

UTB - PD4

Ejercicio 1

1) Los tipos de datos abstractos que modelan este problema son los nodos y aristas. Para solucionar este problema, podemos aplicar el algoritmo de Prim o de Kruskal.

2) Algoritmo Kruskal (grafo g)

Inicio

$A \leftarrow$ conjunto vacío

$\text{aristas_ordenadas} \leftarrow \text{ordenar_aristas_por_peso}(g)$

Para cada arista (u, v) en aristas_ordenadas :

Si $\text{no_forma_ciclo}(A, u, v)$ entonces

 Añadir Arista (A, u, v)

Fin si

Fin Para

Devolver A

Fin

Algoritmo de Prim (Grafo G, Nodo Inicial)

Inicio

$Q \leftarrow$ conjunto de todos los nodos de G
 $costos \leftarrow$ diccionario con valor infinito para cada nodo
 $costos[Inicial] \leftarrow 0$
 $Predecesores \leftarrow$ diccionario vacío

Mientras Q no está vacío hacer

$U \leftarrow$ extraer Nodo con menor costo ($Q, costos$)

Para cada vecino v de U hacer

Si v está en Q y el peso de la arista

$(U, v) \in costos[v]$ entonces

$costos[v] \leftarrow$ peso de la arista (U, v)

$Predecesores[v] \leftarrow U$

Fin Q

Fin Para

Fin Mientras

$A \leftarrow$ conjunto vacío

Para cada nodo v en $Predecesores$ hacer

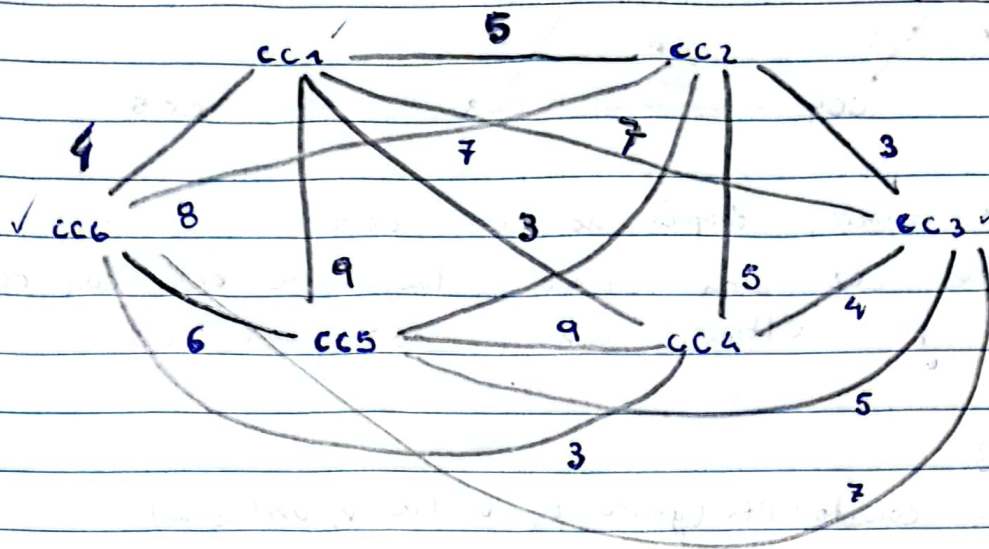
$añadirArista(A, Predecesores[v], v)$

Fin Para

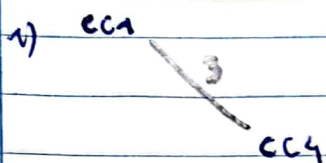
Devolver A

Fin

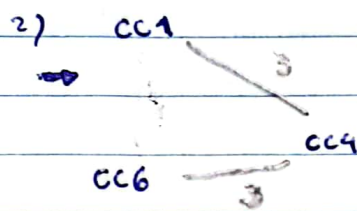
3) Aplica cada algoritmo



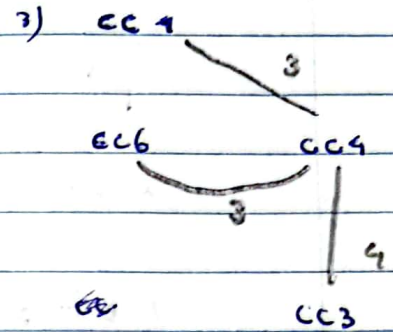
Algoritmo de Prim



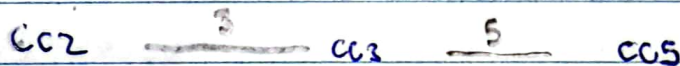
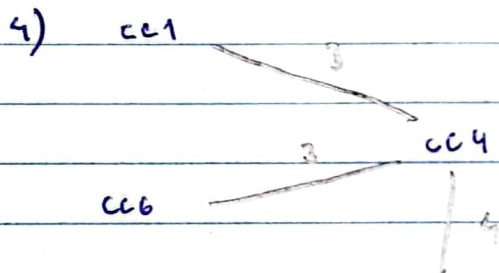
Agregar CC4



Agregar CC6



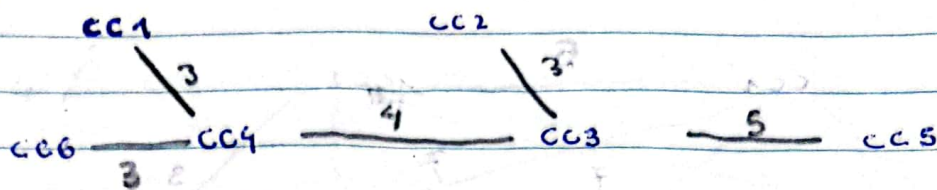
Agregar CC3



Agregar CC2 y CC5

costo total 18

Algoritmo de Kruskal



cc1 primero, después uno E con cc4

Después cc2 con cc3, luego me cc3 con cc4
y por último me cc3 con cc5

Ejercicio 2

Algoritmo conectadoDFS (grafo G, vértice v, vértice w)

Inicio

Pila \leftarrow crearPila()

visitados \leftarrow conjunto vacío()

apilar (pila, v)

Añadir (visitados, v)

Mientras no está vacía (pila) hacer

u \leftarrow desapilar (pila)

Si u = w entonces

Resolver verdadero

Fin si

Para cada vecino en vecinos (G, u) hacer

si vecino no en visitados entonces

apilar (pila, vecino)

añadir (visitados, vecino)

Fin si

Fin Para

Fin Mientras

Resolver Falso

Fin

Algoritmo conectabfs (grafo G , vértice v , vértice w)

Inicio

cola \leftarrow crearcola()

visitados \leftarrow conjunto vacío()

encolar (cola, v)

añadir (visitados, v)

Mientras no está vacío (cola) hacer

$u \leftarrow$ desencolar (cola)

 Si $u = w$ entonces

 Devolver verdadero

 Fin si

 Para cada vecino en Vecinos (G, u) hacer

 Si vecino no en visitados entonces

 encolar (cola, vecino)

 añadir (visitados, vecino)

 Fin si

 Fin Para

Fin Mientras

Devolver Falso

Fin