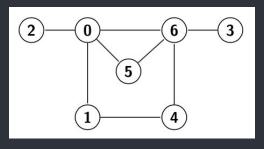




Grafo

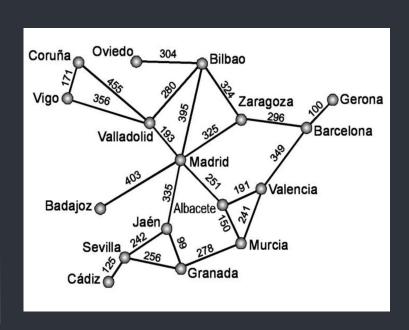
Es una estructura matemática empleada para modelar relaciones entre objetos. Consiste en:

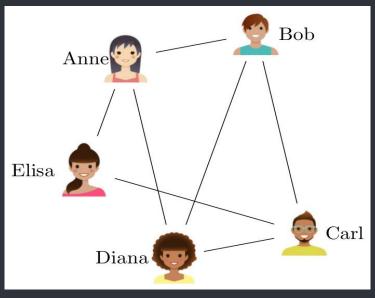
- **Vértices (o nodos):** Representan los objetos
- Aristas (o arcos): Representan las relaciones entre los objetos. Pueden ser dirigidas o no dirigidas

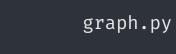




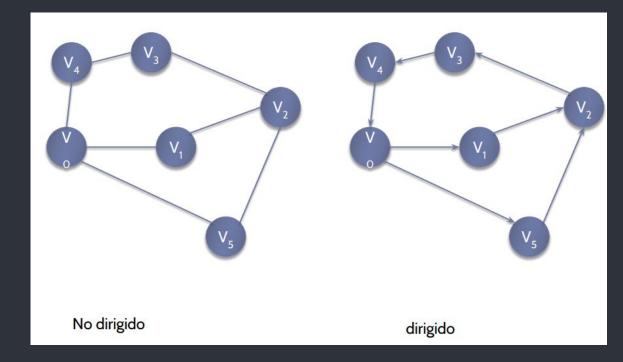
Grafos: 'Ejemplos'







Grafo No Dirigido vs Dirigido





2

4 5 6

9

10

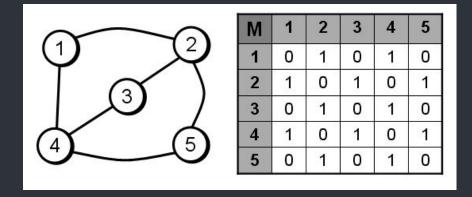
4 J

13

14

Grafos: 'Implementación'

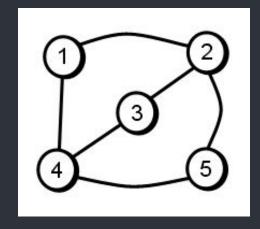
 Matriz de adyacencias: Se utiliza una matriz de tamaño n×n donde el elemento (i,j) contiene la distancia entre los vértices i y j del grafo.





Grafos: 'Implementación'

• **Lista de adyacencias:** Por cada nodo se almacena una lista de los vértices adyacentes a i.

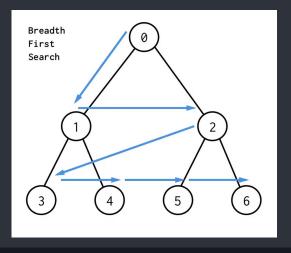


1	2, 4
2	1, 5
3	2, 4
4	1, 3, 5
5	2, 4



Grafos: 'Breadth-first search (BFS)'

Técnica para explorar todos los nodos de un grafo. Se emplea una cola para asegurar que los nodos se visiten en el orden de su distancia desde un nodo inicial.





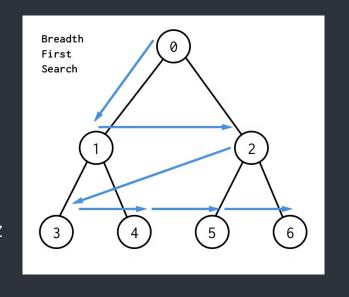
BFS: 'Inicialización'

Escoge un nodo raíz x (puede ser cualquier nodo del grafo).

Crea un conjunto visitados para registrar los nodos visitados.

Agrega el nodo raíz x al conjunto visitados.

Crea una cola y encola el nodo raíz x.





