

## Resolución del ejercicio de árboles(Práctica 3 ejercicio 4):

```
class Data():# la clase Data se utiliza como un objeto parámetro
    def __init__(self):
        self.mejor_camino = []
        self.distancia_menor = 9999999
        self.cantidad_de_sitios = 0

    """ setters and getters """

    def verificar(self,caminoNuevo, sitios,distancia):
        # se encarga de evaluar las condiciones del enunciado
        if (distancia < self.getDistancia()) or (distancia == self.getDistancia() and sitios >
self.getCantidadDeSitios()):
            self.setDistancia(distancia)
            self.setCantidadDeSitios(sitios)
            self.setMejorCamino(caminoNuevo)

class Turismo():
    def __init__(self,arbol):
        self.rutas = arbol # el arbol que se dispone

    def recorrer(self,rutas,camino,cantidad_de_sitios,distancia_camino,data):
        if rutas.esHoja():
            # delego la responsabilidad a Data()
            data.verificar(camino,cantidad_de_sitios,distancia)
        else:
            cantidad_de_sitios += rutas.getDatoRaiz().getCantidadDeSitios()
            distancia_camino += rutas.getDatoRaiz().getDistancia()
            camino.append(rutas.getDatoRaiz())
            for hijo in rutas.getHijos():
                self.recorrer(hijo,camino,cantidad_de_sitios,distancia_camino,data)
            del camino[len(camino)-1]
            # elimino el ultimo para que con la recursión me quede formado correctamente el camino

    def mejorCamino(self):# metodo pedido
        data = Data()
        self.recorrer(self.rutas,[], 0, 0, data)
        return data.getMejorCamino()
```

## Resolución ejercicio de grafos (Práctica 5 ejercicio 4: con la modificación de devolver 2 en vez de 5):

```
class Maximo():
    def __init__(self):
        # utilizo una estructura de dic, se podría usar cualquier otra
        # donde pueda guardar el nombre de la empresa junta a la cantidad
        # de servicios que brinda directa o indirectamente
        self.empresas = {}

    """ setters and getters """

    def verificar(self, empresa, cantidad):
        empresas = self.getEmpresas()
        if len(empresas) < 2:
            empresas[empresa.getNombre()] = cantidad
        else:
            # debo calcular la maxima para comparar con la nueva
            empresas.values().sort() # ordena el diccionario por valor, quedando el maximo primero
            if empresas.values()[0] < cantidad: # si el que esta primero es menor a cantidad
                del empresas[empresas.keys()[0]] # elimino el candidato a reemplazar
                empresas[empresa.getNombre()] = cantidad # agrego la nueva empresa
            self.setEmpresas(empresas)

    def getEmpresasMaximas(self): return self.empresas.keys()

class RedDeEmpresas():
    def bfs(self, vertice, visitados, maximos):
        # estrategia: contar todas las aristas de los no visitados
        cantidad = 0
        cola = Cola()
        visitados[vertice.getPosicion()] = True
        cola.poner(vertice)
        while not cola.esVacia():
            v = cola.sacar()
            for arista in v.obtenerAdyacentes():
                if not visitados[arista.verticeDestino().getPosicion()]:
                    cantidad += 1
                    cola.poner(arista.verticeDestino())
        # una vez calculada la cantidad de aristas
        # delego la responsabilidad a maximos
        maximos.verificar(vertice.getDato(), cantidad)
```

```

# metodo pedido
def topServicios(grafo):
    maximos = Maximo()
    visitados = []
    for i in grafo.listaDeVertices(): visitados.append(False)
    for vertice in grafo.listaDeVertices():
        """ solucion con bfs """
        self.bfs(vertice, visitados, maximos)
        visitados = [] # se desmarca todo de vuelta
        for i in grafo.listaDeVertices(): visitados.append(False)
    return maximos.getEmpresasMaximas()

```

## Resolución de ejercicio de Tiempo de ejecución (Practica 4 ejercicio 6: con la modificación del for para que sea más sencilla la resolución)

Dado el siguiente método, plantear y resolver la función de recurrencia:

```

def funcion(n):
    x=0
    if n <= 1:
        return 1
    else:
        for i in range(1,n):
            x += 1
        return funcion(n/2) + funcion(n/2)

```

función de recurrencia:

$$T(n) = \begin{cases} cte1, n \leq 1 \\ 2 * T(n/2) + \sum_{i=1}^{n-1} cte2 + cte3 \end{cases}$$

resuelvo la sumatoria 1º

$$\sum_{i=1}^{n-1} cte2 = (n-1) * cte2 = n * cte2 - cte2$$

ahora reemplazo, descartando los negativos

$$T(n) = \begin{cases} cte1, n \leq 1 \\ 2 * T(n/2) + n * cte2 + cte3 \end{cases}$$

paso 1 :  $2 * T(n/2) + n * cte2 + cte3$

paso 2:

$$2 * [2 * T(n/2/2) + n/2 * cte2 + cte3] + n * cte2 + cte3$$

$$2^2 T(n/2^2) + 2 * n * cte2 + 3 * cte3$$

paso 3:

$$2^2 [ 2 * T(n/2^2/2) + n/2/2 * cte2 + cte3] + 2 * n * cte2 + 3 * cte3$$

$$2^3 * T(n/2^3) + 3 * n * cte2 + 7 * cte3$$

**paso k:**  $2^k * T(n/2^k) + k * n * cte2 + (2^k - 1) * cte3$

$$n/2^k = 1$$

$$k = \text{Log}_2 n$$

$$2^{(\log n)} * T(n/2^{(\log n)}) + \log n * n * cte2 + 2^{(\log n)} - 1 * cte3$$

$$n * cte1 + \log n * n * cte2 + (n - 1) * cte3$$

$$T(n) = O(n * \text{Log}_2 n)$$