

## Enunciado

Un vértice  $v$  de un grafo  $G$  es un punto de articulación si  $G \setminus v$  tiene más componentes conexas que  $G$ . Por otro lado, un grafo es biconexo si es conexo y no tiene puntos de articulación.

Demostrar, usando inducción en la cantidad de vértices, que todo grafo de  $n$  vértices que tiene más de  $\frac{(n-1)(n-2)}{2}$  aristas es conexo. Opcionalmente, puede demostrar la misma propiedad usando otras técnicas de demostración.

## Solución por inducción en la cantidad de nodos

Sea  $G = (V, E)$  quiero ver que  $|V| = n \wedge |E| = m > \frac{(n-1)(n-2)}{2} \Rightarrow G$  conexo.

**Por inducción en la cantidad de nodos:**

**Hipótesis inductiva:**

$$P(n-1) : m' > \frac{(n-2)(n-3)}{2} \Rightarrow G' \text{ conexo.}$$

**Caso base:**

$$P(2) : m > \frac{(2-1)(2-2)}{2} \Rightarrow m > 0 \Rightarrow n = 2 \wedge m = 1 \text{ por lo que es conexo.}$$

**Paso inductivo:**  $P(n-1) \Rightarrow P(n)$

Tenemos  $P(n) : m > \frac{(n-1)(n-2)}{2}$

Y  $\frac{(n-1)(n-2)}{2} = \binom{n-1}{2} < m$ , y  $\binom{n-1}{2}$  es la cantidad de aristas máxima de  $K_{n-1}$ , y tenemos  $n$  nodos y al menos una arista más, por lo que la única chance es que el nodo restante esté conectado por una o más aristas a  $K_{n-1}$  tal que sea conexo.

Luego consideremos  $G'$  tal que sacamos un nodo  $v \in V$  cualquiera a  $G$ , nos queda que  $m' = m - d(v)$

Por H.I:  $m' = m - d(v) > \frac{(n-2)(n-3)}{2} \Rightarrow G'$  conexo

Entonces si agregamos  $v$  de nuevo,  $G'$  sigue siendo conexo ya que agregarle las aristas que conectaban  $v$  no reduce  $m$

Por lo tanto, cualquier grafo con  $n$  vértices y más de  $\binom{n-1}{2}$  aristas es conexo.