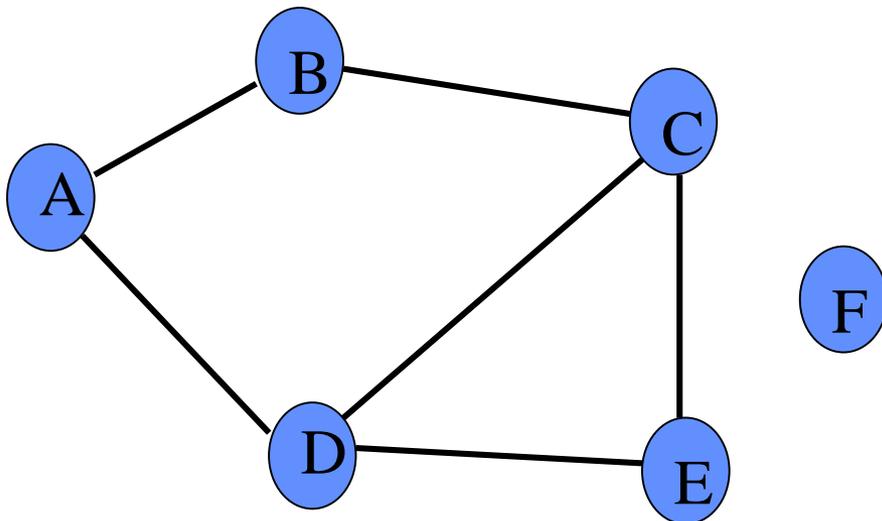
- **Rappresentazione a *matrice di adiacenza***
- **Rappresentazione a *liste di adiacenza***

# Rappresentazione di grafi non orientati

Rappresentazione a *matrice di adiacenza*:

$$M(v, w) = \begin{cases} 1 & \text{se } (v, w) \in E \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Spazio:  $|V|^2$

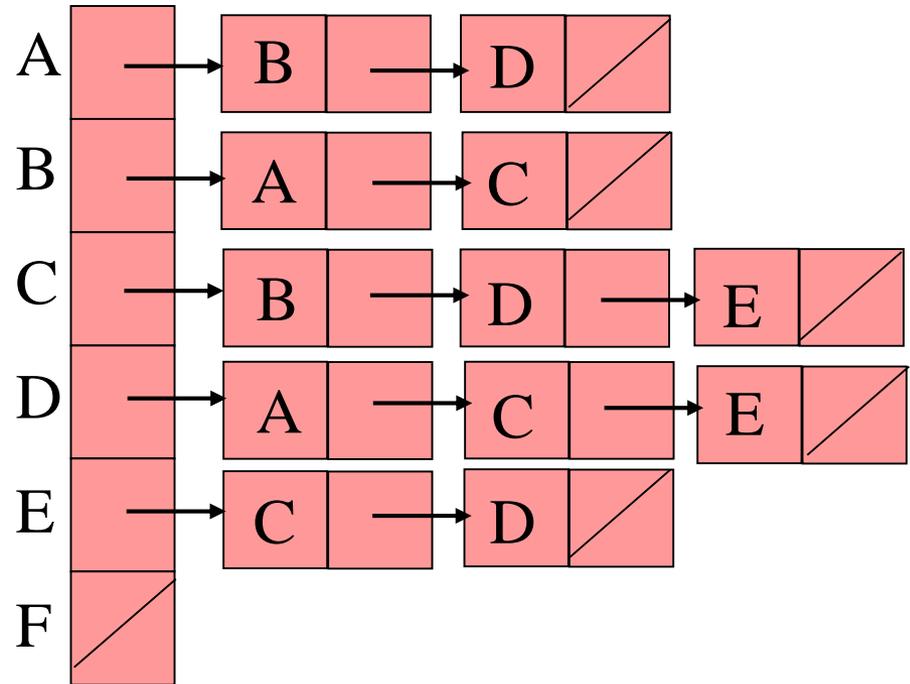
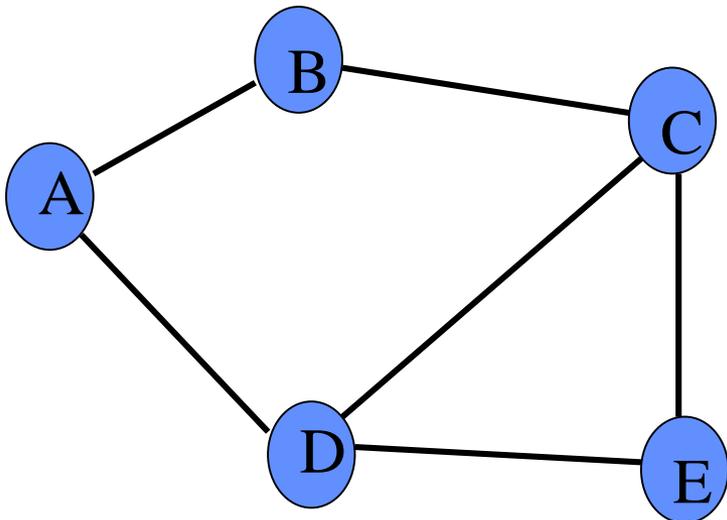


