

## Enunciado

Sea  $G$  un grafo conexo. Demostrar por el contrarrecíproco que todo par de caminos simples de longitud máxima de  $G$  tienen un vértice en común.

**Ayuda:** suponer que hay dos caminos disjuntos en vértices de igual longitud y definir explícitamente un camino que sea más largo que ellos.

## Solución

**Proposición:** Sean  $P, Q$  caminos simples en  $G$ ,

$$G \text{ conexo} \Rightarrow \forall P, Q \text{ de longitud máxima} :: \exists v \in V \mid v \in P \wedge v \in Q$$

**Contrarrecíproco:**

$$\exists P, Q \text{ de longitud máxima} \mid \forall v \in V, v \notin P \vee v \notin Q \Rightarrow G \text{ no es conexo}$$

**Hipótesis:** Asumimos que existen  $P, Q$  ambos de longitud máxima donde no existe ningún nodo  $v \in V$  en común entre  $P$  y  $Q$ .

Queremos ver que  $G$  no es conexo.

Tenemos  $|P| = |Q| = n$  donde  $n$  es la cantidad de nodos de  $P, Q$ .

Vamos a notar  $P = v_1, \dots, v_n, Q = w_1, \dots, w_n$

$G$  es conexo, por lo que se puede llegar desde cualquier nodo  $v$  a cualquier nodo  $w$  y viceversa.

Esto también nos dice en particular que hay algún camino  $R = v_i, \dots, w_i$  donde  $R$  no pasa por ningún otro nodo de  $P$  o  $Q$  distintos de  $v_i, w_i$ .

Por hipótesis,  $P, Q$  son disjuntos, entonces  $v_i \neq w_i$  por lo que existe al menos un nodo  $u$  tal que  $R = v_i, \dots, u, \dots, w_i$ , y habíamos dicho que puedo llegar de cualquier nodo a cualquier nodo dado que  $G$  conexo!

Tenemos por ahora:  $P = v_1, \dots, v_i, \dots, v_n \wedge Q = w_1, \dots, w_i, \dots, w_n$

Tomamos  $P' = v_1, \dots, v_i \wedge Q' = w_i, \dots, w_n$  como los subcaminos más largos de  $P, Q$ . (Análogo para casos contrarios)

Ahora tenemos un camino  $R' = v_1, \dots, v_i, \dots, u, \dots, w_i, \dots, w_n$  y esto es de longitud al menos  $n + 1$ , **contradicción**, por lo que la hipótesis es falsa  $P, Q$  no son de longitud máxima! luego la proposición es verdadera.