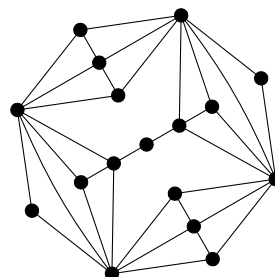
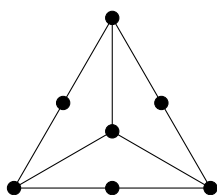
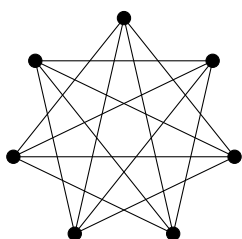


Ejercitación - Matching

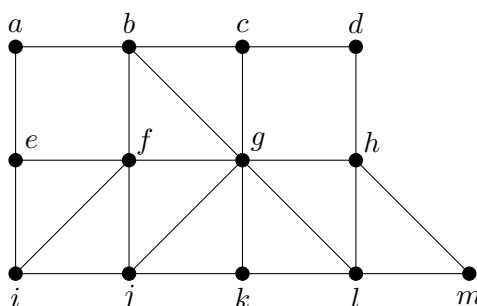
- Las personas A, B, C, D y E son integrantes de un grupo de investigación y presentarán 4 trabajos distintos en un congreso. A, C y D son autores del trabajo 1. C y E son autores del trabajo 2. A, D y E son autores del trabajo 3. Y A, B, C y E son autores del trabajo 4. Cada trabajo será expuesto por exactamente uno de sus autores y cada persona presentará a lo sumo un trabajo.

Modelar esta situación como un problema de asignación y hallar la cantidad máxima de trabajos que podrá presentar este grupo de investigación.

- Hallar un matching máximo en cada uno de los siguientes grafos:



- Sea G un grafo simple de n vértices. Determinar la veracidad de los siguientes enunciados:
 - Si $S \subseteq V(G)$ es saturado por un matching de G entonces S es saturado por todo matching máximo de G .
 - Si M y M' son matchings de G , entonces el grado de todo vértice en el subgrafo de G inducido por $M \Delta M'$ es a lo sumo 2.
 - Si G es un grafo hamiltoniano (i.e., tiene un ciclo hamiltoniano), entonces G tiene un matching de tamaño $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$.
- Sea $G = (V, E)$ el grafo de la figura y $M \subseteq E$ el matching definido por $M = \{\{a, e\}, \{c, d\}, \{h, m\}\}$. Hallar un camino M -aumentante y redefinir el matching a partir de dicho camino, aumentando su cardinal. Repetir el procedimiento hasta obtener un matching máximo.



- Sean M_1 y M_2 dos matchings de un grafo simple G con $|M_1| > |M_2|$. Probar que existen matchings M'_1 y M'_2 tales que $|M'_1| = |M_1| - 1$, $|M'_2| = |M_2| + 1$, $M'_1 \cup M'_2 = M_1 \cup M_2$ y $M'_1 \cap M'_2 = M_1 \cap M_2$.
- Sea G un grafo bipartito conexo con bipartición (V_1, V_2) tal que $gr(v) \neq gr(w)$ para todo par de vértices $v, w \in V_1$. Demostrar que existe un matching que satura a V_1 .

7. Sea $\mathcal{A} = \{A_i\}_{i=1}^m$ una colección de subconjuntos de un conjunto Y . Un *sistema de representantes* (SDR) de \mathcal{A} es un conjunto finito de elementos a_1, a_2, \dots, a_m en Y , todos distintos y tales que $a_i \in A_i$ para todo $i = 1, 2, \dots, m$. Demostrar que \mathcal{A} tiene un SDR si y sólo si

$$\left| \bigcup_{i \in S} A_i \right| \geq |S|$$

para todo $S \subseteq \{1, 2, \dots, m\}$.

8. Hallar un cubrimiento por vértices mínimo para cada grafo del ejercicio 2.
9. Sea G un grafo simple. Probar los siguientes enunciados:
- S es un conjunto independiente de G si y sólo si \bar{S} es un cubrimiento por vértices de G .
 - $\alpha(G) + \beta(G) = |V(G)|$, donde $\alpha(G)$ es el máximo cardinal de un conjunto independiente de G y $\beta(G)$ es el mínimo cardinal de un cubrimiento por vértices de G .
10. Probar que todo árbol tiene a lo sumo un matching perfecto.
11. Para cada $k \geq 2$, construir un grafo simple k -regular sin matching perfecto.
12. Sea G un grafo simple sin vértices aislados. Probar que G tiene un matching M tal que

$$|M| \geq \frac{|V(G)|}{\Delta(G) + 1}$$

13. Un k -factor de un grafo G es un subgrafo k -regular recubridor de G . Así, las aristas de un 1-factor de un grafo G forman un matching perfecto de G .

Además, se dice que G es k -factoreable si existen k -factores H_1, \dots, H_r con aristas disjuntas tales que

$$E(G) = \bigcup_{i=1}^r E(H_i)$$

- Probar que $K_{n,n}$ y K_{2n} son 1-factoreables, mientras que el grafo de Petersen no es 1-factoreable.
- ¿Cuáles de los siguientes grafos admiten 2-factores? ¿Son 2-factoreables?

