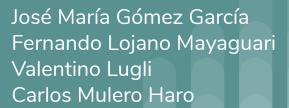
# Algorítmica Práctica #5

B&B y Vuelta Atrás



#### PROBLEMA: ITV

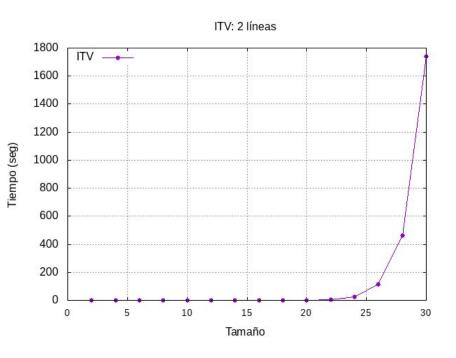
En el problema ITV queremos representar una estación de ITV que conste de varias líneas en las que se inspeccionan vehículos. Cada coche tendrá distintas características por lo que el tiempo de inspección varía según el vehículo. El objetivo del problema es atender a todos los vehículos en el menor tiempo posible.

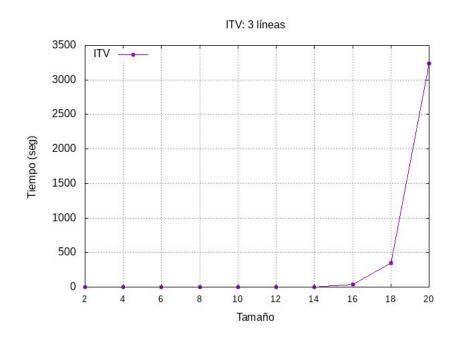
Para dar con una solución usando un algoritmo de vuelta atrás empezamos añadiendo un vehículo cualquiera a la primera línea (este será nuestro nodo raíz); a partir de este expandimos el árbol añadiendo el siguiente vehículo en cola a cada línea (cada vez que añadimos el siguiente vehículo en cola a una línea expandimos en un nodo); cuando no queden coches en cola quiere decir que hemos dado con una solución, para quedarnos con la solución que acabe en el menor tiempo posible seleccionamos aquella cuya línea con mayor tiempo de espera sea la menor de entre todas las líneas con mayor tiempo de espera de las soluciones.

### **PSEUDOCÓDIGO**

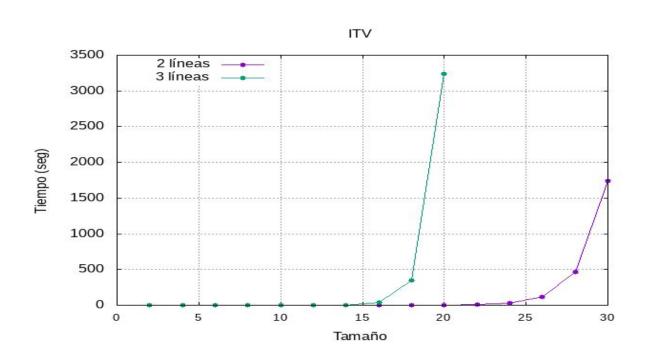
```
// coches_encola contiene los coches que todavia no estan en ninguna linea
// coches_listos contiene los coches en cada una de las lineas, por ejemplo, coches_listos[I][c] estaria accediendo al coche c de la linea I. Podemos empezar a resolver
con un coche ya en la primera linea
funcion resolver_itv(choches_encola, coches_listos)
  if (!coches_encola.vacio)
    for i=0 while i < lineas
       coches_encola.push_back(coches_listos[0])
      coches_listos.erase(0)
      resolver(coches_encola, coches_listos)
    fin
  // No quedan coches en cola, todos estan listos, es un nodo hoja
  else
    tiempo linea max := int
    // Calculamos el tiempo en cada cola y nos quedamos con el mayor tiempo de espera
    for i=0 while i < lineas
       tiempo_linea[i] := tiempo(coches_listos[i])
      if tiempo_linea_max es menor que tiempo_linea[i] entonces
         tiempo_linea_max := tiempo_linea[i]
      fi
    // Si el mayor tiempo de espera es menor que la solucion que teniamos anteriormente este pasa a ser la solucion
    if tiempo_linea_max es menor que el tiempo_solucion entonces
       tiempo_solucion := tiempo_linea_max
       solucion := coches listos
  esle
function
```

