## Diseño y Análisis de Algoritmos Tarea 2 - Demostraciones BFS y DFS

## Santiago Sinisterra Sierra

## 22 de noviembre de 2020

**Teorema 1** Sea T el árbol BFS del grafo G = (V, E) y sea (x, y) una arista en T, entonces el nivel de x y y difiere en 1. Demostrar.

De acuerdo al algoritmo BFS, un nodo sólo puede agregarse a un capa  $L_i$  si no pertenece a alguna capa previa  $L_k$  donde  $k \in [0, i-1]$ .

T es un arbol, por lo cual no puede contener ciclos y debe existir un camino único para llegar a cada nodo.

Intentando demostrar por contradicción, se supone que hay dos nodos x y y que están conectados por la arista (x,y) pero que pertenecen a capas diferentes  $L_x$  y  $L_y$  donde x y y son índices y  $y-x \neq 1$  (el nivel no difiere en 1). Al pertenecer a capas diferentes y T siendo un árbol, hay un único camino para cada nodo que lleva de  $L_0$  a  $L_x$  y otro desde  $L_0$  hasta  $L_y$ , así como la arista (x,y) que los conecta directamente.

Esto implica que existirían dos caminos diferentes para llegar a (x, y), uno que va del nodo raíz y llega a x sin pasar por (x, y). El segundo camino inicia en el nodo raíz, pasa por y y llega a x por (x, y).

Se entra a una contradicción ya que T no sería un árbol porque existen 2 caminos diferentes para llegar a un mismo nodo x. Esto viola la proposición inicial de que T es un árbol y que el nivel no difiere en 1.

El nivel necesariamente debe diferir en 1 porque es la diferencia entre los dos caminos hipóteticos del caso de contradicción que hace que T siga siendo un árbol.

**Teorema 2** Sea T un árbol DFS, sean u y v nodos en T y sea (u, v) una arista en el grafo G que no está en T. Entonces u es ancestro de v o v es ancestro de u. Demostrar

Si la arista (u, v) no está en T entonces deben estar u y v conectados de otra forma, ya que al T ser un árbol DFS, existe un camino entre cualquier par de nodos al ser un grafo conectado.

Al ser un grafo conectado, se cumple la proposición de que u es un ancestro de v o v es un ancestro de u ya que siempre es posible llegar a v desde u y viceversa.