	A	B	C	D	E	F
A	0	1	0	1	0	0
B	1	0	1	0	0	0
C	0	1	0	1	1	0
D	1	0	1	0	1	0
E	0	0	1	1	0	0
F	0	0	0	0	0	0

# Rappresentazione di grafi non orientati

Rappresentazione a *liste di adiacenza*:

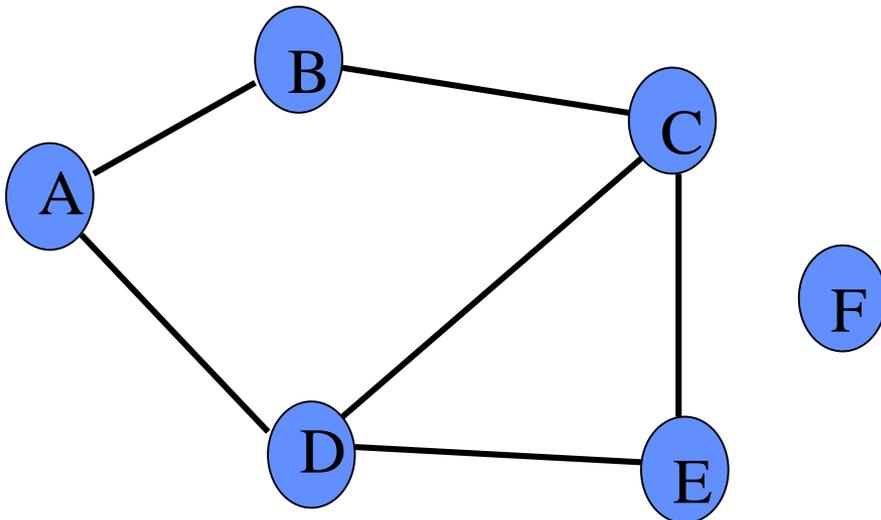
$L(v)$  = lista di  $w$ , tale che  $(v, w) \in E$ ,  
per  $v \in V$



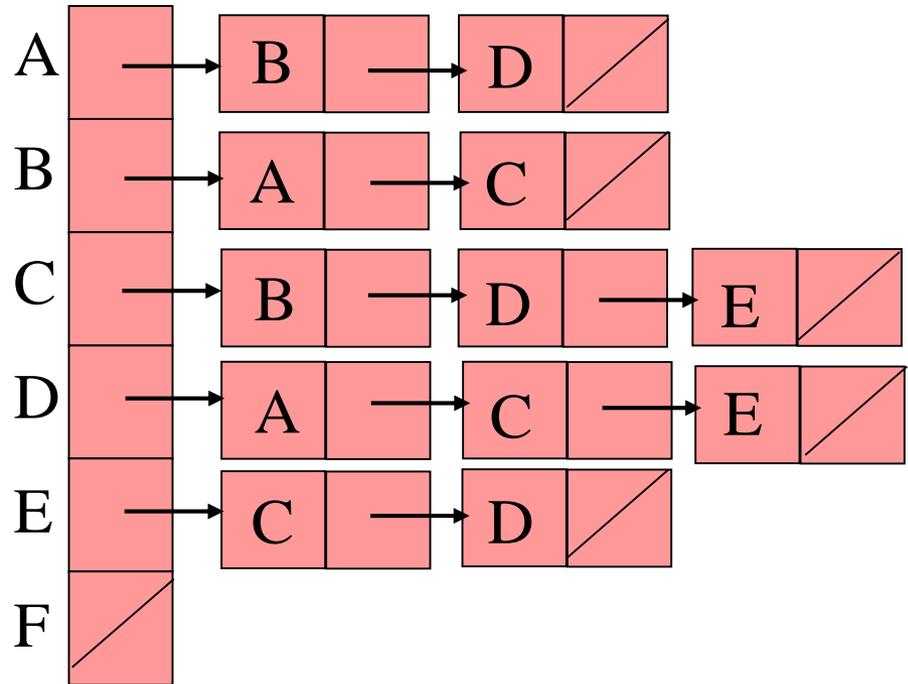
# Rappresentazione di grafi non orientati

