Modelos de Investigación Operativa, Ingeniería Informática Universidad de Valladolid

Práctica 15

Daniel González Alonso

13 de mayo de 2017

Resumen

En este documento se describen los problemas y los resultados obtenidos de la práctica 15 del tema 6 de la asignatura Modelos de Investigación Operativa de Ingeniería Informática, Universidad de Valladolid.

1. Introducción

Esta práctica trata de problemas de Rutas de Vehículos Capacitado (CVRP, Capacited Vehicle Routing Problem). Los problemas CVRP tratan determinar las rutas que una flota de vehículos ha de seguir con el fin de cubrir la demanda de todos sus clientes.

Los problemas CVRP constan de un grafo G = (V, A), donde V son los vértices del grafo y A los arcos entre éstos, con un coste $c_{i,j}$ asociado a cada arco. El primer vértice del grafo es el depósito de partida de la flota de vehículos, mientras que los $2 \dots n$ vértices restantes son los clientes a abastecer. Cada vértice del grafo tiene asociado una demanda $d_i \geq 0$, en el caso del depósito esta demanda es siempre $d_1 = 0$. Por otro lado, se supone que nuestra flota de vehículos es homogénea, es decir todos los vehículos tienen la misma capacidad, con un total de K vehículos. También se supone que todos los punto de demanda pueden ser satisfechos y que la matriz de costes satisface la desigualdad triangular:

$$c_{i,k} + c_{k,j} \ge c_{i,j} \qquad \forall i, j, k \in V \tag{1}$$

Para poder resolver este problema en la presente práctica, se han empleado dos modelos distintos:

1. Modelo de dos índices:

Minimizar
$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} c_{i,j} \cdot x_{i,j}$$
 (2)
Sujeto a
$$\sum_{i=1}^{n} x_{i,j} = 1$$
 $j = 2 \dots n$

$$\sum_{j=1}^{n} x_{i,j} = 1$$
 $i = 2 \dots n$

$$\sum_{i=1}^{n} x_{i,1} = K$$

$$\sum_{i=j}^{n} x_{i,1} = K$$

$$\sum_{i \neq S} \sum_{j \in S} x_{i,1} \ge r(S)$$
 $\forall S \subseteq V - \{1\}, S \ne \emptyset$

$$x_{i,j} \in \{0,1\}$$
 $i = 1 \dots n, j = 1 \dots n$

En este problema primero hay que destacar la variable de decisión $x_{i,j}$ que nos indica si en la solución final se encuentra el arco (i,j). En cuanto a las restricciones, la primera restricción y la segunda imponen respectivamente que de cada vértice cliente entre y salga solo un arco. La tercera y cuarta restricción imponen respectivamente que del vértice del depósito entren y salgan exactamente K arcos. Por último la quinta restricción garantiza que se cumplan las restricciones de capacidad y la conectividad de la solución.

2. Modelo de flujo de redes: Este modelo a diferencia del anterior, no necesita conocer inicialmente el número de vehículos a utilizar. El modelo es el siguiente:

Minimizar
$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n} c_{i,j} \cdot x_{i,j}$$
 (3)
Sujeto a
$$\sum_{i=1}^{n} x_{i,j} = 1$$
 $j = 2 \dots n$

$$\sum_{j=1}^{n} x_{i,j} = 1$$
 $i = 2 \dots n$

$$\sum_{j=1}^{n} y_{i,h} - \sum_{j=1}^{n} y_{j,i} = b_{i}$$
 $i = 1 \dots n$

$$y_{i,j} \leq C \cdot x_{i,j}$$
 $i = 1 \dots n, j = 1 \dots n$

$$y_{i,j} \geq 0$$
 $i = 1 \dots n, j = 1 \dots n$

$$x_{i,j} \in \{0,1\}$$
 $i = 1 \dots n, j = 1 \dots n$

En este problema, además de las variables binarias de la solución $x_{i,j}$ tenemos las variables de flujo $y_{i,j}$. Inicialmente los valores de las variables b_i es de $-d_i$, i=2...n y para el vértice del depósito $d_1 = \sum_{j=2}^n d_j$. Así mediante la tercera restricción aseguramos que no haya subtours que no salgan del depósito. Por otro lado mediante la cuarta restricción impedimos que se supere la capacidad de los vehículos.

