



## Introduction to Graphs 1

Premessa In un grafo orientato, se esiste un arco  $\mathbf{a}$  che va da un nodo  $\mathbf{x}$  ad un nodo  $\mathbf{y}$ , (ovvero  $\mathbf{a} = \mathbf{freccia}(\mathbf{x}, \mathbf{y})$ ) si dice che  $\mathbf{x}$  è predecessore di  $\mathbf{y}$  e che  $\mathbf{y}$  è successore di  $\mathbf{x}$ . Inoltre, si dice che l'arco  $\mathbf{a}$  è uscente da  $\mathbf{x}$  e che è entrante in  $\mathbf{y}$ . Due archi si dicono adiacenti se hanno un nodo in comune. Per ogni nodo, si chiama grado di ingresso del nodo, il numero di archi entranti nel nodo e si chiama grado di uscita del nodo, il numero di archi uscenti dal nodo.

Un percorso (o cammino) tra due nodi del grafo consiste in una sequenza di nodi ciascuno dei quali (tranne l'ultimo) è collegato con il successivo; un percorso può, quindi essere descritto con una lista di nodi (quelli toccati dal percorso, ordinata dal nodo di partenza al nodo di arrivo). Un percorso si dice semplice se non ha nodi ripetuti.

Problema Un grafo orientato e non-pesato con 8 nodi ha gli archi descritti dai seguenti termini

- freccia(C,B)
- freccia(C,D)
- freccia(D,C)
- freccia(B,C)
- freccia(E,D)
- freccia(D,F)
- freccia(B,D)
- freccia(E,H)
- freccia(H,A)
- freccia(G,B)
- freccia(A,G)
- freccia(G,H)

Disegnato il grafo, trovare

- 1. La lista L1 che contiene i nodi che sono predecessori del nodo di grado maggiore, elencati in ordine alfabetico
- 2. La lista L2 che contiene i nodi che sono successori di C e che non sono successori di B, elencati in ordine alfabetico
- 3. La lista L3 del percorso semplice che va dal nodo  ${\bf E}$ al nodo  ${\bf B}$