Rappresentazione a *liste di adiacenza*:

$L(v)$  = lista di  $w$ , tale che  $(v, w) \in E$ ,  
per  $v \in V$



Quanto spazio ?

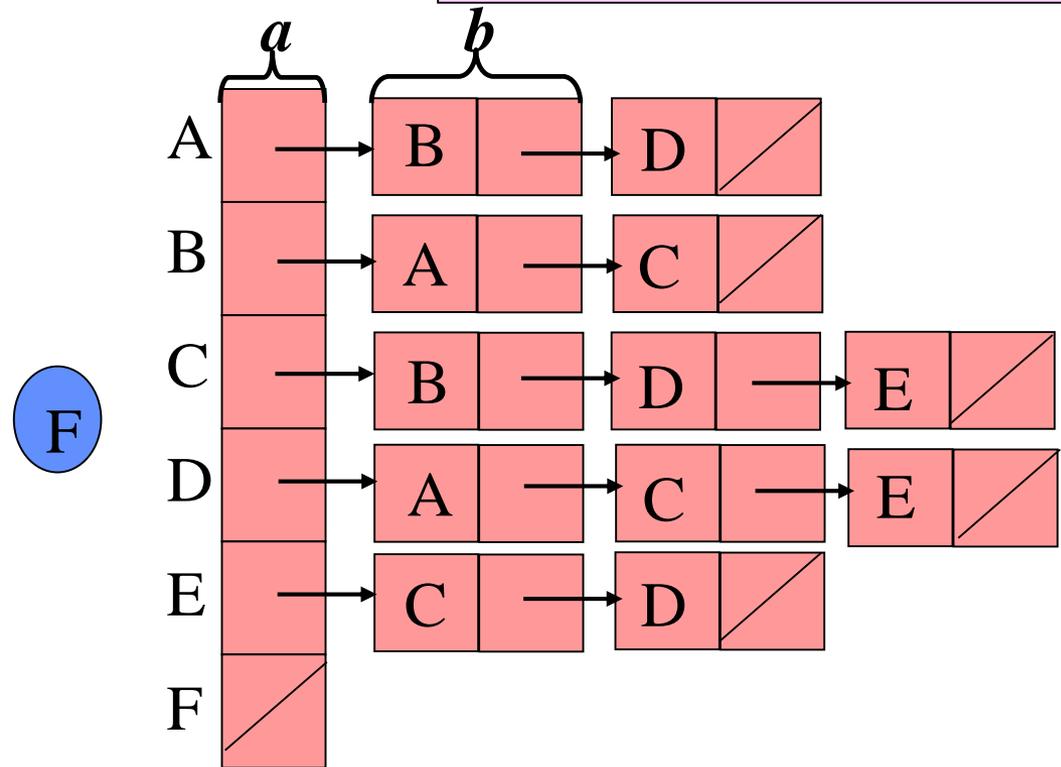
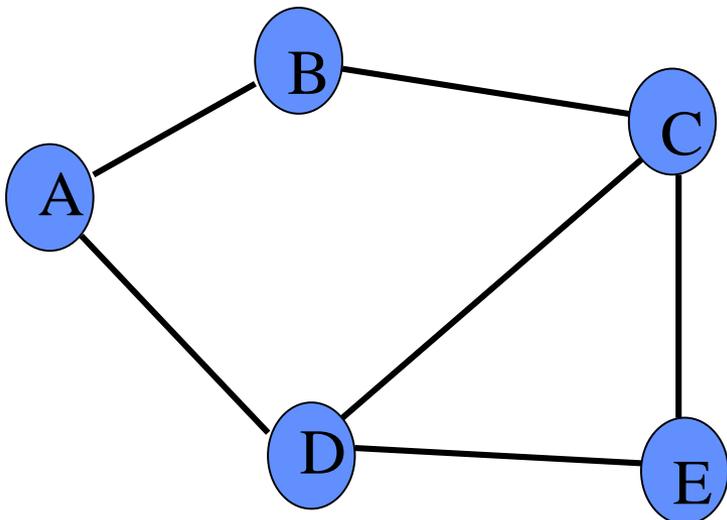