# **ANÁLISIS EMPÍRICO**





# ANÁLISIS EMPÍRICO: GRÁFICAS CONJUNTAS



### **ESCENARIOS DE EJECUCIÓN**

Caso 1: 2 líneas de inspección

Tamaño	T L1	<b>T</b> L2	T Sol	Línea 1	Línea 2
2	4	7	7	1	2
4	22	23	23	3-1	4-2
6	37	38	38	5-4-2	6-3-1
8	48	47	48	7-6-5-2-1	8-4-3-
10	53	54	54	9-8-7-6-2	10-5-4-3-1
12	59	59	59	11-10-9-7-6-5-2	12-8-4-3-1
14	74	75	75	13-12-11-10-9-8-7-6-1	14-5-4-3-2
16	80	80	80	15-14-13-12-11-10-9-3-1	16-8-7-6-5-4-2
18	84	84	84	16-15-14-13-12-11-10-9-7-2-1	18-8-6-5-4-3
20	99	99	99	19-18-17-16-15-14-13-11-11-10-9-8	20-7-6-5-4-3-2-1
22	110	109	110	21-20-19-18-17-16-15-14-13-12-11-10-1	22-9-8-7-6-5-4-3-2
24	119	118	119	23-22-21-20-19-18-17-16-15-14-13-12-10	24-11-9-8-7-6-5-4-3-2-1
26	125	126	126	25-24-23-22-21-20-19-18-17-16-15-14-13-11	26-12-10-9-8-7-6-5-4-3-2-1
28	129	129	129	27-26-25-24-23-22-21-20-19-18-17-16-15-14-1	28-13-12-11-10-9-8-7-6-5-4-3-2
30	141	141	141	29-28-27-26-25-24-23-22-21-20-19-18-17-16-15-14-1	30-13-12-11-10-9-8-7-6-5-4-3-2

# **ESCENARIOS DE EJECUCIÓN**

Caso 2: 3 líneas de inspección

Tamaño	T L1	<b>T L2</b>	<b>T</b> L3	T Sol	Línea 1	Línea 2	Línea 3
2	4	0	7	7	1	-	2
4	18	11	16	18	3	2-1	4
6	30	29	16	30	5-4	3-2-1	6
8	32	32	31	32	7-5-2-1	6-4	8-3
10	35	36	36	36	9-7-5-1	8-6-2	10-4-3
12	39	39	40	40	11-10-9-8-7-1	6-4-2	12-5-3
14	50	50	49	50	13-12-11-10-9-6	8-7-5-4	14-3-2-1
16	52	54	54	54	15-14-13-12-11-10-1	9-7-6-5-2	16-8-4-3
18	56	56	56	56	17-16-15-14-13-12-11-10	9-7-6-4-2	18-8-5-3-1
20	66	66	66	66	19-18-17-16-15-14-13-11	12-10-9-7-6-4-2	20-8-5-3-1

#### **PROBLEMA: TSP**

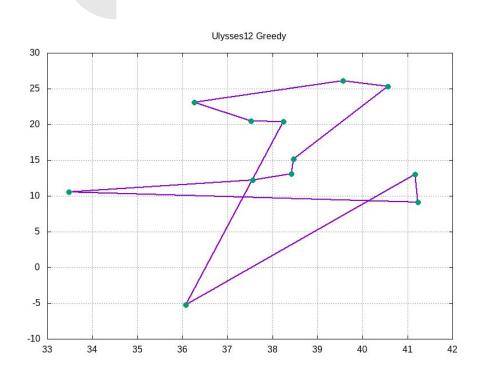
#### **PSEUDOCÓDIGO**

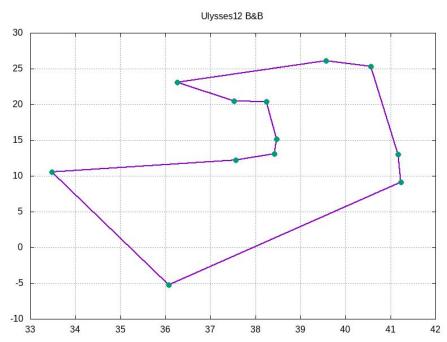
```
funcion resolver(cv, csv, dv, de)
                              //vectores auxiliares de ciudades visitadas y sin visitar
cv aux. csv aux := vector
dt. de aux := int //dt=distancia total
inicio
if(!cv.vacio)
 //ordenar por prioridad las ciudades sin visitar
 csv := prioridad(cv,back(), csv)
  cv aux := cv
  desde i := 0 hasta i < csv.size()
    dt := 0
    cv aux := cv
    //Se introduce la primera ciudad del vector sin visitar ordenado por prioridad
    cv_aux.push_back(csv[i])
    csv aux := csv
    //Se elimina la ciudad del vector de ciudades sin visitar auxiliar
    csv_aux.erase(csv_aux.begin()+i)
    //Se incluye la distancia de la ciudad a la distancia total
    dt += dv + distancias(cv.back())(cv aux.back())
    //Se calcula la nueva distancia estimada
    de_aux = de - menorArista(cv_aux.back())
      if (dt + de aux < ds)
                              //incremento nodos explorados
         ne++
         resolver(cv_aux, csv_aux, dt, de_aux) //entrada recursiva
       else n_podas++
                              //incremento nodos podados
  fin
fi
```