BFS: 'Exploración'

Mientras la cola no esté vacía:

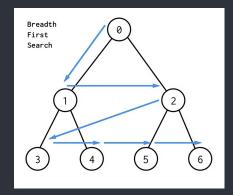
Extrae el primer nodo de la cola

Para cada nodo vecino del nodo actual que no haya sido

visitado:

Añádelo al conjunto visitados

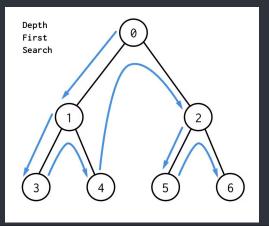
Agregar al final de la cola





Grafos: 'Depth-first search (DFS)'

Técnica de exploración de grafos que explora las conexiones de un nodo de manera profunda hasta encontrarse en un camino sin salida, momento en el que vuelve a subir y explora el siguiente nodo no visitado.



Sesión 13: Grafos

2

4

6

/ 8

> フ 1 A

11

12

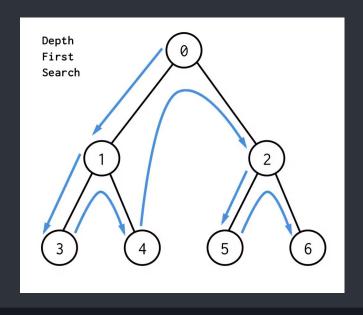
13



DFS: 'Inicialización'

Escoge un nodo raíz x (puede ser cualquier nodo del grafo)

Marca x como visitado



Sesión 13: Grafos

3

56789

11

13

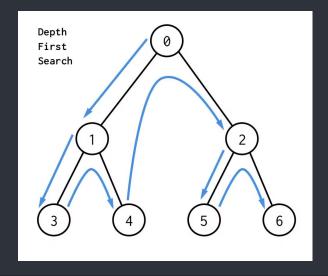


DFS: 'Exploración'

Para cada nodo vecino no visitado v de x:

Llamó recursivamente a DFS con

v como nuevo nodo raíz



Sesión 13: Grafos

2

5 6 7

8 9

10

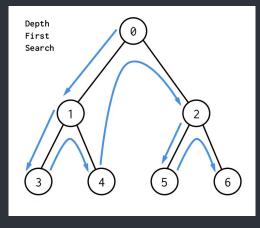
12

13



DFS: 'Backtracking'

Una vez que se hayan explorado todas las ramas desde un nodo, regresa al nodo anterior y continúa la exploración desde ahí si es posible, hasta que todas las ramas hayan sido exploradas



Sesión 13: Grafos

2

4 5

7

9

11

12

13

Visualización: 'DFS y BFS'

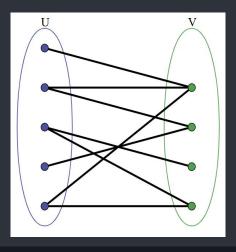
Para visualizar cómo funcionan estas técnicas de exploración, podéis acceder al siguiente enlace:

https://visualgo.net/en/dfsbfs



Grafos: 'Grafos Bipartitos'

Es un tipo de grafo cuyos vértices se pueden dividir en dos conjuntos distintos U y V, de manera que todas las aristas conectan un vértice en U con un vértice en V



inción 12: Cus



Componentes conexas

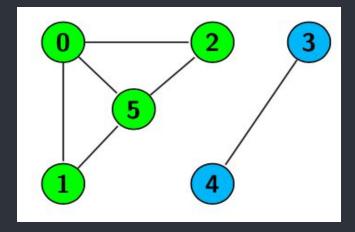
Las funciones de Búsqueda en Anchura (BFS) y Búsqueda en Profundidad (DFS) asumen que se puede llegar a todos los nodos del grafo comenzando desde la raíz elegida. Sin embargo, esto no tiene por qué ser siempre el caso.



Componentes conexas

En un grafo no dirigido, una componente conexa es un grupo de nodos conectados entre sí. Esta componente contiene todas las conexiones de los nodos que la

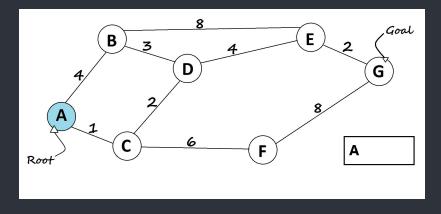
componen.





