

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

DOCENTE: MARGARIDA MELO
DA CONSEGNARE PER EMAIL ENTRO: **22/05/2020**

Esercizio 1. Sia G un grafo 2-connesso e sia $e \in E(G)$ tale che G/e non è 2-connesso. Si dimostri che G/e ha esattamente un vertice separante, precisamente quello che risulta della contrazione di e .

Esercizio 2 (Connettività per lati). Siano $x, y \in V(G)$ vertici distinti. Definiamo la connettività locale per lati tra x e y , $p'(x, y)$, come il numero massimo di cammini in G tra x e y che non hanno lati in comune. Diciamo poi che un grafo non banale G è k -connesso per lati se $p'(u, v) \geq k$, $\forall u, v \in V(G), u \neq v$. La connettività per lati di un grafo G , che denotiamo con $\kappa'(G)$, è il più grande valore di k tale che G è k -connesso per lati (per convenzione un grafo banale ha connettività per lati 1). Si dimostri che

- (i) Un grafo è 1-connesso per lati se e soltanto se è 1-connesso.
- (ii) Valgono per qualsiasi grafo G , le disuguaglianze

$$\kappa \leq \kappa' \leq \delta,$$

dove δ è il grado minimo di un vertice di G . In particolare, un grafo k -regolare è, al massimo, k -connesso.

- (iii) Se G è 3-regolare, allora $\kappa = \kappa'$.

Esercizio 3. Sia G un grafo planare con c componenti connesse, n vertici, m lati e f facce. Mostrare che vale la seguente generalizzazione della formula di Eulero:

$$n - m + f = c + 1.$$

Esercizio 4. Sia G un grafo planare semplice con $n \geq 3$ vertici, m lati e f facce e supponiamo che nessuna faccia di G sia un triangolo. Mostrare che:

- (i) $m \leq 2n - 4$;
- (ii) G contiene un vertice di grado minore o uguale a 3.

Esercizio 5. (i) Per quali valori di n il grafo completo K^n è planare?

- (ii) Per quali valori di n, m il grafo bipartito completo $K^{n,m}$ è planare?

Esercizio 6. Sia G un grafo planare connesso e G^* il suo duale (geometrico).

- (i) Mostrare che se G è 3-connesso, allora G^* è semplice.
- (ii) Mostrare che G è bipartito se e solo se G^* è pari.

(iii) Un taglio minimale di Hamilton di un grafo connesso G è un taglio minimale tale che tutte le componenti di $G \setminus B$ sono alberi. Sia G un grafo planare che contiene un ciclo di Hamilton C . Mostrare che C^* è un taglio minimale di Hamilton di G^* .

Esercizio 7. Sia G un grafo planare e G^* un suo duale (planare). Mostrare che un ciclo in G^* contiene almeno un vertice di G .

Esercizio 8. Sia G un grafo che ammette un duale algebrico G^* . Mostrare che

(i) Un sottografo di G ammette un duale algebrico.

(ii) Un grafo omeomorfo a G ammette un duale algebrico.

(iii) Il grafo completo K^5 non ammette un duale algebrico.

Esercizio 9. Sia T un'albero generante di un grafo planare connesso G . Mostrare che $(E \setminus T)^*$ è un albero generante di G^* .

Esercizio 10. Si dimostri che una matroide M si può definire attraverso un insieme $E \neq \emptyset$ e una collezione \mathcal{C} di sottoinsiemi di M chiamati cicli o circuiti tali che

(i) \emptyset non è un ciclo;

(ii) Un ciclo non contiene propriamente nessun altro ciclo;

(iii) Dati due cicli distinti C_1 e C_2 e un elemento $e \in C_1 \cap C_2$, esiste un ciclo C_3 in $C_1 \cup C_2$ che non contiene e .