1

Conjuntos Disjuntos y Componentes Conexas. El Problema del Viajante

Algoritmos y Estructuras de Datos Avanzadas 2022-2023

Practica 2

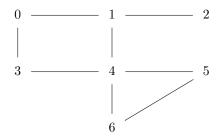
Fecha de entrega: 11 de noviembre de 2022

ÍNDICE

I.	TAD Co	onjunto Disjunto y Componentes Conexas TAD Conjunto Disjunto	1
	I-B.		1
	I-C.	Cuestiones sobre CDs y CCs	2
II.	El probl	lema del viajante de comercio	2
	II-A.	C	2
	II-B.	Cuestiones sobre la solución greedy de TSP	3
III.	Materia	al a entregar y corrección	3
	III-A.	Material a entregar	3
	III-B.	Corrección	3
		I. TAD CONJUNTO DISJUNTO Y COMPONENTES CONEXAS	
I-A.	TAD Con	njunto Disjunto	
Va	mos a imp	plementar un conjunto disjunto (CD) s sobre un conjunto universal {0, 1,, n-1} con n índices utilizand	lo
como	estructura	ra de datos un array o bien de padres o bien de rangos negativos según se ha descrito en clase.	
•	Escribir u	na función	
		: int) -> np.ndarray:	
		elve un array con valores -1 en las posiciones $\{0, 1, \ldots, n-1\}$.	
		ina función	
		_1: int, rep_2: int, p_cd: np.ndarray)-> int:	
	-	elve el representante del conjunto obtenido como la unión por rangos de los representados por los índica p_2 en el CD almacenado en el array p_cd.	ès
	-	na función	
		int, p_cd: np.ndarray)-> int:	
		elve el representante del índice ind en el CD almacenado en p_od realizando compresión de caminos.	
		eficaz, nuestra implementación de CD hace difícil identificar visualmente los subconjuntos de un CD. Escrib	ir
		(p_cd: np.ndarray) -> Dict:	
		a un CD en el array p_cd y devuelva un diccionario cuyas claves sean los representantes de los subconjunto	
	•	donde el valor de la clave $^{\mathrm{u}}$ del dict sea una lista con los miembros del subconjunto representado por $^{\mathrm{u}}$ lo, por supuesto el propio $^{\mathrm{u}}$.	,

I-B. CDs y Componentes Conexas

Una aplicación del TAD CD es encontrar las componentes conexas de grafos no dirigidos. Para nosotros un tal grafo va a ser un conjunto de vértices V y de ramas E tal y como se muestra en la figura inferior:



Hay diversas formas de definir una estructura de datos para grafos no dirigidos. Aunque no es muy eficaz, vamos a trabajar simplemente con un $_{\text{int n}}$ que nos indica que V va a venir dado por la lista $_{[0, \ldots, n-1]}$ y una lista $_{1}$ con las ramas. Por ejemplo, para el grafo anterior $_{n=7}$ y la lista podría ser

```
[(0, 1), (0, 3), (1, 2), (1, 4), (3, 4), (4, 5), (4, 6), (5, 6)]
```

Un grafo se dice **conexo** si hay un camino entre cualesquiera dos vértices. A su vez, las **componentes conexas** (CCs) de un grafo son sus subgrafos conexos maximales. En el grafo anterior solo hay una CC pero, por ejemplo, en el caso extremo de un grafo con 5 vértices y una lista vacía de ramas, habría 5 CCs, una para cada nodo. Queremos desarrollar una función que reciba un grafo no dirigido con la EdD anterior y nos devuelva un dict con sus CCs según describimos a continuación.

Escribir una función

```
ccs(n: int, 1: List) -> Dict:
```

que nos devuelva las componentes conexas de un tal grafo. Para ello la función inicializará un CD vacío, examinará las ramas del grafo contenidas en la lista 1 y si los dos nodos de la rama pertenecen a subconjuntos distintos, unirá estos. Cuando se procesen todas las ramas la función convertirá la tabla que contenga el CD en un dict y devolverá éste.

I-C. Cuestiones sobre CDs y CCs

Contestar razonadamente a las siguientes cuestiones.

- 1. Sin darnos cuenta, en nuestro algoritmo de encontrar CCs podemos pasar listas con ramas repetidas o donde los vértices coinciden con los de una que ya está aunque en orden inverso. ¿Afectará esto al resultado del algoritmo? ¿Por qué?
- 2. Argumentar que nuestro algoritmo de encontrar componentes conexas es correcto, esto es, que a su final en los distintos subconjuntos disjuntos se encuentran los vértices de las distintas componentes del grafo dado.
- 3. El tamaño de un grafo no dirigido viene determinado por el número n de nodos y la longitud de la lista 1 de ramas. Estimar razonadamente en función de ambos el coste del algoritmo de encontrar las componentes conexas mediante conjuntos disjuntos.

