

A partir de la siguiente definición:

Graph = **Array**(**n**, **LinkedList**())

Donde **Graph** es una representación de un grafo **simple** mediante listas de adyacencia resolver los siguiente ejercicios

Ejercicio 1

Implementar la función crear grafo que dada una lista de vértices y una lista de aristas cree un grafo con la representación por Lista de Adyacencia.

def createGraph(List, List)

Descripción: Implementa la operación crear grafo

Entrada: **LinkedList** con la lista de vértices y **LinkedList** con la lista de aristas donde por cada par de elementos representa una conexión entre dos vértices.

Salida: retorna el nuevo grafo

```
2  class GraphNode:
3
4      def __init__(self, key = None, color = "white") -> None:
5          self.key = key
6          self.color = color
7          self.connect = [] # funcionaria agregar un set() y en vez de append() un add()?
8
9  class Graph:
10
11      def __init__(self, n) -> None:
12
13          ## nodes in graph
14          self._n = n
15
16          ## Test, data is stored in dictionary
17          self._data : dict[list[GraphNode]] = {}
18
19      @property
20      def n(self):
21          return self._n
22
23      def createGraph(self, vertices, aristas):
24
25          for vertex in vertices:
26              self.insert(vertex)
27
28
29
30          for (vertice0, vertice1) in aristas:
31              self.link(vertice0, vertice1)
32
33          return
34
35
36      def link(self, vertice0, vertice1):
```

```
36 ✓ def link(self, vertice0, vertice1):
37
38     if vertice0 not in self._data or vertice1 not in self._data:
39         raise Exception("One or both vertices not in graph")
40
41     node0 = self._data[vertice0]
42     node1 = self._data[vertice1]
43
44
45     if vertice1 in node0.connect:
46         raise Exception("Link already exist in graph")
47
48     if vertice0 in node1.connect:
49         raise Exception("Link already exist in graph")
50
51
52     if vertice0 == vertice1: node0.connect.append(vertice1); return
53
54
55     node0.connect.append(vertice1)
56     node1.connect.append(vertice0)
57     return
58
```

Ejercicio 2

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def existPath(Grafo, v1, v2):

Descripción: Implementa la operación existe camino que busca si existe un camino entre los vértices v1 y v2

Entrada: **Grafo** con la representación de Lista de Adyacencia, **v1** y **v2** vértices en el grafo.

Salida: retorna **True** si existe camino entre v1 y v2, **False** en caso contrario.

```
79 ✓ def existPath(self, v0, v1):
80     ## Verifico que los nodos ingresados existan dentro del grafo
81     if v0 not in self._data or v1 not in self._data:
82         raise Exception("One or both vs not in graph")
83
84     ## Verifico si son iguales
85     if v0 == v1: return True
86
87     visited = set()
88     queue = [v0]
89
90     ## Busco mientras haya elementos en la cola
91     while queue:
92
93         aux = queue.pop(0)
94
95         # Si el vertice no ha sido visitado, lo agrego al conjunto
96         if aux not in visited:
97             visited.add(aux)
```

```
98         # Recorro los vertices adyacentes del vertice actual
99         for adjacent in self._data[aux].connect:
100
101             # Si encuentro el vertice, retorno
102             if adjacent == v1:
103                 return True
104
105             queue.append(adjacent)
106
107         return False
```

Ejercicio 3

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def isConnected(Grafo):

Descripción: Implementa la operación es conexo

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia.

Salida: retorna True si existe camino entre todo par de vértices, False en caso contrario.

```
111 ✓ def isConnected(self):
112
113
114     nodos = self.n.copy()
115
116     aux = nodos.pop()
117
118     for nodo in nodos:
119         if self.existPath(aux, nodo) != True: return False
120
121     return True
122
```

Ejercicio 4

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def isTree(Grafo):

Descripción: Implementa la operación es árbol

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia.