#### -Variables a tener en cuenta:

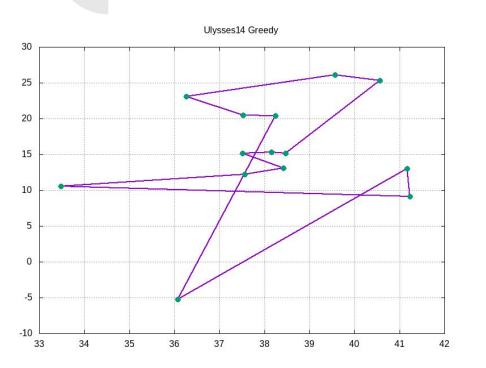
```
csv:=vector de ciudades sin visitar
cv:=vector de ciudades visitadas
dv:=distancia ciudades visitadas
de:= distancia estimada
ds:= distancia solucion
ne:= nodos explorados
n_podas := numero de podas realizadas
cs:= camino solucion
```

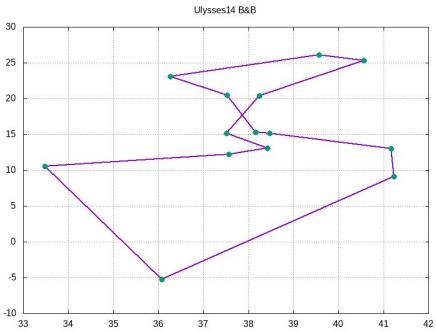




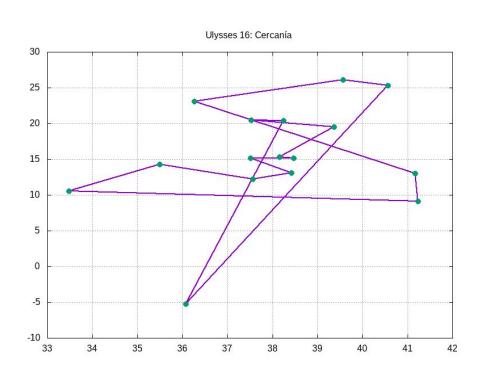


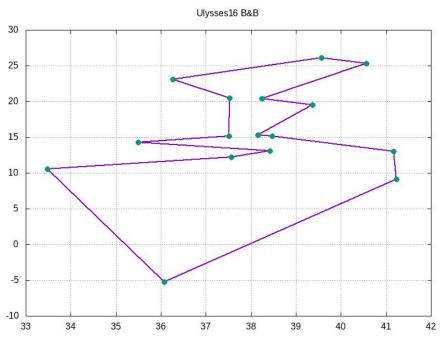




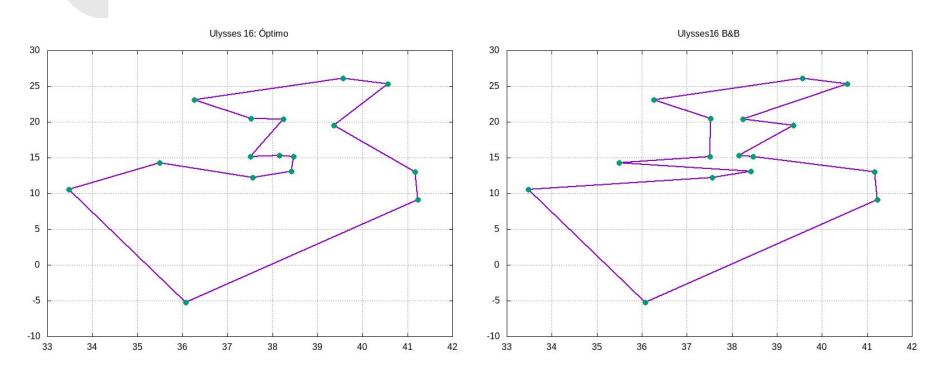












## **ESCENARIOS DE EJECUCIÓN**

TSP	Greedy	B&B	Tiempo (s)	Nodos Expandidos	Número de podas	Tamaño máximo LNV
Ulysses6	36	35	0.000407	166	82	5
Ulysses8	40	36	0.009283	2246	2669	7
Ulysses12	83	68	13.0852	3701838	6443600	11
Ulysses14	84	68	49.8863	217594737	443383865	13
Ulysses16	103	71	3848.92	16799129630	39133662533	15

# COMPARACIÓN ENTRE B&B Y BACKTRACKING

TSP	Tiempo Backtracking (seg)	Tiempo B&B (seg)
Ulysses6	3.5e-05	4.2e-05
Ulysses8	0.001272	0.000578
Ulysses12	9.87395	0.750011
Ulysses14	1614.15	46.6722
Ulysses16	338971.5	3861.45