0.1 a)

Sea G=(V,E) un grafo, con |V|=n. Sea P(n):= Si un grafo tiene más de $\frac{(n-1)\cdot(n-2)}{2}$ aristas \to es conexo.

Caso Base: P(1) = Tenemos 1 vértice, con 0 aristas: Se falsea el antecedente, luego P(1) es verdadero.

Paso inductivo: H.I: Supongamos que existe un n_0 tal que para todo Grafo con n_0 vértices que tenga más de $\frac{(n_0-1)\cdot(n_0-2)}{2}$ aristas -> es conexo.

Q.V.Q:
$$P(n_0) - > P(n_0 + 1)$$

Tenemos un grafo G con n_0+1 vértices, queremos probar que si tiene más de $\frac{n_0\cdot(n_0-1)}{2}$ aristas -> es conexo.

- Si tiene menor o igual a la cantidad de aristas pedida, entonces se falsea el antecedente, haciendo verdadera a la propiedad:
- Si hay un nodo v de a lo sumo grado 1, podemos considerar el grafo G-v. G-v tiene n_0 nodos y $\frac{n_0 \cdot (n_0-1)}{2} 1$ aristas. Observemos que:

$$\frac{n_0 \cdot (n_0 - 1)}{2} - 1 > \frac{(n_0 - 1) \cdot (n_0 - 2)}{2}$$

Luego tenemos un grafo que cumple la H.I., entonces es verdadero $P(n_0 + 1)$.

• ¿Hasta qué grado de nodo podemos remover, tal que siga valiendo la desigualdad de la H.I.? Plantemos la desigualdad. Sea a el grado mayor del nodo que podemos sacar.

$$\begin{split} &\frac{n_0 \cdot (n_0 - 1)}{2} - a > \frac{(n_0 - 1) \cdot (n_0 - 2)}{2} \\ & \leftrightarrow \left(\frac{n_0^2}{2} - \frac{n_0}{2} - a\right) > \left(\frac{n_0^2}{2} - \frac{2n_0}{2} - \frac{n_0}{2} + \frac{2}{2}\right) \\ & \leftrightarrow -\frac{n_0}{2} - a > -\frac{3}{2}n_0 + 1 \\ & \leftrightarrow n_0 - a > 1 \\ & \leftrightarrow n_0 - 1 > a \end{split}$$

Luego podemos sacar nodos de hasta grado $n_0 - 2$, y generarnos un Grafo de n_0 vertices que cumpla la desigualdad, haciendo valer la H.I.

• ¿Pero qué pasa si todos los nodos tienen grado n-1? ¡Fácil! Si todos los nodos tienen grado n-1, entonces el grafo es conexo por definición, ya que es completo (todos están conectados con todos).

Luego vimos que $P(n_0+1)$ vale para todos los casos. Por lo tanto P(n) vale $\forall n \geq 0$.

0.2 b)

Sea G=(V,E) un grafo (|V|=n) tal que: $|E| \ge 2 + \frac{(n-1)(n-2)}{2}$ aristas. Queremos ver que si tiene esa cantidad de aristas entonces es biconexo.

Sabemos por el inciso (a) que $\forall G'$ si $|E'| > \frac{(n-1)(n-2)}{2} \to G'$ es conexo.

 $\mathbf{Q.V.Q}$: G es biconexo.

Supongamos que G no es biconexo $\to \exists v \in V$ tal que v es articulación (G-v) tiene mas partes conexas que G).

Por la propiedad de (a) sabemos que necesariamente G es conexo ya que:

$$|E| \ge 2 + \frac{(n-1)(n-2)}{2} > \frac{(n-1)(n-2)}{2}$$

Luego se debe cumplir que G-v tiene al menos dos partes conexas o lo que es lo mismo, G-v no puede ser conexo.

¿Qué grado debe tener v para que se cumpla esto? Sabemos que el grafo G-v tiene n-1 vertices , luego debe cumplir que:

$$|E(G-v)| \le \frac{(n-2)(n-3)}{2}$$

Ya que de otra forma seria conexo por la propiedad (a).

Veamos ahora si esto es en efecto posible:

$$\begin{split} |E(G-v)| &= |E| - d(v) \geq 2 + \frac{(n-1)(n-2)}{2} - d(v) \leq (Q.V.Q) \frac{(n-2)(n-3)}{2} \\ & \leftrightarrow 2 + \frac{(n-1)(n-2)}{2} - d(v) \leq \frac{(n-2)(n-3)}{2} \\ & \leftrightarrow 2 + \frac{n^2}{2} - n - \frac{n}{2} + 1 - d(v) \leq \frac{n^2}{2} - \frac{3n}{2} - n + 3 \\ & \leftrightarrow 3 - \frac{3n}{2} - d(v) \leq -\frac{5n}{2} + 3 \\ & \leftrightarrow 3 + n - d(v) \leq 3 \\ & \leftrightarrow n \leq d(v) \text{ ABS}!!! \end{split}$$

Ya que el grado de un nodo tiene como cota superior n-1, llegamos a un absurdo. Luego v no puede existir, es decir G no tiene articulación.

Por lo tanto, G es biconexo, probando lo que queríamos demostrar.

0.3**c**)

Probemos que es imposible por contraejemplo:

1er caso) sea $c(n) < 1 + \frac{(n-1)(n-2)}{2}$ tal que $\forall G$ grafos con $n \ge n_0$ que tenga al menos c(n) aristas sea conexo. Sabemos que c(n) debe ser : $c(n) \leq \frac{(n-1)(n-2)}{2}$

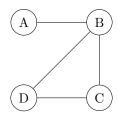
Si n = 3: $c(3) \le 1$. Pero podemos dibujar el grafo:



que tiene una arista, sin embargo claramente no es conexo.Luego c(n) no puede

2do caso) sea $c(n) < 2 + \frac{(n-1)(n-2)}{2}$ tal que $\forall G$ grafos con $n \ge n_0$ que tenga al menos c(n) aristas sea biconexo. Sabemos que c(n) debe ser : $c(n) \le 1 + \frac{(n-1)(n-2)}{2}$

Si n = 3: $c(3) \le 4$ pero podemos dibujar el grafo:



que claramente es conexo, pero B es un vértice de articulación, luego no es biconexo.