2. Desarrollo

Para esta práctica se nos pide resolver los siguientes problemas:

 Resolver un problema de distribución de gaseóleos mediante el modelo de dos índices y el de tres índices (ambos con número prefijado de vehículos), o el de dos índices y el de flujo en redes (ambos sin prefijar el número de vehículos).

En mi caso resolví este problema mediante el modelo de dos índices y el de flujo de redes sin fijar el número de vehículos. Los datos empleado para este problema se encuentran en el fichero data/oil-delivery.dat. El problema se resolvió mediante Xpress Mosel en los ficheros cvrp_2_indices_oil_delivery.mos en el caso del modelo de dos índices, y en cvrp_redes_oil_delivery.mos para el modelo de flujo de redes. En ambos casos se siguieron los esquemas expuestos en el apartado anterior, aunque cabe destacar que para el modelo de flujo de redes, para implementar la quinta restricción, ésta se sustituyó por una serie de restricciones de eliminación de subtours de Miller:

$$u_i - u_j + C \cdot x_{i,j} \le C - d_j \qquad i, j = 2 \dots n \mid i \ne j, \ d_i + d_j \le C \qquad (4)$$

$$d_i \le u_i \le C \qquad i = 2 \dots n$$

Siendo u_i una variable continua que indica la cantidad de carga disponible en un vehículo después de visitar el vértice i.

2. Resolver un problema de recogida de residuos. Los datos de este problema se encuentran en el fichero data/datos_residuos.dat.

Al igual que en el caso anterior se resolvió empleando el modelo de 2 índices (con las restricciones de Miller) y el modelos de flujo de redes en los ficheros cvrp_2_indices_residuos.mos y cvrp_redes_residuos.mos respectivamente.

 Resolver una serie de problemas con distancias Euclídeas mediante algún modelo exacto y resolverlo con Xpress, o con NEOS Server, con un tiempo límite de 100 segundos.

Los problemas en cuestión se encuentran en los ficheros data/E021-04m.dat, data/E026-08m.dat, data/E051-05e.dat y data/E076-10e.dat. Todos estos problemas se resolvieron mediante *Xpress Mosel* usando el modelo de flujo de redes en los ficheros cvrp_redes_e021.mos, cvrp_redes_e026.mos, cvrp_redes_e051.mos y cvrp_redes_e076.mos (el nombre indica el fichero de datos empleado). Estos problemas se resolvieron de forma idéntica a los problemas implementados mediante los modelos de flujo de redes de los ejercicios anteriores, con la única diferencia de que en los ficheros de datos en vez de venir una matriz de costes o de distancias venían las coordenadas de cada vértice del grafo. Debido a esta diferencia, antes de aplicar el modelo se tuvo que calcular la matriz de costes a partir de las coordenadas empleando la distancia Euclídea redondeada al entero más cercano.

3. Resultados

Los resultados obtenidos a los problemas anteriores fueron los siguientes:

Modelo empleado	Modelo de 2 índices	Modelo de flujo de redes	
Solución	497	379	
Número de vehículos	2	4	
Valores de x (arcos)	(1,3) $(1,5)$ $(2,7)$ $(3,6)$ $(4,1)$	(1,1) $(1,3)$ $(1,4)$ $(2,6)$ $(3,2)$	
	(5,4) (6,2) (7,1)	(4,1) (5,1) (6,5) (7,7)	