Grafos: 'Algoritmo de Dijkstra'

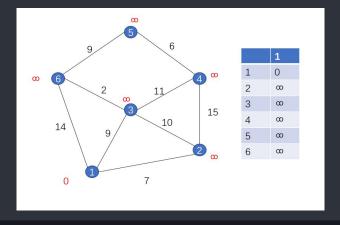
Algoritmo que sirve para encontrar, partiendo desde un nodo de salida u, la distancia más corta entre u y el resto de nodos de un grafo que tiene pesos en cada arista.





Dijkstra: 'Inicialización'

Se asigna una distancia infinita a todos los nodos excepto al nodo de inicio, al cual se le asigna una distancia de 0. Además, se inicializa un conjunto vacío de nodos visitados.





Dijkstra: 'Bucle principal'

Se selecciona el nodo visitado con la distancia más pequeña

Marca este nodo como visitado

Para cada vecino no visitado del nodo seleccionado:

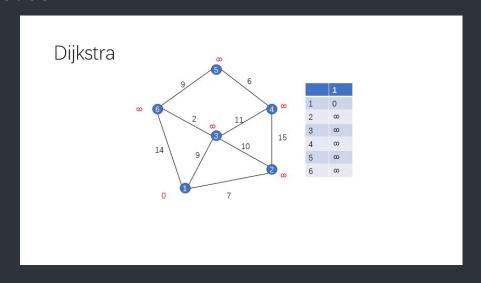
Calcula la distancia provisional sumando la distancia del nodo seleccionado al peso del borde que conecta ambos nodos

Si la distancia provisional es menor que la distancia actual almacenada para el vecino, se actualiza la distancia del vecino con la distancia provisional



Dijkstra: 'Repetir'

Se repite el paso del bucle principal hasta que se visiten todos los nodos





Å

3 4 5

> 6 7

9

10

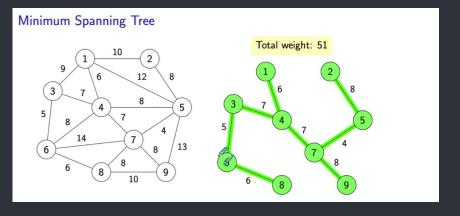
11

12

1 /.

Árbol de recubrimiento mínimo (MST)

Un árbol de expansión mínimo de un grafo conexo y no dirigido es un subconjunto de sus aristas que forman un árbol que incluye a todos los vértices y cuya suma de pesos es mínima.



Grafos: 'Algoritmo de Kruskal

Ordena todas las aristas en orden no decreciente de acuerdo a sus pesos.

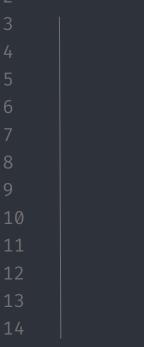
Inicializa un árbol vacío.

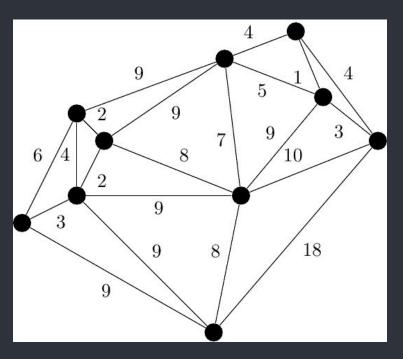
Recorre las aristas ordenadas y agrega cada arista al árbol si no crea un ciclo.

Repite hasta que todas las aristas hayan sido consideradas o hasta que el árbol contenga todos los vértices.