Salida: retorna True si el grafo es un árbol.

```
124 ✓ def isTree(self, graph):
125
126 ✓ def visit_TreeNode(graph, node, visited_key, immediate_parent):
127
128     if node.key in visited_key:
129         return True
130
131
132     visited_key.add(node.key)
133
134     for adj_node in graph._data[node.key].connect:
135
136         if adj_node in visited_key:
137
138             if graph._data[adj_node] != immediate_parent: return False
139
140             tree = visit_TreeNode(graph, graph._data[adj_node], visited_key, node)
141             if not tree: return False
142         return True
143
144
145     if self.isConnected() == False: return False
146
147
148     visited_key = set()
149     components = 0
150
151     for node in graph._data:
152
153         if node not in visited_key:
154
155             if components == 1:
156                 return False
157
158             components += 1
159             tree = visit_TreeNode(graph, graph._data[node], visited_key, None)
160             if not tree: return False
161         return True
```

Ejercicio 5

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def isComplete(Grafo):

Descripción: Implementa la operación es completo

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia.

Salida: retorna True si el grafo es completo.

Nota: Tener en cuenta que un grafo es completo cuando existe una arista entre todo par de vértices.

```
166 ✓ def isComplete(self):
167
168     aux = self.n.copy()
169
170     aux2 = aux.pop()
171
172     if len(self._data[aux2].connect) != len(self.n)-1:
173         return False
174     return True
175
```

Ejercicio 6

Implementar una función que dado un grafo devuelva una lista de aristas que si se eliminan el grafo se convierte en un árbol. Respetar la siguiente especificación.

def convertTree(Grafo)

Descripción: Implementa la operación es convertir a árbol

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia.

Salida: LinkedList de las aristas que se pueden eliminar y el grafo resultante se convierte en un árbol.

```
177     def convertTree(self, graph):
179         if graph.isTree(graph): return graph
180
181         aux = graph.n.copy()
182         key = aux.pop()
183
184         visited = set()
185         edges = []
186         queue = [(key, None)]
187
188         while queue:
189             ## Aux va a ser el nodo de referencia "head"
190             node, parent = queue.pop(0)
191
192             if node not in visited:
193                 visited.add(node)
194
195                 if parent is not None:
196                     edges.append((parent, node))
197
198                 for adj in graph._data[node].connect:
199                     if adj not in visited:
200                         queue.append((adj, node))
201
202         new_graph = Graph(self.n)
203         new_graph.createGraph(self.n, edges)
204
205         return new_graph
```

Parte 2

Ejercicio 7

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def countConnections(Grafo):

Descripción: Implementa la operación cantidad de componentes conexas

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia.

Salida: retorna el número de componentes conexas que componen el grafo.

```
208 def countConnections(self, graph):
209
210     if self.isConnected(): return 1
211
212     count = 0
213     visited = set()
214     aux = self.n.copy()
215     key = aux.pop()
216
217     for i in self.n:
218         if i not in visited:
219             visited.add(i)
220
221             if graph._data[i].connect == []:
222                 count += 1
223
224             else:
225                 count += 1
226                 for adj in graph._data[i].connect:
227                     visited.add(i)
```

Ejercicio 8

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def convertToBFSTree(Grafo, v):

Descripción: Convierte un grafo en un árbol BFS

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia, v vértice que representa la raíz del árbol

Salida: Devuelve una Lista de Adyacencia con la representación BFS del grafo recibido usando v como raíz.

```
231 def convertToBFSTree(self, graph, v):
232
233     if self.isConnected() == False: raise Exception("graph is not connected")
234
235     key = v
236
237     visited = set()
238     edges = []
239     queue = [(key, None)]
240
241     while queue:
242         ## Aux va a ser el nodo de referencia "head"
243         node, parent = queue.pop(0)
244
245         if node not in visited:
246             visited.add(node)
247
248             if parent is not None:
249                 edges.append((parent, node))
```

```
251
252         ## Se recorre los vertices adacentes del node
253         for adj in graph._data[node].connect:
254             if adj not in visited:
255                 queue.append((adj, node))
256
257         new_graph = Graph(self.n)
258         new_graph.createGraph(self.n, edges)
259
260         return new_graph
```

Ejercicio 9

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def convertToDFS_Tree(Grafo, v):

