## Progettazione di Algoritmi

Alessio Bandiera

# Indice

1	Grafi															4	2																
	1.1	Grafi																														6	2

### Capitolo 1

#### Grafi

#### 1.1 Grafi

**Definizione 1.1.1** (Grafo). Un grafo è una struttura matematica descritta da vertici, collegati da archi. Un grafo viene descritto formalmente come G = (V, E), dove V sono i **vertici** del grafo, mentre E sono gli **archi** (dall'inglese edges). In particolare, V(G) è l'insieme dei vertici di G, comunemente indicato con n, mentre E(G) è l'insieme degli archi di G, comunemente indicato con m. Presi due vertici  $v_1, v_2 \in V(G)$ , allora  $(v_1, v_2) \in E(G)$  è l'arco che li collega. Si noti che  $E(G) \subseteq V^2$ .

**Definizione 1.1.2** (Vertici adiacenti).  $v_1, v_2 \in V(G)$  sono detti *adiacenti* se  $(v_1, v_2) \in E(G)$ .

**Definizione 1.1.3** (Grafo indiretto). Un grafo è detto *indiretto* se gli archi non hanno direzione, o equivalentemente

$$\forall v_1, v_2 \in V(G) \quad (v_1, v_2) = (v_2, v_1) \in E(G)$$

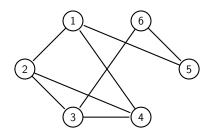


Figura 1.1: Un grafo indiretto.

In particolare, nell'esempio proposto si ha che  $V(G) = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  e  $E(G) = \{(1, 2), (1, 4), (1, 5)(2, 3), (2, 4), (3, 4), (3, 6), (5, 6)\}.$ 

**Definizione 1.1.4** (Grafo diretto). Un grafo è detto *diretto* se gli archi hanno direzione, o equivalentemente

$$\forall v_1, v_2 \in V(G) \quad (v_1, v_2) \neq (v_2, v_1) \in E(G)$$

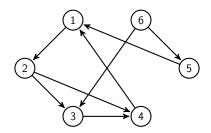


Figura 1.2: Un grafo diretto.

In particolare, nell'esempio proposto si ha che  $V(G) = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  e  $E(G) = \{(1, 2), (2, 3), (2, 4), (3, 4), (4, 1), (5, 1), (6, 3), (6, 5)\}.$ 

**Definizione 1.1.5** (Grado). Il grado di un vertice  $v \in V(G)$  è il numero di archi incidenti su v, indicato con deg(v).

**Definizione 1.1.6** (Cappio). Un arco con estremi coincidenti è detto *cappio*.

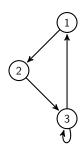


Figura 1.3: Un grafo diretto con cappio in 3.

**Definizione 1.1.7** (Cammino). Un *cammino* è una sequenza di vertici ed archi, della forma  $v_0, e_1, v_1, e_2, \ldots, e_{n-1}, v_{n-1}, e_n, v_n$ , dove  $e_i = (v_{i-1}, v_i)$ .

**Definizione 1.1.8** (Ciclo). Un cammino è detto *ciclo* se è della forma  $v_0, e_1, v_1, e_2, \ldots, e_{n-1}, v_{n-1}, e_n, v_0$ , dunque il primo e l'ultimo vertice coincidono.

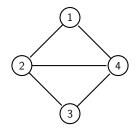


Figura 1.4: Un grafo indiretto.

In particolare, nell'esempio proposto si hanno tre cicli:

$$2, (2, 4), 4, (4, 3), 3, (3, 2), 2$$
 $2, (2, 4), 4, (4, 1), 1, (1, 2), 2$ 
 $1, (1, 2), 2, (2, 3), 3, (3, 4), 4, (4, 1), 1$ 

**Definizione 1.1.9** (Grafo connesso). Un grafo è detto *connesso* se per ogni  $v_1, v_2 \in V(G)$  esiste un cammino che li collega.

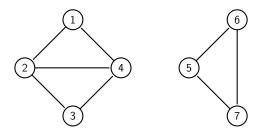


Figura 1.5: Un grafo non connesso.

In particolare, nell'esempio proposto non esiste un cammino che possa collegare 4 e 5, dunque il grafo non è connesso.