Recorridos en anchura

1. \star Un árbol generador T de un grafo G es v-geodésico si la distancia entre v y w en T es igual a la distancia entre v y w en G para todo $w \in V(G)$. Demostrar que todo árbol BFS de G enraizado en v es v-geodésico. Dar un contraejemplo para la vuelta, i.e., mostrar un árbol generador v-geodésico de un grafo G que no pueda ser obtenido cuando BFS se ejecuta en G desde v.

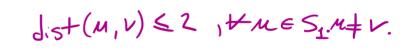
oWo

Si realizations BFS, Siempre so obliene un évol v-geodésics con voît en v.

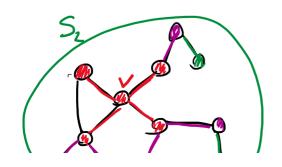
Veronos que si teneros un veV(G) of Kalizonos BFS con voros source. entonces recorrerens todos los nodos del grato según o qué distancia están de V. En la le iteración buscarenos los nodos que están a Lansta de distancia de V.



En la 20 iteración Visitarens los nodes No Visitatos que se encuentran a Zovistos Visitatos que se encuentran a Zovistos de distanca de V.

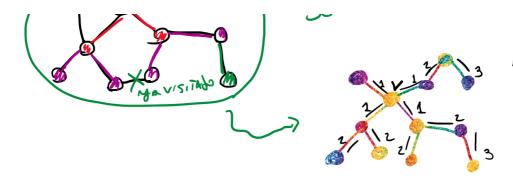


y oss hosta la n-ésima iteración.



dist(u,v) \le 3, \text{\text{\text{\$\pi}}} \text{\text{\$\pi\$}} \te

. . Ec avbol generalor



y la distancia de V a todos los vodos es igual a la distanciativa todos los vodos en G.

 $_{U}W_{U}$