Descripción: Convierte un grafo en un árbol DFS

Entrada: Grafo con la representación de Lista de Adyacencia, v vértice que representa la raíz del árbol

Salida: Devuelve una Lista de Adyacencia con la representación DFS del grafo recibido usando v como raíz.

```
262 ✓ def convertToDFS_Tree(self, graph, v):
263
264     new_graph = Graph(graph.n)
265
266     visited = set()
267     edges = []
268     node = graph._data[v]
269
270     self.ConvertToDFS_recursive(graph, node, visited, edges)
271
272     new_graph.createGraph(graph.n, edges)
273     return new_graph
274
275 ✓ def ConvertToDFS_recursive(self, graph, node, visited, edges):
276
277
278     if node.key not in visited:
279
280         visited.add(node.key)
281
282         for adj in node.connect:
283
284             if adj not in visited:
285
286
287                 edges.append((node.key, adj))
288                 aux_node = graph._data[adj]
289
290                 self.ConvertToDFS_recursive(graph, aux_node, visited, edges)
291
```

Ejercicio 10

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def bestRoad(Grafo, v1, v2):

Descripción: Encuentra el camino más corto, en caso de existir, entre dos vértices.

Entrada: **Grafo** con la representación de Lista de Adyacencia, **v1** y **v2** vértices del grafo.

Salida: retorna la lista de vértices que representan el camino más corto entre **v1** y **v2**. La lista resultante contiene al inicio a **v1** y al final a **v2**. En caso que no exista camino se retorna la lista vacía.

```
293     def bestRoad(self , graph , v1 , v2):
294
295         bfs_tree = self.convertToBFSTree(graph, v1)
296         visited = set()
297         queue = [(v1, None)]
298
299         while queue:
300             node, prev = queue.pop(0)
301
302             if node == v2:
303                 #Construyo la ruta desde v1 a v2
304                 path = []
305                 while prev is not None:
306                     path.append((prev, node))
307                     node, prev = prev, bfs_tree._data[prev].parent
308                 path.reverse()
309                 return path
310
311             if node not in visited:
312                 visited.add(node)
313                 #El nodo anterior es el padre del nodo actual
314                 bfs_tree._data[node].parent = prev
315                 #Recorro los nodos adyacentes
316                 for adj in bfs_tree._data[node].connect:
317                     #Si el adyacente no ha sido visitado lo agrego a la cola
318                     if adj not in visited:
319                         queue.append((adj, node))
320
321         return None
```

Ejercicio 11 (Opcional)

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def isBipartite(Grafo):

Descripción: Implementa la operación es bipartito

Entrada: **Grafo** con la representación de Lista de Adyacencia.

Salida: retorna **True** si el grafo es bipartito.

NOTA: Un grafo es **bipartito** si no tiene ciclos de longitud impar.

Ejercicio 12

Demuestre que si el grafo G es un árbol y se le agrega una arista nueva entre cualquier par de vértices se forma exactamente un ciclo y deja de ser un árbol.

Ejercicio 13

Demuestre que si la arista (u,v) no pertenece al árbol BFS, entonces los niveles de u y v difieren a lo sumo en 1.

Parte 3

Ejercicio 14

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def PRIM(Grafo):

Descripción: Implementa el algoritmo de PRIM

Entrada: **Grafo** con la representación de Matriz de Adyacencia.

Salida: retorna el árbol abarcador de costo mínimo

Ejercicio 15

Implementar la función que responde a la siguiente especificación.

def KRUSKAL(Grafo):

Descripción: Implementa el algoritmo de KRUSKAL

Entrada: **Grafo** con la representación de Matriz de Adyacencia.

Salida: retorna el árbol abarcador de costo mínimo

Ejercicio 16

Demostrar que si la arista (u,v) de costo mínimo tiene un nodo en U y otro en $V - U$, entonces la arista (u,v) pertenece a un árbol abarcador de costo mínimo.

Parte 4

Ejercicio 17

Sea e la arista de mayor costo de algún ciclo de $G(V,A)$. Demuestre que existe un árbol abarcador de costo mínimo $AACM(V,A-e)$ que también lo es de G .

