





Laboratorio di Algoritmi e Strutture Dati a.a. 2022/2023

I grafi: richiami La classe Network

Giovanna MelideoUniversità degli Studi dell'Aquila
DISIM

Grafo non orientato (indiretto)

- Un grafo non orientato è una raccolta di elementi distinti chiamati vertici o nodi e coppie di vertici distinte e non ordinate, dette archi.
- Graficamente rappresentiamo i vertici come punti o cerchi e gli archi con linee che collegano coppie di vertici

Applicazioni:

- Facebook: i vertici sono gli individui e gli archi sono le relazioni di amicizia.
- Mappa stradale: i vertici sono le città e gli archi sono le strade (a doppio senso di marcia) che le connettono.

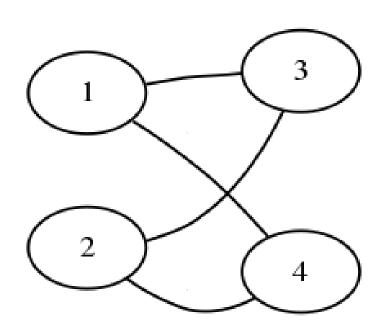


Terminologia

- Due vertici sono adiacenti (o vicini) se formano un arco
- Due archi sono adiacenti se hanno un nodo in comune
- Un cammino è una sequenza di nodi in cui ogni coppia di nodi consecutivi forma un arco
- Un cammino è detto semplice se gli archi e i nodi del cammino sono tutti distinti
- La lunghezza di un cammino è uguale al numero di archi che lo compongono: un cammino di k vertici ha lunghezza k-1
- Un ciclo è un cammino semplice in cui il primo e l'ultimo nodo coincidono



Esempio



$$V = \{1, 2, 3, 4\}$$
$$E = \{(1,3), (1,4), (2,3), (2,4)\}$$

- 1 e 3 sono adiacenti (vicini)
- 1 e 2 <u>non</u> sono adiacenti

- Cammino: 1,3,2,4 (lungo3)
- Ciclo: 3,2,4,1,3



Terminologia

- Un grafo non orientato è **completo** se ha il massimo numero di archi possibile: un grafo completo di n nodi ha n(n-1)/2 archi
- Un grafo non orientato è connesso se per ogni coppia di nodi distinti esiste un cammino che li connette.

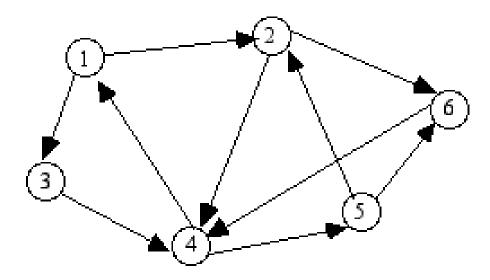


Grafo orientato

 Un grafo orientato (o diretto, o digrafo) è una raccolta di vertici (o nodi) e archi, in cui gli archi sono coppie ordinate di nodi.

Rappresentiamo graficamente gli archi con frecce che vanno

dal primo al secondo nodo





Terminologia

- Un arco (u, v) si dice uscente dal nodo u ed entrante nel nodo v. Il grado di ingresso di un nodo u è il numero di archi entranti in u. Il grado di uscita di un nodo u è il numero di archi uscenti da u.
- Un nodo v è adiacente o vicino a un nodo u se (u, v) ∈ E. Se v è adiacente a u: u → v
- In un digrafo un cammino segue la direzione delle frecce.
 - Esempio: 1,3,4,5
- Un digrafo è (fortemente) connesso se, presi comunque due nodi u e v, esiste almeno un cammino da u a v e viceversa
 - nel caso di grafi non orientati il "viceversa" è scontato...
- Un digrafo è debolmente connesso se il grafo non orientato ottenuto ignorando l'orientamento degli archi è connesso



La classe UnweightedNetwork<Vertex>

- Dato un vertice u di un digrafo, quale informazione su u è rilevante?
- 1. Tutti i vertici \mathbf{v} adiacenti a \mathbf{u} , cioè tali che $\mathbf{u} \rightarrow \mathbf{v}$
- Ad ogni vertice u associamo l'insieme di tutti i vertici adiacenti a u. (il "neighbors set" di u)
- Dunque, ogni oggetto di tipo Vertex è associato ad un oggetto di tipo Set<Vertex>

HashSet/TreeSet<Vertex>



Campi nella classe UnweightedNetwork

- Quale struttura possiamo usare per "associare" ad ogni vertice u il suo "neighbors set"? Una mappa
- <u>La classe</u> UnweightedNetwork < Vertex > <u>ha un solo</u> <u>campo</u>, che mappa ogni vertice u al Set di vertici adiacenti a u:



Alberi (richiami)

- Un albero non orientato è un grafo non orientato, connesso e aciclico in cui un nodo viene designato come radice
- Un albero (orientato o generico) è un grafo orientato che è vuoto o ha un nodo radice t.c.
 - Non ci sono archi entranti in radice
 - Ogni nodo non radice ha esattamente un arco entrante
 - Per ogni nodo non radice esiste un cammino che va dalla radice al nodo stesso
- Un albero binario non è semplicemente un albero orientato in cui ogni nodo ha al più due figli! Perché?