# Rappresentazione di grafi non orientati

Rappresentazione a *liste di adiacenza*:

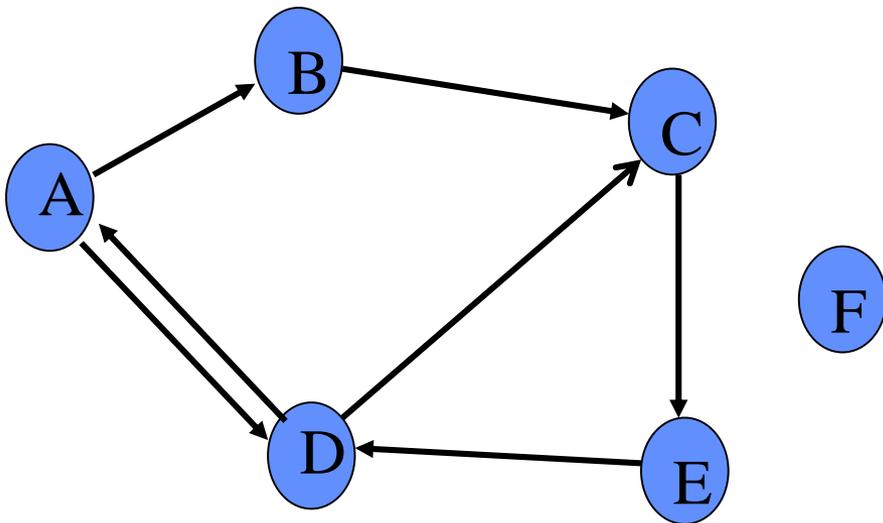
$L(v)$  = lista di  $w$ , tale che  $(v, w) \in E$ ,  
per  $v \in V$

Spazio:  $a |V| + 2 b |E|$



# Rappresentazione di grafi orientati

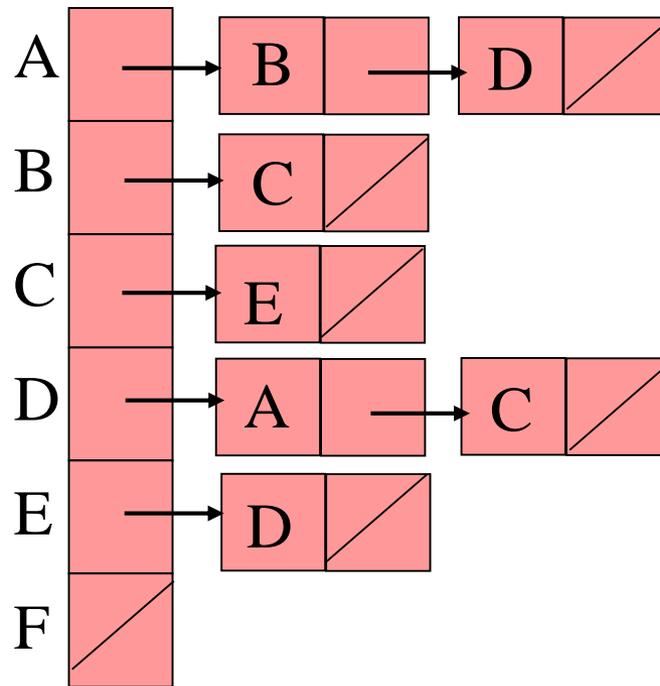
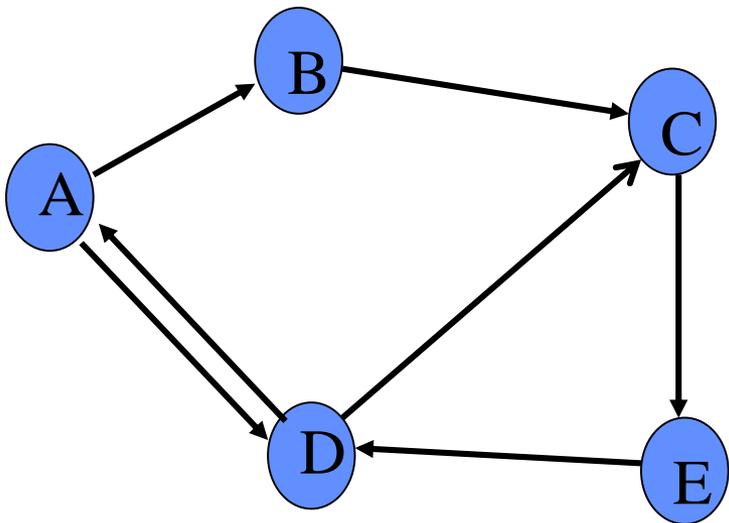
Rappresentazione a *matrice di adiacenza* questa volta per rappresentare un *grafo orientato*.



