

# Demostración las distancias aumentan

Nicolás Cagliero

25 de junio de 2024

## Theorem 1.

1. Dados vértices  $x, z$  se define, dado un flujo  $f$  en el network

$$d_f(x, z) = \begin{cases} 0, & \text{si } x = z \\ \infty, & \text{si no existe } f - CA \text{ desde } x \text{ a } z \\ \text{mínima longitud de un } f - CA \text{ desde } x \text{ a } z, & \text{si existe} \end{cases}$$

2. Sean  $f_0, f_1, f_2, \dots$  los flujos que se van obteniendo en E-K:

$$d_k(x) = d_{f_k}(s, x)$$

$$\text{Entonces } d_k(x) \leq d_{k+1}(x)$$

*Demostración.* Esta será una idea de la demostración y sus partes, los detalles y ciertas cuentas no serán escritas.

Sea  $A = \{x : d_{k+1}(x) < d_k(x)\}$ , vamos a querer que  $A = \emptyset$ . Supongamos que no, es decir, tomemos un  $x \in A$  y además le vamos a pedir que sea tal que  $d_{k+1}(x) = \min\{d_{k+1}(y) : y \in A\}$

Acá ya podemos ver que  $d_{k+1}(x) < d_k(x) \leq \infty \Rightarrow$  existe un  $f_{k+1} - CA$  entre  $s$  y  $x$ . Y además es obvio ver que  $x \neq s$ .

De esta forma, sabemos que existe un  $z$  inmediatamente anterior a  $x$  tal que el  $f_{k+1} - CA$  es de la forma  $P_{k+1} = s \dots zx$ . Y como estamos corriendo E-K,  $P_{k+1}$  es de longitud mínima.

$$\Rightarrow d_{k+1}(x) = d_{k+1}(z) + 1$$

De esta forma, sabemos que  $\overrightarrow{zx}$  o  $\overrightarrow{xz}$ .

### 1. Caso $\overrightarrow{zx}$

Notar ahora que  $d_{k+1}(z) < d_{k+1}(x) \Rightarrow z \notin A \Rightarrow d_k(z) \leq d_{k+1}(z) < d_{k+1}(x) < \infty$ . Luego, existe un  $f_k - CA$  entre  $s$  y  $z$ . Acá nos preguntamos, puedo agregar a  $x$  al final de ese  $f_k - CA$  dado que  $\overrightarrow{xz}$  es un lado. Si lo hacemos, dado que estamos corriendo E-K y los caminos aumentantes son de longitud mínima vamos a llegar a un absurdo contradiciendo la suposición que  $x \in A$ . Entonces si no lo podemos agregar forward al  $x$ , significa que  $\overrightarrow{xz}$  está saturado en el flujo  $k$ , pero ya vimos que  $P_{k+1}$  es un  $f_{k+1} - CA \Rightarrow$  para pasar de  $f_k$  a  $f_{k+1}$ , el lado se usó y se usó backward  $\Rightarrow P'_k = s \dots \overleftarrow{xz}$

Como es de longitud mínima,  $d_k(z) = d_k(x) + 1 > d_{k+1}(x) + 1 = d_{k+1}(z) + 1 + 1 \geq d_k(z) + 2 \Rightarrow d_k(z) > d_k(z) + 2 \Rightarrow 0 > 2$ . ABSURDO.

## 2. Caso $\overrightarrow{xy}$

Muy parecido al caso anterior, vamos a llegar que existe un  $f_k - CA$  entre  $s$  y  $z$  y al querer agregar a  $x$  backward llegaríamos a una contradicción y vamos a tener que agregar ese lado forward obteniendo las mismas ecuaciones que en el caso anterior y llegando al absurdo de  $0 > 2$ .

De esta forma se llega a un absurdo de suponer que  $A \neq \emptyset \Rightarrow A = \emptyset$  y el teorema queda demostrado.

□