Reti

- Un grafo etichettato/pesato sugli archi è un grafo in cui ad ogni arco è associata un'informazione aggiuntiva detta etichetta/peso
- Una rete (o network) è un grafo pesato sugli archi con numeri non negativi detti pesi
- Dato un cammino in una rete, il peso totale del cammino è la somma dei pesi degli archi nel cammino.

Applicazione:

Mappa con strade (anche a senso unico) etichettate dalle distanze tra le città



La classe Network<Vertex>

- Anziché sviluppare otto classi (grafi e alberi, che possono essere rispettivamente orientati o non orientati, pesati o non pesati), svilupperemo soltanto una classe (directed) Network
- Le altre classi possono essere dichiarate per ereditarietà (homework).



La classe Network

Esempi:

- Una rete non orientata è una rete orientata in cui ogni arco è "a due vie".
- Un digrafo è una rete in cui ogni arco ha lo stesso peso (ad esempio 1.0).



La classe Network<Vertex>

- Dato un vertice u, quale informazione su u è rilevante?
- 1. Tutti i vertici \mathbf{v} adiacenti a \mathbf{u} , cioè tali che $\mathbf{u} \rightarrow \mathbf{v}$
- 2. Il peso w di ogni arco $\langle u, v \rangle$, $u \stackrel{w}{\rightarrow} v$
- Ad ogni vertice u associamo <u>tutte le coppie</u> <v, weight> tali che
 <u, v> è un arco di peso w
- Come memorizziamo <u>tutte le coppie <v,w>?</u> Con la cosiddetta "neighbors map"

HashMap/TreeMap<Vertex, Double>

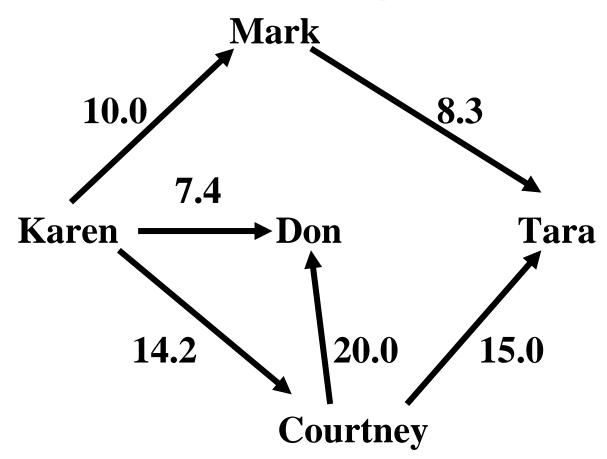


Campi nella classe Network

- Per "associare" ad ogni vertice u la sua "neighbors map" usiamo una HashMap/TreeMap
- La classe Network ha un solo campo, che mappa ogni vertice u alla mappa di coppie vertice-peso dei vicini di u:

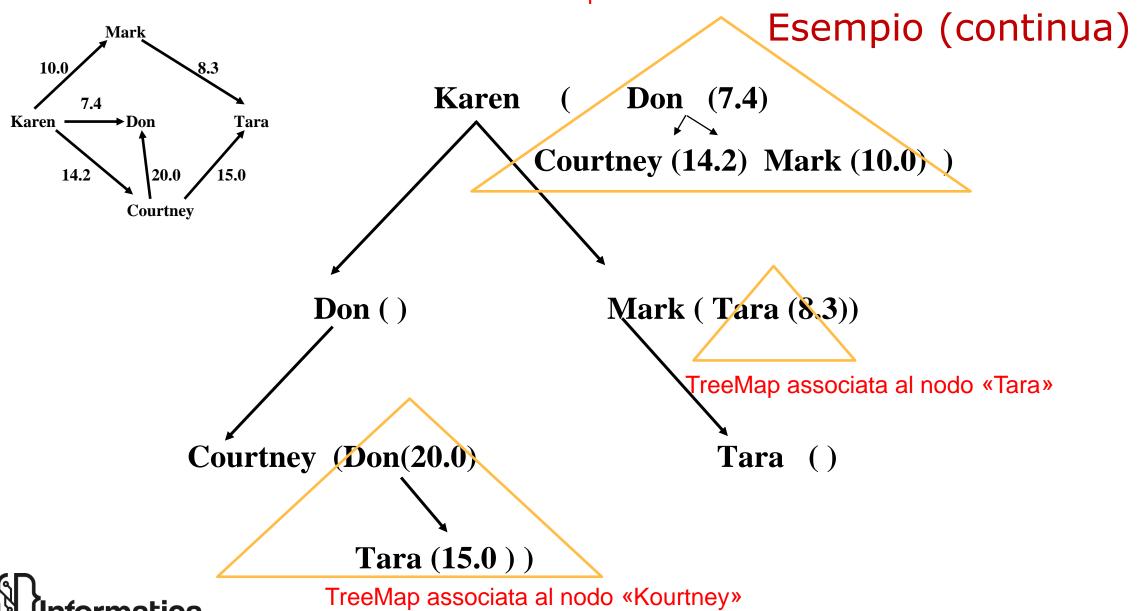


Esempio















Domande?

Giovanna Melideo Università degli Studi dell'Aquila DISIM