Cuadro 1: Comparación de resultados para el fichero oil-delivery.dat

Modelo empleado	Modelo de 2 índices	Modelo de flujo de redes
Solución	290	290
Número de vehículos	4	4
Valores de x (arcos)	(1,2) $(1,6)$ $(1,8)$ $(1,9)$ $(2,3)$	(1,5) $(1,6)$ $(1,7)$ $(1,8)$ $(2,1)$
	(3,4) (4,5) (5,1) (6,1) (7,1)	(3,2) $(4,3)$ $(5,4)$ $(6,1)$ $(7,9)$
	(8,13) $(9,10)$ $(10,7)$ $(11,1)$	(8,11) (9,10) (10,1) (11,12)
	(12,11) $(13,12)$	(12,13) $(13,1)$

Cuadro 2: Comparación de resultados para el fichero ejemplo_residuos.dat

Fichero de da- tos	E021-04m.dat	E026-08m.dat	E051-05e.dat	E076-10e.dat
Nº de vértices	21	26	51	76
Solución	358	606	584	918
Nº de vehículos	5	9	7	12
Valores de x	(1,1) $(1,2)$	(1,1) (1,3) (1,4)	(1,1) $(1,12)$	(1,1) $(1,5)$
(arcos)	(1,8) $(1,15)$	(1,13) $(1,17)$	(1,20) $(1,32)$	(1,13) $(1,27)$
	(1,18) $(2,7)$	(1,18) $(1,20)$	(1,33) $(1,38)$	(1,34) $(1,39)$
	(3,1) $(4,16)$	(1,24) $(1,25)$	(1,50) $(2,28)$	(1,46) $(1,47)$
	(5,1) $(6,1)$	$(2,7) \qquad (3,5)$	(3,30) $(4,29)$	(1,49) $(1,52)$
	(7,20) $(8,10)$		(5,48) $(6,1)$	(1,59) $(1,69)$
	(9,3) $(10,4)$	(6,8) $(7,15)$	(7,1) $(8,44)$	(2,44) $(3,63)$
	(11,13) $(12,21)$	(8,1) $(9,10)$	(9,49) $(10,39)$	(4,45) $(5,75)$
	(13,1) $(14,17)$	(10,1) $(11,1)$	(11,40) $(12,17)$	(6,16) $(7,1)$
	(15,14) $(16,5)$	(12,9) $(13,12)$	(13,47) $(14,26)$	(8,54) $(9,20)$
	(17,19) $(18,9)$	(14,22) $(15,1)$		(10,1) $(11,40)$
	(19,11) $(20,12)$	(16,1) $(17,14)$		(12,1) $(13,73)$
	(21,6)	(18,6) $(19,23)$, , , , , ,
		(20,16) $(21,1)$		
		(22,21) $(23,1)$. , , , , ,
		(24,2) $(25,19)$	(25,15) $(26,19)$, , , , , , ,
		(26,11)	(27,9) $(28,1)$	(22,31) $(23,65)$
			(29,23) $(30,21)$	(24,64) $(25,50)$
			(31,10) $(32,27)$	(26,51) $(27,68)$
			(33,3) $(34,46)$	(28,76) $(29,62)$
			(35,31) $(36,37)$	(30,6) $(31,1)$
			$ \begin{array}{c cc} (37,4) & (38,18) \\ (39,6) & (40,34) \end{array} $	$ \begin{array}{c c} (32,56) & (33,41) \\ (34,74) & (35,1) \end{array} $
			$ \begin{array}{c cccc} (39,6) & (40,34) \\ (41,42) & (42,14) \end{array} $	(34,74) $(35,1)$ $(36,1)$ $(37,70)$
			(43,5) $(44,25)$	(38,1) $(37,70)$ $(38,1)$ $(39,66)$
			(45,43) $(46,16)$	
			(47,1) $(48,1)$	(42,57) $(43,7)$
			(49,24) $(50,11)$	
			(51,22)	(46,30) $(47,9)$
			(- ,)	(48,37) $(49,48)$
				(50,1) $(51,19)$
				(52,17) $(53,35)$
				(54,12) $(55,14)$
				(56,26) $(57,24)$
				(58,28) $(59,11)$
				(60,15) $(61,71)$
				(62,22) $(63,23)$
				(64,1) $(65,43)$
				(66,67) $(67,60)$
				(68,8) $(69,3)$
				(70,72) $(71,21)$
				(72,61) $(73,32)$
				(74,2) $(75,29)$
				(76,1)