Ejercicio 18

Demuestre que si unimos dos **AACM** por un arco (arista) de costo mínimo el resultado es un nuevo **AACM**. (Base del funcionamiento del algoritmo de **Kruskal**)

Ejercicio 19

Explique qué modificaciones habría que hacer en el algoritmo de Prim sobre el grafo no dirigido y conexo $\mathbf{G(V,A)}$, o sobre la función de costo $\mathbf{c(v_1,v_2) \rightarrow R}$ para lograr:

1. Obtener un árbol de recubrimiento de costo máximo.
2. Obtener un árbol de recubrimiento cualquiera.
3. Dado un conjunto de aristas $E \in A$, que no forman un ciclo, encontrar el árbol de recubrimiento mínimo $G^c(V, A^c)$ tal que $E \in A^c$.

Ejercicio 20

Sea $\mathbf{G(V, A)}$ un grafo conexo, no dirigido y ponderado, donde todas las aristas tienen el mismo costo. Suponiendo que G está implementado usando matriz de adyacencia, haga en pseudocódigo un algoritmo $\mathbf{O(V^2)}$ que devuelva una matriz M de $V \times V$ donde: $M[u, v] = 1$ si $(u,v) \in A$ y (u, v) estará obligatoriamente en todo árbol abarcador de costo mínimo de \mathbf{G} , y cero en caso contrario.

Parte 5

Ejercicio 21

Implementar el Algoritmo de Dijkstra que responde a la siguiente especificación

def shortestPath(Grafo, s, v):

Descripción: Implementa el algoritmo de Dijkstra

Entrada: Grafo con la representación de Matriz de Adyacencia, vértice de inicio s y destino v .

Salida: retorna la lista de los vértices que conforman el camino iniciando por s y terminando en v . Devolver NONE en caso que no exista camino entre s y v .

Ejercicio 22 (Opcional)

Sea $\mathbf{G = \langle V, A \rangle}$ un grafo dirigido y ponderado con la función de costos $C: A \rightarrow R$ de forma tal que $C(v, w) > 0$ para todo arco $\langle v, w \rangle \in A$. Se define el costo $C(p)$ de todo camino $p = \langle v_0, v_1, \dots, v_k \rangle$ como $C(v_0, v_1) * C(v_1, v_2) * \dots * C(v_{k-1}, v_k)$.

- a) Demuestre que si $p = \langle v_0, v_1, \dots, v_k \rangle$ es el camino de menor costo con respecto a C en ir de v_0 hacia v_k , entonces $\langle v_i, v_{i+1}, \dots, v_j \rangle$ es el camino de menor costo (también con respecto a C) en ir de v_i a v_j para todo $0 \leq i < j \leq k$.
- b) ¿Bajo qué condición o condiciones se puede afirmar que con respecto a C existe camino de costo mínimo entre dos vértices $a, b \in V$? Justifique su respuesta.
- c) Demuestre que, usando la función de costos C tal y como la dan, no se puede aplicar el algoritmo de Dijkstra para hallar los costos de los caminos de costo mínimo desde un vértice de origen s hacia el resto.

- d) Plantee un algoritmo, lo más eficiente en tiempo que usted pueda, que determine los costos de los caminos de costo mínimo desde un vértice de origen s hacia el resto usando la función de costos C .
- e) Suponiendo que $C(v, w) > 1$ para todo $\langle v, w \rangle \in A$, proponga una función de costos $C': A \rightarrow \mathbb{R}$ y además la forma de calcular el costo $C'(p)$ de todo camino $p = \langle v_0, v_1, \dots, v_k \rangle$ de forma tal que: aplicando el algoritmo de Dijkstra usando C' , se puedan obtener los costos (con respecto a la función original C) de los caminos de costo mínimo desde un vértice de origen s hacia el resto. Justifique su respuesta.

A tener en cuenta:

1. Usen lápiz y papel primero
2. ~~No se puede utilizar otra Biblioteca más allá de algo1.py y las bibliotecas desarrolladas durante Algoritmos y Estructuras de Datos I.~~