

Tecnología Digital 1:

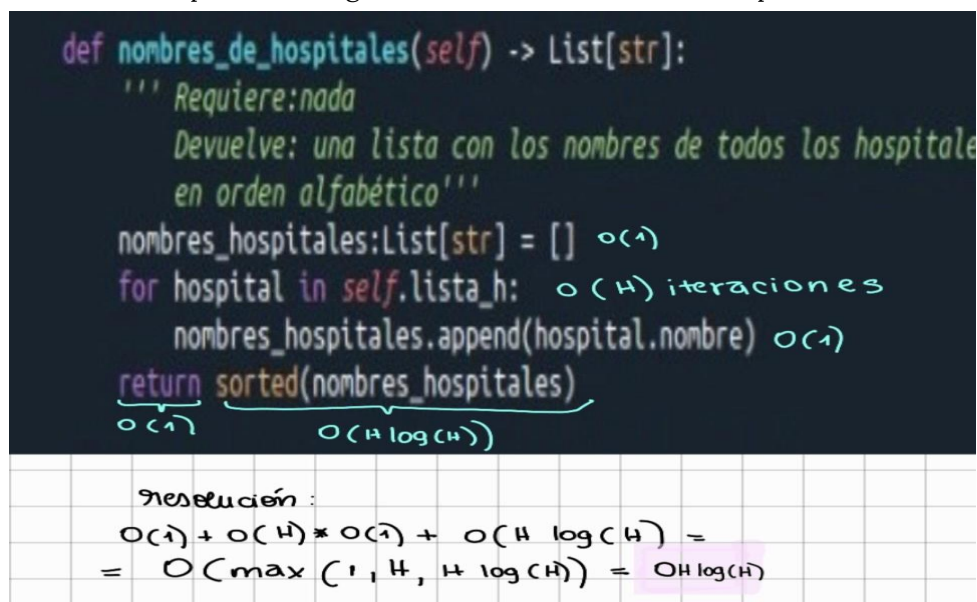
Introducción a la Programación

Trabajo Práctico 2
Escuela de Negocios, UTDT
Primer semestre 2022

Justificación de por qué los programas tienen la complejidad requerida:

1) Método nombres_de_hospitales:

Consideremos primero la siguiente función nombre_de_hospitales:



La primera línea define la lista llamada nombres_hospitales de tipo string que está vacía. Como es una escritura de una variable la operación es simple y tiene complejidad constante $O(1)$

Luego comienza con ciclo utilizando for. El for ejecuta su bloque de código H veces, según la cantidad de hospitales que tenga lista_h. Entonces el algoritmo tiene $O(H)$ hasta este momento. A esto hay que multiplicarlo por la complejidad del bloque de código que le sigue al for:

- La siguiente línea agrega a nuestra lista inicial el nombre del hospital, esto es una operación sencilla, por lo tanto es de orden constante, es decir $O(1)$.

La última línea tiene más de una operación, por un lado el retorno de un valor que es de orden 1 y la segunda operación es usar sorted, para poder organizar de forma ordenada (alfabéticamente) los nombres de los hospitales y por convención sabemos que tiene un orden logarítmico $O(H \log(H))$

Para sacar la complejidad final tenemos que sacar el máximo entre las cuentas que hicimos antes. Así, podemos deducir haciendo las cuentas que: por un lado, el máximo entre H y $H \log H$ es $H \log H$. Esto es porque $\log H > 1$ (con H suficientemente grande) y además $\log H$ siempre crece. Entonces como $H \log H > H$, la complejidad algorítmica del programa es $H \log H$

2) Método hospital_por_nombre:

Consideremos como segundo punto la función hospital_por_nombre:

```
def hospital_por_nombre(self, nombre:str) -> Hospital:
    ''' Requiere: que nombre sea el nombre de un Hospital existente en el DataSetSanitario
        Devuelve: el objeto Hospital correspondiente al nombre ingresado por el usuario'''
    for hospital in self.lista_h:  $O(H)$  iteraciones
        if hospital.nombre == nombre:  $O(1)$ 
            return hospital  $O(1)$ 
```

resolución

$$O(H) \times O(1) + O(1) =$$

$$= O(H) + O(1) = O(\max(H, 1)) = O(H)$$

En la primera línea nos encontramos con el ciclo que se repetirá durante H iteraciones, según la cantidad de hospitales que `self.lista_h` tenga. La complejidad del ciclo se resuelve multiplicando su complejidad con las del bloque de código debajo:

- Tenemos un `if` cuya condición tiene $O(1)$ por ser comparación de strings y su código de abajo (el `return`) tiene complejidad $O(1)$ también. Por lo que haciendo un máximo entre ambos resultamos con que tiene $O(1)$ de complejidad.

Finalmente multiplicamos la complejidad del ciclo con la de su bloque de abajo, resultando $O(H \times 1)$, hacemos máximo entre $O(H, 1)$ y finalmente deducimos que **la función tiene orden de complejidad $O(H)$** .

