

# Algorítmica

## Práctica #4

Algoritmos Programación Dinámica

José María Gómez García  
Fernando Lojano Mayaguari  
Valentino Lugli  
Carlos Mulero Haro



# TSP y propiedades de Programación Dinámica

**Problema N-Étápico:** Sí se cumple, ya que para obtener el ciclo hamiltoniano mínimo se debe decidir a qué ciudad viajar de primero, luego a cual otra ir de segundo y así sucesivamente hasta que finalmente se hayan visitado todas las ciudades una sola vez y se complete el ciclo regresando a la ciudad de origen.

**Verificación del Principio de Optimalidad de Bellman:** se verifica ya que si se tiene un ciclo hamiltoniano minimal que comienza y finaliza, por ejemplo, en la ciudad 1, este ciclo consiste de un camino de la ciudad 1 a otra ciudad  $j$  junto a otro camino que parte de  $j$  visitando el resto de ciudades una sola vez y terminando en 1, si el ciclo posee el costo mínimo por lo tanto también el camino de  $j$  a 1 es de costo mínimo, ya que si existiese otro camino diferente de  $j$  a 1 que fuese de coste aún menor, este ya hubiera sido elegido en el primer lugar, por lo tanto se cumple el Principio de Optimalidad de Bellman.



## Ecuación de Recurrencia

$$g(i, S) = \begin{cases} D_{[i,1]} & \text{si } S = \emptyset . \\ \text{Min}_{j \in S} (D_{[i,j]} + g(j, S - \{j\})) & \text{en caso contrario.} \end{cases}$$

De aquí, podemos dar con la ecuación que dará el camino mínimo:

$$g(1, N - \{1\}) = \text{Min}_{2 \leq j \leq n} (D_{[1,j]} + g(j, S - \{j\}))$$



# PSEUDOCÓDIGO DE LA SOLUCIÓN

```
funcion g(n, s) //Siendo n un entero que representa un nodo y s el vector que
    contiene los dem s nodos del grafo
inicio
    distancia_min := INT_MAX
    distancia_min_aux := INT_MAX
    s_aux //Vector de int auxiliar

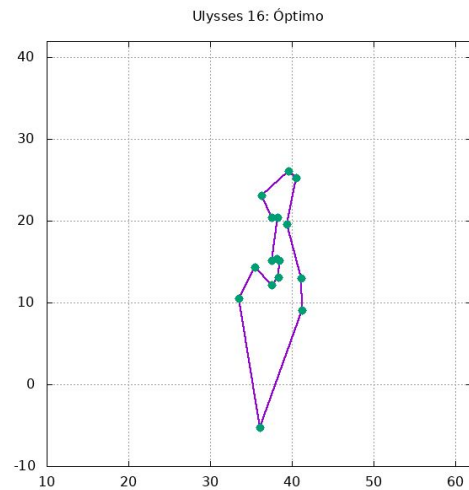
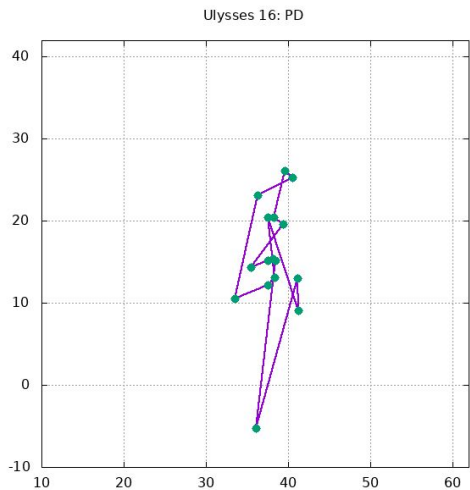
    si(!s.vacio())
        si(calculado(g(n,s)))
            distancia_min := distancia menor del mapa
        fin
    si (!calculado(g(n,s)))
        para i:=0 mientras i< s.size()
            s_aux = s
            s_aux.borrar(i)
            distancia_min_aux := distancias[n][s[i]] + g(s[i], s_aux)

            si(distancia_min_aux < distancia_min)
                distancia_min := distancia_min_aux
            fin
        fin
        aadir_mapa(distancia_min)
    fin
    si(s.vacio())
        distancia_min := distancias[nodo][0]
    fin

    devolver distancia_min
fin
```



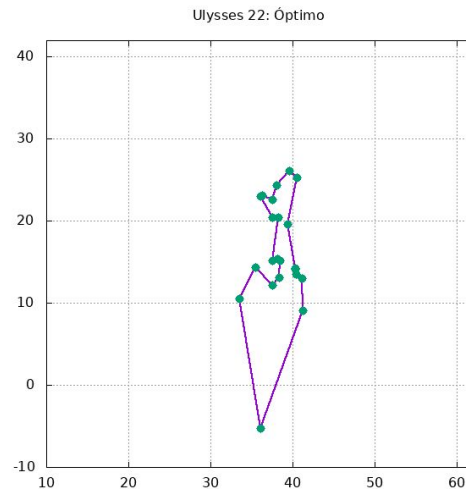
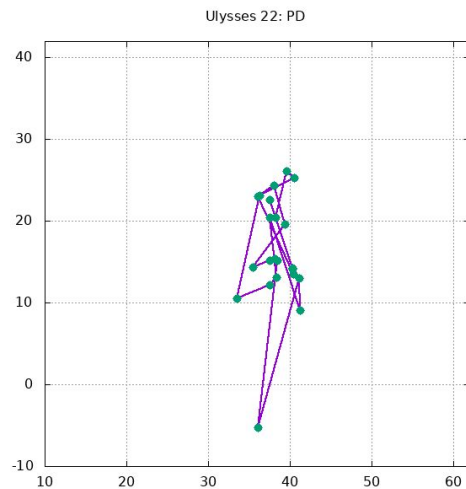
# Escenarios de Ejecución



TSP	Óptimo	PD	Similitud
Ulysses 16	73	71	97.26%



# Escenarios de Ejecución



TSP	Óptimo	PD	Similitud
Ulysses 22	74	72	97.30%



# Comparación Greedy

Ulysses16	Tiempo de Ejecución (s)	Camino
Programación Dinámica	6.312	71
Cercanía	0	103
Inserción	0	105
Aristas	0	90



# Comparación Greedy

Ulysses22	Tiempo de Ejecución (s)	Camino
Programación Dinámica	1029.45	72
Cercanía	0	93
Inserción	0	107
Aristas	0	91





# TSP Comparación

TSP	PD	Cercanía		Inserción		Aristas	
		Camino	Diferencia	Camino	Diferencia	Camino	Diferencia
Ulysses 16	71	103	45,07%	105	47,88%	90	26,76%
Ulysses 22	72	93	29,17%	107	48,61%	91	26,38%