	A	B	C	D	E	F
A	0	1	0	1	0	0
B	0	0	1	0	0	0
C	0	0	0	0	1	0
D	1	0	1	0	0	0
E	0	0	0	1	0	0
F	0	0	0	0	0	0

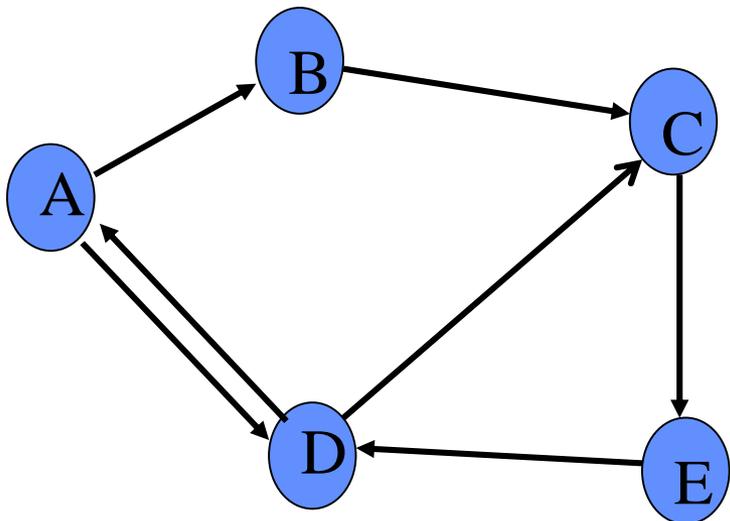
# Rappresentazione di grafi orientati

Rappresentazione a *liste di adiacenza* questa volta per rappresentare un *grafo orientato*.

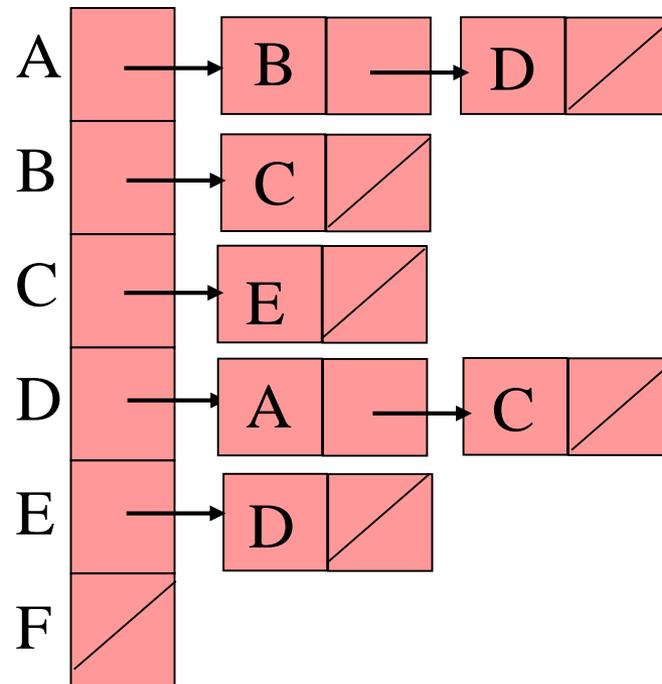


# Rappresentazione di grafi orientati

Rappresentazione a *liste di adiacenza* questa volta per rappresentare un *grafo orientato*.