Cuadro 3: Resultados obtenidos para los ficheros $e\theta$

Para el tercer problema además de los resultados se obtuvieron los gráficos IVE que representan los caminos de la solución a partir de las coordenadas dadas en los ficheros de datos:

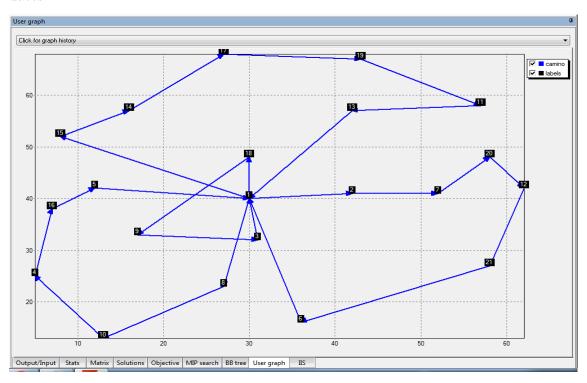


Figura 1: Solución del problema E021-04m.dat

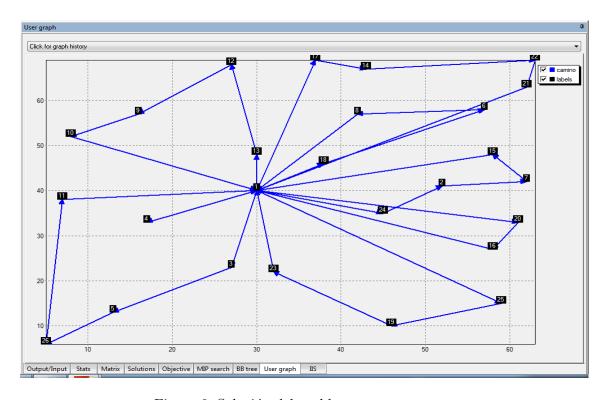


Figura 2: Solución del problema E026-08m.dat

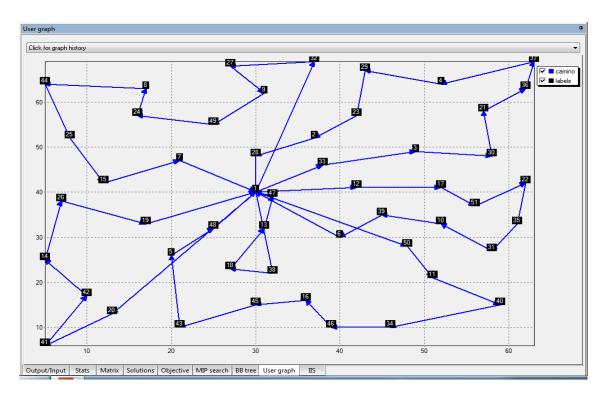


Figura 3: Solución del problema E051-05e.dat

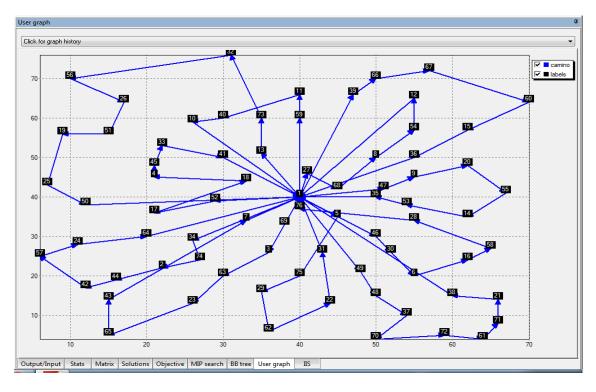


Figura 4: Solución del problema E076-10e.dat