

**Corso di laurea in Matematica - Anno Accademico  
2020/2021  
GE460 - Teoria dei grafi - Secondo foglio di  
esercizi**

DOCENTE: MARGARIDA MELO  
DA CONSEGNARE IN FORMATO PDF ENTRO: **19/04/2021**

**Esercizio 1** (Il problema del commesso viaggiatore). *Un commesso viaggiatore desidera visitare un certo numero di città per poi tornare al punto di partenza. Visto che i tempi di viaggio tra le diverse città sono diversi, si pone il problema di come pianificare il viaggio in modo da visitare tutte le città nel minor tempo possibile.*

- (i) *Tradurre il problema del commesso viaggiatore in termini di grafi pesati (un grafo con pesi attribuiti ai lati) e cammini di Hamilton minimali (relativamente ai pesi).*
- (ii) *Argomentare che, nel caso in cui il grafo  $G$  ammetta un cammino di Hamilton, questo problema si può ridurre al caso in cui  $G = K^n$  è un grafo completo.*
- (iii) *Dare un'esempio per mostrare che la procedura seguente, conosciuta come "Euristica greedy", non risolve per forza il problema del commesso viaggiatore.*
  - *Selezionare un vertice  $v \in V(G)$ ;*
  - *Cominciando con il cammino banale  $\{v\}$ , costruire un cammino di Hamilton aggiungendo ogni volta un lato di peso minimale tra l'ultimo vertice del cammino già costruito e un vertice che non sia ancora presente nel cammino;*
  - *Formare un ciclo di Hamilton scegliendo il lato tra i vertici estremi del cammino di Hamilton.*

**Esercizio 2.** *Dato un grafo diretto  $G$  e  $v \in V(G)$ , si denoti con  $\text{indeg}(v)$  il numero di archi della forma  $uv$  e con  $\text{outdeg}(v)$  il numero di archi della forma  $vw$ , con  $u, w \in V(G)$ . Si dimostri che*

- (i)  $\sum_{v \in V(G)} \text{indeg}(v) = \sum_{v \in V(G)} \text{outdeg}(v)$  (questo risultato è conosciuto come il *Handshaking Dilemma*).
- (ii) *se  $G$  è connesso (come grafo non diretto) allora  $G$  è Euleriano (i.e., esiste un ciclo diretto contenendo tutti gli archi di  $G$ ) se e solo se  $\forall v \in V(G), \text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v)$ .*

**Esercizio 3.** *Sia  $G$  un grafo connesso e sia  $M$  la sua matrice di incidenza.*

- (i) *Mostrare che le colonne di  $M$  corrispondenti a un sottoinsieme  $S \subset E(G)$  sono linearmente indipendenti su  $\mathbb{F}_2$  se e soltanto se  $G[S]$  è aciclico.*

(ii) Dedurre che esiste una corrispondenza biunivoca tra le basi dello spazio delle colonne di  $M$  su  $\mathbb{F}_2$  e gli alberi generanti di  $G$ .

**Esercizio 4** (Tree exchange property). Sia  $G$  un grafo connesso,  $T_1$  e  $T_2$  due alberi generanti di  $G$  e sia  $e \in T_1 \setminus T_2$ . Si dimostri che:

(i) esiste  $f \in T_2 \setminus T_1$  tale che  $T_1 \setminus \{e\} \cup \{f\}$  è un'albero generante di  $G$ ;

(ii) esiste  $f \in T_2 \setminus T_1$  tale che  $T_2 \setminus \{f\} \cup \{e\}$  è un'albero generante di  $G$ ;

**Esercizio 5.** Il duale algebrico di un grafo  $G$  è un grafo  $H$  per il quale esiste una biezione  $\theta : E(G) \rightarrow E(H)$  mandando ogni ciclo di  $G$  in un taglio minimale di  $H$  e ogni taglio minimale di  $G$  in un ciclo di  $H$ .

(i) Si mostri che:

(a) l'ottaedro e il cubo sono duali algebrici.

(b)  $K_{3,3}$  non ha alcun duale algebrico.

(ii) Sia  $G$  un grafo connesso che ammette un duale algebrico  $H$  connesso, con biezione  $\theta$ .

(a) Si mostri che  $T$  è un'albero generante di  $G$  se e soltanto se  $\theta(T)$  è un co-albero di  $H$ .

(b) Concludere che  $t(G) = t(H)$ .

**Esercizio 6.** Sia  $G$  un grafo e  $e \in E(G)$  un lato di  $G$ . Mostrare che:

(i) Se  $G \setminus e$  è non-separabile e  $e$  non è un cappio di  $G$ , allora  $G$  è non-separabile.

(ii) Se  $G/e$  è non-separabile e  $e$  non è né un cappio né un ponte di  $G$ , allora  $G$  è non-separabile.

**Esercizio 7.** Sia  $G$  un grafo connesso e consideriamo la decomposizione in blocchi di  $G$ . Mostrare che

(i)  $G$  è pari se e solo se ogni blocco di  $G$  è pari;

(ii)  $G$  è bipartito se e solo se ogni blocco di  $G$  è bipartito;

(iii)  $T \subset G$  è un'albero generante di  $G$  se e solo se  $T \cap B$  è un'albero generante di  $B$ , per ogni blocco  $B$  di  $G$ .