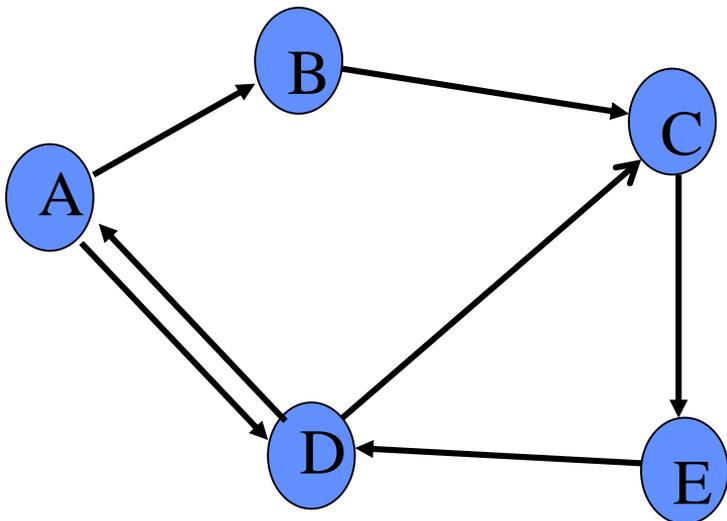


Quanto spazio?

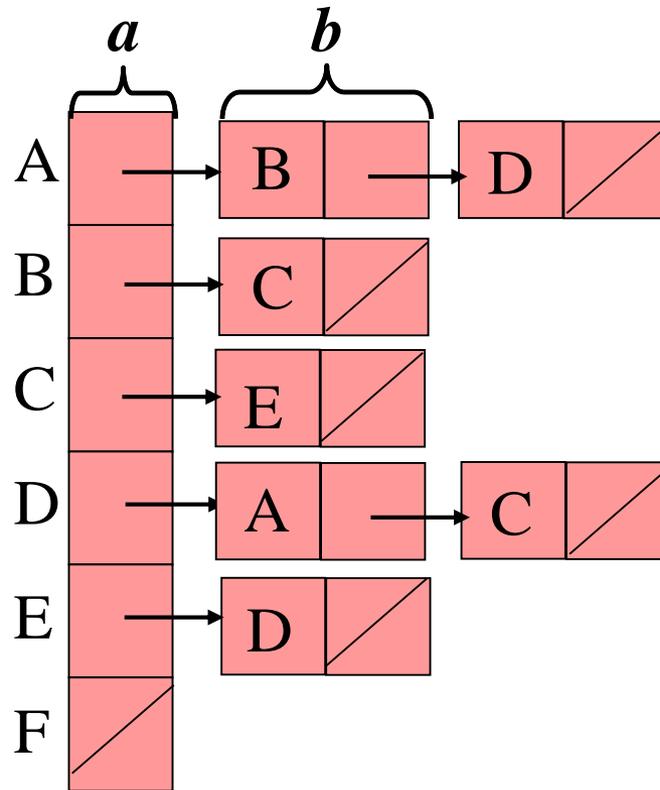


# Rappresentazione di grafi orientati

Rappresentazione a *liste di adiacenza* questa volta per rappresentare un *grafo orientato*.



Spazio:  $a |V| + b |E|$



# *Rappresentazione di grafi*

- **Matrice di adiacenza**

- Spazio richiesto  $O(|V|^2)$
- Verificare se i vertici  $u$  e  $v$  sono adiacenti richiede tempo  $O(1)$ .
- Molti **0** nel caso di *grafi sparsi*

- **Liste di adiacenza**

- Spazio richiesto  $O(|E|+|V|)$
- Verificare se i vertici  $u$  e  $v$  sono adiacenti richiede tempo  $O(|V|)$ .