3) Método farmacia_por_hospital:

Consideremos como tercer punto la función farmacia_por_hospital:

```
def farmacia_por_hospital(self) -> Dict[Hospital, Tuple[Farmacia, float]]:
    ''' Requiere: nada
        Devuelve: un diccionario que asocia a cada hospital del DataSetSanitario un par
        (es decir, una tupla) con la farmacia más cercana y la distancia a la misma (en metros)
    '''

    farmacia:Farmacia = () O(1)
    farmacia_distancia:Tuple[Farmacia,float] O(1)
    farmacia_hospital:Dict[Hospital, Tuple[Farmacia,float]] = dict() O(1)
    for hospital in self.lista_h: O(H) iteraciones
        farmacia = self.farmacia_mas_cercana(hospital) O(F)
    O(1) farmacia_distancia = (farmacia, farmacia.distancia(hospital.latitud, hospital.longitud))
        farmacia_hospital[hospital] = farmacia_distancia O(H)
    return farmacia_hospital O(1)
```

Resolución

$$O(1) + O(1) + O(1) + O(H) * (O(F) + O(1) + O(H)) + O(1) \quad H < F$$

$$O(\max(1, 1, 1)) + O(H) * O(\max(F, 1, H)) + O(1)$$

$$O(1) + O(H * F) + O(1) = O(\max(1, H * F, 1))$$

$$= O(H * F)$$

Las primeras 3 líneas son de $O(1)$ pues son operaciones simples, entre las que se encuentran la creación de una farmacia, de una tupla y de un diccionario, por el momento los 3 vacíos. Luego llegamos al ciclo donde el código del for se va a repetir H iteraciones, es decir tantas veces como hospitales tenga `self.lista_h`, por lo que tiene $O(H)$ multiplicado por lo que le cuesta realizar las operaciones que siguen:

- Asignarle a farmacia la Farmacia más cercana a cada hospital le cuesta $O(F)$ porque llama a la función `farmacia_mas_cercana` que tiene complejidad $O(F)$
- Asignarle a la tupla la farmacia y la distancia de esa farmacia a las coordenadas del hospital le cuesta $O(1)$ porque el cálculo de distancia utilizando haversine tiene esa complejidad.
- Asignarle un valor a una clave en el diccionario de hospitales le cuesta $O(H)$

El ciclo se resuelve multiplicando $O(H) * \text{el máximo de } O(F, 1, H)$. Como podemos suponer que siempre $H < F$, el máximo de esa cuenta es F y quedaría $O(H * F)$.

En la última línea el return tiene orden de complejidad $O(1)$

Finalmente para resolver toda la complejidad algorítmica sacamos el máximo entre $O(1, H * F, 1)$ y **nos queda $O(H * F)$** .

4) Método `farmacia_mas_cercana`:

Consideremos como cuarto punto la función `farmacia_mas_cercana`:

```
def farmacia_mas_cercana(self, hosp:Hospital) -> Farmacia:
    """ Requiere: que hosp sea un Hospital existente en el DataSetSanitario
    Devuelve: la farmacia del DataSetSanitario que está más cercana al hospital hosp
    """
    distancia_res:float = 0.0 O(1)
    distancia:float = 0.0 O(1)
    res:Farmacia O(1)
    for farmacia in self.lista_f: O(F) iteraciones
        distancia = farmacia.distancia(hosp.latitud, hosp.longitud) O(1)
        if distancia_res == 0.0 or distancia_res > distancia: O(1)
            distancia_res = distancia O(1)
            res = farmacia O(1)
    return res O(1)
```

Reducción

$$O(1) + O(1) + O(1) + O(F) * (O(1), O(1), O(1), O(1)) + O(1)$$

$$O(\max(1, 1, 1)) + O(F) * (O(\max(1, 1, 1, 1))) + O(1)$$

$$O(1) + O(F) * O(1) + O(1)$$

$$O(1) + O(F) + O(1) = O(\max(1, F, 1)) = O(F)$$

Las primeras tres líneas tienen complejidad $O(1)$ pues son operaciones simples, entre las que encontramos operaciones con floats y además la creación de una Farmacia llamada `res`. Luego nos encontramos con el ciclo quien repite F veces (por eso $O(F)$) el cuerpo del código que tiene debajo. Decimos que es $O(F) * \text{todo lo que le cuesta llevar a cabo la ejecución del programa}$:

- Establecer el valor de `distancia` le cuesta $O(1)$ porque la complejidad temporal de la función `haversine` con la que trabaja `distancia` es $O(1)$, más precisamente lo que hace `f.haversine` es involucrar una cantidad constante de operaciones aritméticas simples.
- El `if` se resuelve haciendo un máximo entre la condición (de $O(1)$) y el bloque de código que le sigue debajo:

*las dos líneas debajo del `if` tienen $O(1)$ porque son asignación de valores

El ciclo se resuelve multiplicando $O(F)$ por el máximo de su bloque de abajo, que como todos tienen $O(1)$, es $O(F * 1) = O(F)$

En la última línea el `return` tiene orden de complejidad $O(1)$

Para resolver la complejidad final hacemos el máximo entre todos los órdenes que calculamos previamente, es decir entre $O(1, F, 1)$ y nos queda que esta función tiene **orden de complejidad $O(F)$**