

**Corso di laurea in Matematica - Anno Accademico
2019/2020
GE460 - Teoria dei grafi - Secondo foglio di
esercizi**

DOCENTE: MARGARIDA MELO
DA CONSEGNARE PER EMAIL ENTRO: **27/04/2020**

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 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) G è Euleriano (i.e., esiste un ciclo diretto contenendo tutti gli archi di G) se e solo se G è connesso (come grafo non diretto) e $\forall v \in V(G), \text{indeg}(v) = \text{outdeg}(v)$.

Esercizio 3. *Sia G un grafo connesso.*

- (i) *Si dimostri che esiste una biezione tra gli alberi generanti di G che contengono e e gli alberi generanti di G/e .*

(ii) Si dimostri che $t(G) = t(G/e) + t(G - e)$, dove $t(G)$ indica il numero di 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. Sia T un'albero generante di un grafo connesso G . Si mostri che:

(i) i cicli fondamentali di G con rispetto a T formano una base del suo spazio dei cicli.

(ii) i tagli minimali fondamentali di G con rispetto a T formano una base del suo spazio dei tagli.

(iii) determinare le dimensioni di questi due spazi vettoriali.

Esercizio 6. 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 7. 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 di H e ogni taglio 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 e H un duale algebrico di G , con biezione θ .

(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 8. 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.