II. EL PROBLEMA DEL VIAJANTE DE COMERCIO

II-A. Algoritmo del Vecino Más Cercano

Vamos a explorar el algoritmo codicioso basado en el vecino más cercano para encontrar un circuito que dé una solución razonable al problema del viajante (Travelling Salesman Problem, TSP).

Escribir una función

```
dist_matrix(n_nodes: int, w_max=10)-> np.ndarray
```

que genere la matriz de distancias de un grafo con n_nodes nodos, valores **enteros** con un máximo w_max ; observar que dicha matriz debe ser simétrica con diagonal 0. Usar para ello funciones de Numpy como $n_n.random.randint$ o fill_diagonal .

Escribir una función

```
greedy_tsp(dist_m: np.ndarray, node_ini=0)-> List
```

que reciba una matriz de distancias y un nodo inicial y devuelva un circuito codiciosos como una lista con valores entre o y el número de nodos menos 1.

Escribir una función

```
len_circuit(circuit: List, dist_m: np.ndarray) -> int
```

que reciba un circuito y una matriz de distancias y devuelva la longitud de dicho circuito.

■ TSP repetitivo. Una forma sencilla de mejorar nuestro primer algoritmo TSP codicioso es aplicar nuestra función greedy_tsp a partir de todos los nodos del grafo y devolver el circuito con la menor longitud. Escribir una función repeated_greedy_tsp(dist_m: np.ndarray) -> List que implemente esta idea.

■ TSP exhaustivo. Para grafos pequeños podemos intentar resolver TSP simplemente examinando todos los posibles circuitos y devolviendo aquel con la distancia más corta. Escribir una función

```
exhaustive_tsp(dist_m: np.ndarray) -> List
```

que implemente esta idea usando la librería itertools. Entre los métodos de iteración implementados en la biblioteca, se encuentra la función permutations (iterable, r=None) que devuelve un objeto iterable que proporciona sucesivamente todas las permutaciones de longitud r en orden lexicográfico. Aquí r es por defecto la longitud del iterable pasado como parámetro, es decir, se generan todas las permutaciones con len(iterable) elementos.

II-B. Cuestiones sobre la solución greedy de TSP

Contestar razonadamente a las siguientes cuestiones.

- 1. Estimar razonadamente en función del número de nodos del grafo el coste codicioso de resolver el TSP. ¿Cuál sería el coste de aplicar la función exhaustive_greedy_tsp? ¿Y el de aplicar la función repeated_greedy_tsp?
- 2. A partir del código desarrollado en la práctica, encontrar algún ejemplo de grafo para el que la solución greedy del problema TSP no sea óptima.

III. MATERIAL A ENTREGAR Y CORRECCIÓN

III-A. Material a entregar

Crear una carpeta con el nombre p2NN donde NN indica el número de pareja y añadir en ella sólo los siguientes archivos:

1. Un archivo Python p2NN.py con el código de las funciones desarrolladas en la práctica (y NO elementos como scripts de medida de tiempo o dibujo de curvas) así como los imports estrictamente necesarios, a saber:

```
import numpy as np
import itertools
from typing import List, Dict, Callable, Iterable
```

Los nombres y parámetros de las funciones definidas en ellos deben ajustarse EXACTAMENTE a los utilizados en este documento.

Además, todas las definiciones de funciones deben incorporar los type hints adecuados.

- 2. Un fichero p2NN.html con el resultado de aplicar el comando pdoc del paquete pdoc3 al módulo Python p2NN.py.
- 3. Un archivo p2NN.pdf con una breve memoria que contenga las respuestas a las cuestiones de la práctica en formato pdf. En la memoria se identificará claramente el nombre de los estudiantes y el número de pareja. Si se añaden figuras o gráficos, DEBEN ESTAR SOBRE UN FONDO BLANCO.

Una vez que se hayan puesto estos archivos, comprimir esta carpeta en un archivo llamado p2NN.zip o llamado p2NN.7z . No añadir ninguna estructura de subdirectorios a la carpeta.

La práctica no se corregirá hasta que el envío siga esta estructura.

III-B. Corrección

La corrección se hará en base a los siguientes elementos:

- La ejecución de un script que importará el módulo p2NN.py y comprobará la corrección de su código.
 La práctica no se corregirá mientras este script no se ejecute correctamente, penalizando las segundas presentaciones por esta causa.
- La revisión de la documentación del código contenida en los ficheros html generados por pdoc. En particular, las docstrings deben ser escritas muy cuidadosamente.
 - Además, se recomienda que el código Python esté formateado según el estándar PEP-8. Utilizar para ello un formateador como autopep8 o black.
- La revisión de una selección de las funciones de Python contenidas en el módulo p2NN.py.
- La revisión de la memoria con las respuestas a las preguntas anteriores.