

- Dado um grafo $G = (V, E)$. O *grafo de linha* $L(G)$ de G é o grafo que satisfaz $V(L(G)) = E(G)$ e $e_1 e_2 \in E(L(G))$, se e somente se $e_1 = uv$ e $e_2 = vw$, para alguma tripla de vértices u, v, w de V e $uv, vw \in E$.
 - Determine os grafos de linha de K_4 , C_n , Q_3 , Petersen (Figura 1a), P_n , S_n , W_n .
 - Dê o número de arestas no grafo de linha $L(G)$ em função dos graus dos vértices de G .
- Um grafo G é *autocomplementar*, se G e seu complemento são isomorfos. Mostre que se G é autocomplementar, então $|V| = 4k$ ou $|V| = 4k + 1$ para algum k inteiro não negativo.
- Mostre que dois caminhos máximos em um grafo conexo **SEMPRE** possuem pelo menos um vértice em comum.
- Prove ou disprove que os seguintes pares de grafos são isomorfos:

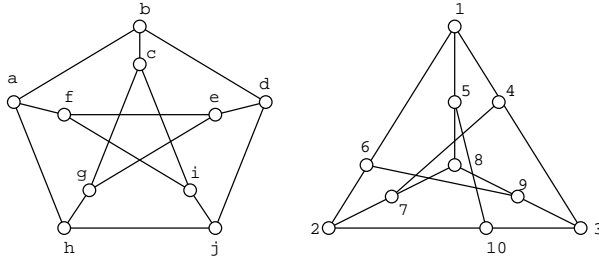


Figure 1:

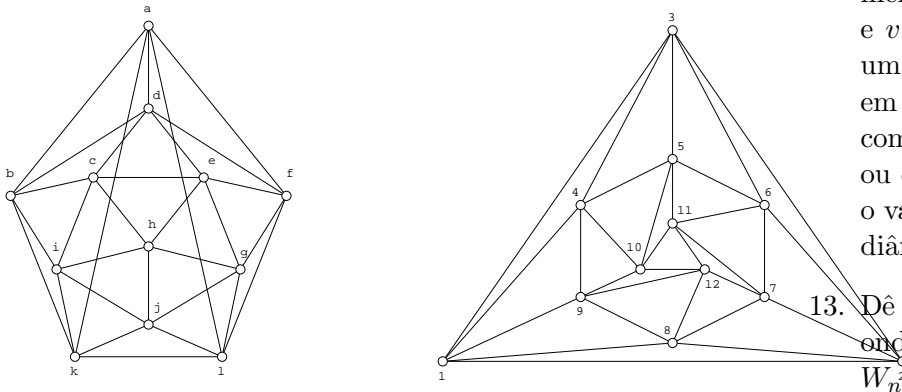


Figure 2:

- Se G é um grafo bipartido d -regular e (X, Y) consiste em uma partição em conjuntos independentes para V , então $|X| = |Y|$.
 - substitua “grafo bipartido d -regular” por “grafo bipartido completo d -regular”. Muda alguma coisa?
 - Se G é um grafo com $\delta \geq 4$, então existe um ciclo de comprimento maior ou igual a 5.
- Prove o Teorema da Amizade: em qualquer festa com pelo menos seis pessoas, ou três se conhecem mutuamente, ou três não se conhecem mutuamente.
 - Suponha que G é um grafo sem vértices de grau zero e sem subgrafos induzidos contendo duas arestas. Prove que G é um grafo completo.
 - Desenhe todas as árvores não isomorfas com 7 vértices.
 - Mostre que se $T = (V, E)$ é uma árvore e $e \notin E$, então $T + e$ contém exatamente um ciclo.
 - Mostre que uma árvore com exatamente dois vértices de grau um é um caminho.
 - Prove ou refute: se G é um grafo contendo exatamente dois vértices de grau ímpar, então existe necessariamente um caminho ligando estes dois vértices em G .
 - Dado um grafo $G = (V, E)$, e um par $u, v \in V$ a distância $d(u, v)$ entre u e v é $+\infty$ se u e v pertencem a diferentes componentes conexas ou o comprimento (número de arestas) do menor caminho em G que liga u até v . Se u e v pertencem a mesma componente conexa, uma *geodésica* de u até v é um menor caminho em G que liga u até v . O *diâmetro* de G é o comprimento máximo de uma geodésica de G , ou o comprimento de sua maior geodésica, ou o valor $d = \max_{u, v \in V} d(u, v)$. Dê os valores do diâmetro de K_n , K_{n_1, n_2} , C_n , S_n , Q_n , P_n , e W_n .
 - Dê os valores de Δ , $|V|$, $|E|$, $ce(G)$, $cv(G)$ e δ , onde G é o grafo K_n , K_{n_1, n_2} , C_n , S_n , Q_n , P_n , e W_n^2 .
 - Quais os possíveis diâmetros de uma árvore geradora de um grafo: K_n , Q_n .
- V ou F, respectivamente, com justificativa e contra-exemplos:
 - G e seu complemento não podem ser ambos des-conexos.