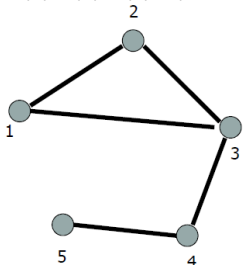
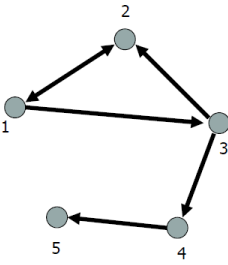
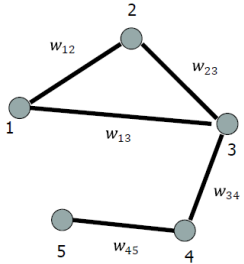


6. GRAFI

Una rete è una collezione di **entità** che sono interconnesse attraverso dei **collegamenti (link)**. In matematica, le reti sono modellate attraverso i **grafi**, le entità sono **nodi (vertici)**, e i link sono **archi**.

Un **grafo** è definito come $G = (V, E)$, dove V = insieme dei vertici (nodi) e E = insieme degli archi.

Esistono diversi tipi di grafi, tra cui:

GRAFI NON DIREZIONATI	GRAFI DIREZIONATI	GRAFI PESATI
<p>Grafo $G = (V, E)$, dove $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ $E = \{(1,2), (1,3), (2,3), (3,4), (4,5)\}$</p>  <p>Neighborhood $N(i)$ del nodo i è l'insieme dei nodi adiacenti ad i, nell'esempio precedente: $N(1) = \{2, 3\}$, $N(2) = \{1, 3\}$, $N(3) = \{1, 2, 4\}$, $N(4) = \{3, 5\}$, $N(5) = \{4\}$.</p> <p>Degree (grado) $d(i)$ del nodo i è la Size di $N(i)$, ovvero il numero di archi incidenti su i: $d(1) = 2, d(2) = 2, d(3) = 3, d(4) = 2, d(5) = 1$.</p>	<p>Grafo $G = (V, E)$, dove $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ $E = \{\langle 1,2 \rangle, \langle 2,1 \rangle, \langle 1,3 \rangle, \langle 3,2 \rangle, \langle 3,4 \rangle, \langle 4,5 \rangle\}$</p>  <p>in-degree $d_{in}(i)$ del nodo i è il numero di archi che entrano in i: $d_{in}(1) = 1, d_{in}(2) = 2, d_{in}(3) = 1, d_{in}(4) = 1, d_{in}(5) = 1$.</p> <p>out-degree $d_{out}(i)$ del nodo i è il numero di archi che escono da i: $d_{out}(1) = 2, d_{out}(2) = 1, d_{out}(3) = 2, d_{out}(4) = 1, d_{out}(5) = 0$.</p>	<p>Grafo $G = (V, E)$, dove $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ $E = \{(1,2, w_{12}), (1,3, w_{13}), (2,3, w_{23}), (3,4, w_{34}), (4,5, w_{45})\}$</p> 

6.1 CAMMINI (PATH)

Un **cammino** da un nodo i ad un nodo j è una sequenza di archi (*direzionati o non direzionati*) dal nodo i al nodo j .

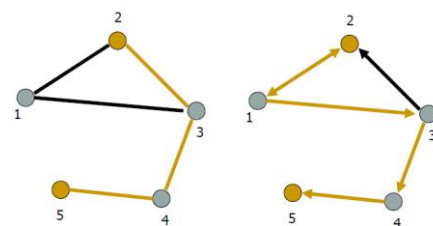
La **lunghezza di un cammino** è il numero di archi del cammino.

I nodi i e j sono **connessi** se esiste una path tra loro.

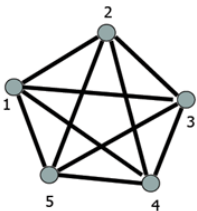
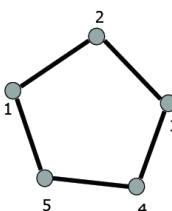
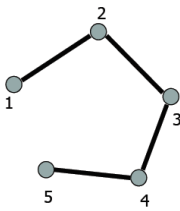
Un **ciclo** è un cammino che parte e finisce nello stesso nodo.

Lo **Shortest Path** dal nodo i al nodo j è il cammino più corto tra tutti i cammini che congiungono i e j .

Il **diametro** è il più lungo shortest path nel grafo.

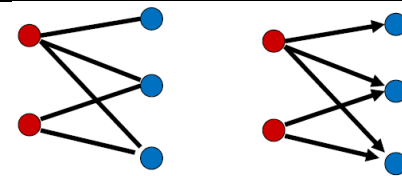


Esistono casi particolari di grafi, come:

GRAFO COMPLETO	GRAFO CICLO	GRAFO LINEA
<p>È un grafo che ha ogni nodo connesso a tutti gli altri, denotato con Clinque K_n.</p> <p>K_n $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ $E = \{(v_i, v_j) \mid 1 \leq i, j \leq n \text{ e } i \neq j\}$</p>	<p>È un grafo che consiste di un unico ciclo o di un certo numero di vertici connessi in una catena chiusa, denotato con Ciclo C_n.</p> <p>C_n $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ $E = \{(v_1, v_2), (v_2, v_3), \dots, (v_{n-1}, v_n), (v_n, v_1)\}$</p>	<p>È un grafo che consiste in un unico path, denotato con Linea L_n.</p> <p>L_n $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ $E = \{(v_1, v_2), (v_2, v_3), \dots, (v_{n-1}, v_n)\}$</p>
<p>K_5 con $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ed $E = \{(1,2), (1,3), (1,4), (1,5), (2,3), (2,4), (2,5), (3,4), (3,5), (4,5)\}$</p> 	<p>C_5 con $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ed $E = \{(1,2), (2,3), (3,4), (4,5), (5,1)\}$</p> 	<p>L_5 con $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ed $E = \{(1,2), (2,3), (3,4), (4,5)\}$</p> 

GRAFO BIPARTITO

Grafo in cui l'insieme dei vertici V può essere partizionato in due insiemi **L** ed **R**, tali che ci sono archi solo tra i nodi in **L** ed **R**, e non ci sono archi all'interno di **L** né all'interno di **R**.



6.2 ALBERO

Un **Albero** è un grafo connesso non direzionato *senza cicli*.

Un **Albero radicato** è un albero con un nodo particolare chiamato radice r .

Il **padre di un vertice x** è il primo vertice y che si incontra sul cammino da x a r ; x è detto **figlio di y** ;

Un vertice che non ha figli è detto **foglia**;

Un vertice che non è una foglia è detto **nodo interno**;

La **profondità (o livello)** di un vertice x di T è la lunghezza del cammino che va dalla radice r a x ;

L'**altezza $h(T)$** di T è definita la più grande profondità di un vertice in T , $h(T) = 3$.