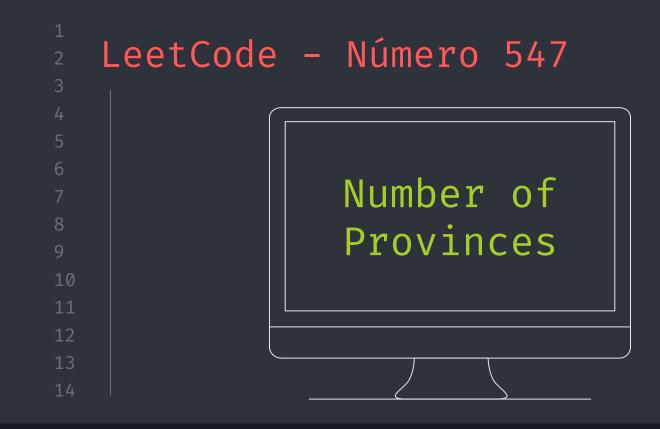


Grafos: 'Algoritmo de Kruskal









Solución

```
- \square \times
class Solution:
    def findCircleNum(self, isConnected: List[List[int]]) -> int:
        n_nodes = len(isConnected)
        visited = set()
        provinces = 0
        while len(visited) < n_nodes:</pre>
            for i in range(n_nodes):
                if i not in visited:
                     boundary = {i}
                    break
            while len(boundary) > 0:
                i = boundary.pop()
                neighbours = {
                    j for j in range(n_nodes)
                    if isConnected[i][j]
                boundary |= neighbours - visited
                visited.add(i)
            provinces += 1
        return provinces
```

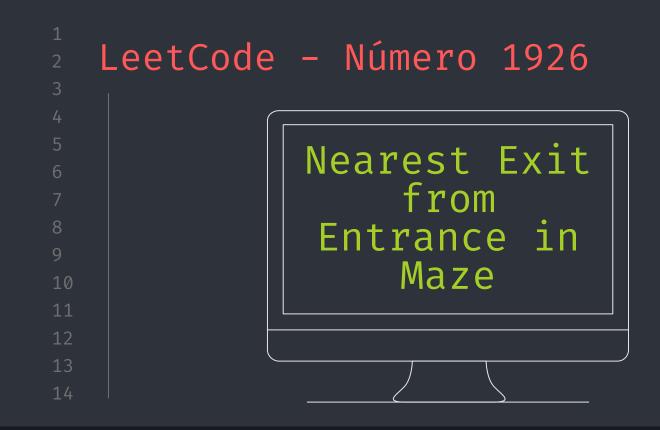


```
LeetCode - Número 785
           Is Graph
          Bipartite?
```

Solución

```
-\square \times
def isBipartite(self, graph: List[List[int]]) -> bool:
    n_nodes = len(graph)
    colors = {}
    while len(colors) < n nodes:</pre>
        for i in range(n_nodes):
            if i not in colors:
                 start_node = i
                 break
        if not self.connected_is_bipartite(graph, start_node, False, colors):
            return False
    return True
                                                                                                                    - \square \times
                                     def connected_is_bipartite(self, graph, node, color, colors) -> bool:
                                          if node in colors:
                                              if color != colors[node]:
                                                  return False
                                             else:
                                                  return True
                                          colors[node] = color
                                          for neighbour in graph[node]:
                                              if not self.connected_is_bipartite(graph, neighbour, not color, colors):
                                                  return False
                                          return True
```







```
Prob: 'Nearest Exit from Entrance in Maze'
  Dado un laberinto y una posición inicial, encontrar la
  salida más próxima. Consideraremos salida a una celda
  que esté en el borde del laberinto que no sea pared y
  distinta de la inicial. Las celdas libres se
  representarán con "." y las paredes con "+"
```



```
Prob: 'Nearest Exit from Entrance in Maze'
   Input: maze = [["+","+",".","+"],[".",".",".","+"],["+","+","+","."]
   entrance = [1,2]
   Output: 1
   Input: maze = [["+","+","+"],[".",".<u>",</u>"."],["+","+"<u>,</u>"+"]],
   entrance = [1,0]
   Output: 2
```

Solución

```
- \square \times
class Solution:
    def nearestExit(self, maze: List[List[str]], entrance: List[int]) -> int:
        rows, cols = len(maze), len(maze[0])
        directions = [(-1, 0), (1, 0), (0, -1), (0, 1)]
        queue = deque([(entrance[0], entrance[1], 0)])
        visited = set((entrance[0], entrance[1]))
        while queue:
            row, col, steps = queue.popleft()
            if not (row == entrance[0] and col == entrance[1]) and (row == 0 or row == rows-1 or col == 0
or col == cols-1):
                return steps
            for dr, dc in directions:
                new_row, new_col = row + dr, col + dc
                if 0 <= new_row < rows and 0 <= new_col < cols and (new_row, new_col) not in visited and
maze[new_row][new_col] == '.':
                    queue.append((new_row, new_col, steps + 1))
                    visited.add((new_row, new_col))
        return -1
```

```
¡Nos vemos el curso que viene!
```

• Alguien se viene a escalar?

