Modelos para la Toma de Decisiones: Tarea 2

SERGIO GARCÍA PRADO

Universidad de Valladolid

Ejercicio 1

1. La compañía de telefonía móvil Tusim ha decidido dar cobertura 4G a una determinada zona geográfica que actualmente solo posee cobertura 2G. La gerencia de la compañía ha asignado un presupuesto de 5 millones de euros para esta operación. Un estudio ha puesto de manifiesto que los transmisores solamente se pueden ubicar en 7 lugares de las 15 municipios en que está dividida la zona y, además, se sabe que cada transmisor solamente cubre un cierto número de municipios. La tabla siguiente muestra los municipios cubiertos por cada transmisor, así como su coste (que depende de la ubicación).

Localización	1	2	3	4	5	6	7
Coste (millones de euros)	0.9	0.65	2.0	1.75	1.9	1.3	1.05
Municipios cubiertos	1, 2, 4	2, 3, 5	4, 7, 8, 10	5, 6, 8, 9	8, 9, 12	7, 10, 11, 12, 15	12, 13, 14, 15

El número de habitantes (en miles) de cada uno de los 15 municipios es el siguiente:

$\overline{Municipio}$	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
$Poblaci\'{o}n$	4	8	26	12	18	8	16	24	20	22	12	28	18	6	12

a. Formular un modelo de PLE para determinar dónde se deben construir los transmisores para cubrir la mayor población con el límite del presupuesto de 5 millones de euros.

Inicialmente puede parecer que para modelar el problema harían falta más variables de las realmente necesarias para resolverlo ya que intuitivamente necesitaríamos 7 variables para representar si se construye o no un transmisor y otras 15 para determinar si se cubre un municipio o no, es decir, en total necesitaríamos 22 variables. Pero si nos fijamos bien descubrimos que algunas de las poblaciones solo se pueden cubrir por un único transmisor por lo que son equivalentes. Modelando el problema de esta manera llegamos a la conclusión de que son necesarias 9+7=16 variables, por lo que nos hemos ahorrado 6 variables y 6 restricciones.

La modelización del problema como de PLE es la siguiente:

- $x_i = \text{Se construye}$ un transmisor en la localización i. 1 <= i <= 7
- p_j La población j tiene señal de comunicación. $j \in 2, 4, 5, 7, 8, 9, 10, 12, 15$ Nota: no es 1 <= j <= 15 por las razones expuestas en el parrafo anterior.

$$\begin{aligned} \operatorname{Max} z &= 4x_1 + 8p_2 + 26x_2 + 12p_4 + 18p_5 + 8x_4 + 16p_7 \\ &+ 24p_8 + 20p_9 + 22p_{10} + 12x_6 + 28p_{12} + (18+6)x_7 + 12p_{15} \\ 0,9x_1 + 0,65x_2 + 2x_3 + 1,75x_4 + 1,9x_5 + 1,3x_6 + 1,05x_7 &<= 5 \\ p_2 &<= x_1 + x_2 \\ p_4 &<= x_1 + x_3 \\ p_5 &<= x_2 + x_4 \\ p_7 &<= x_3 + x_6 \\ p_8 &<= x_3 + x_4 + x_5 \\ p_9 &<= x_4 + x_5 \\ p_{10} &<= x_3 + x_6 \\ p_{12} &<= x_5 + x_6 + x_7 \\ p_{15} &<= x_6 + x_7 \\ p_1, x_i &\in 0, 1 \end{aligned}$$

b. ¿Cuántos transmisores se deben construir y en qué lugares? ¿Cuál es el tamaño de la población cubierto por esos transmisores? ¿Y el coste de la operación? ¿Existen municipios sin cubrir por esos transmisores?. Justificar las respuestas.

Tal y como podemos ver en los resultados obtenidos en WinQSB que se muestran en la figura 1 la solución óptima del problema es la siguiente:

Construir 4 transmisores en las localizaciones 2, 4, 6 y 7.

El tamaño de la población cubierta es 218 millones de personas.

El coste de la operación es de 4.75 millones de euros.

Si que existen municipios sin cubrir y son el 1, 3, 4 y 5.

Ejercicio 2

2. Antes de salir de vacaciones, Martín desea hacer una copia de seguridad de sus archivos de video más importantes en discos CD-ROM. Dispone para ello de suficientes discos vacíos de 900MB. Los dieciséis archivos que desea guardar tienen los siguientes tamaños (en MB): 28.75, 34.375, 38.75, 54.375, 67.5, 71.25, 85.625, 102.5, 158.125, 227.5, 232.5, 242.5, 253.75, 270, 288.125 y 531.875.

a. Suponiendo que Martín no tiene ningún programa para comprimir los archivos, formular un modelo de PLE para determinar cómo se deben distribuir los archivos con el fin de reducir al mínimo el número de discos CD-ROM que debe utilizar.

Modelizaremos el problema como si se pudiera dar el peor caso, es decir, que cada fichero tan solo entrase en un CD-ROM. A pesar de ello para resolverlo hemos ido probando primero con 1 CD-ROM, pero al ver que no era factible seguidamente probamos con 2 y así sucesivamente hasta que hemos encontrado la solución óptima (3 CD-ROM's). El movivo de que sea así es que sino para resolver el problema necesitariamos 16x16+16=272 variables de las cuales la mayoría serían innecesarias. Por contra se ha podido resolver utilizando 16x3+3=51 variables.

- $x_{ij} =>$ Variable binaria que indica si se en el CD-ROM i se alojará el fichero j. $i \in \{1, ..., 16\}$, $j \in \{1, ..., 16\}$
- $c_i = >$ Variables que indica si se utilizará el CD-ROM i.

$$Minz = \sum_{i=1}^{16} c_i$$

$$0.9x_{i1} + 0.65x_{i2} + 2x_{i3} + 1.75x_{i4} \\ +1.9x_{i5} + 1.3x_{i6} + 1.05x_{i7} + 1.05x_{i8} \\ +0.65x_{i9} + 2x_{i10} + 1.75x_{i11} + 1.75x_{i12} \\ +1.9x_{i13} + 1.3x_{i14} + 1.05x_{i15} + 1.05x_{i16} \le 900c_i, i \in \{1, \dots, 16\}$$

$$\sum_{i=1}^{16} x_{ij} = 1, j \in \{1, ..., 16\}$$

$$c_i, x_{ij} \in \{0, 1, i \in \{1, ..., 16\}, j \in \{1, ..., 16\}\}$$

b. ¿Cuántos CD debe utilizar y qué archivos debe ubicar en cada uno de ellos? Justificar la respuesta.

Tal y como podemos ver en los resultados obtenidos en WinQSB que se muestran en la figura 2 la solución al problema es la siguiente:

La solución óptima del problema es utilizar 3 CD's distribuyendo los ficheros de la siguiente forma:

- CD1 => Ficheros 6, 15 y 16
- CD2 => Ficheros 1, 8, 12, 13 y 14.
- CD3 = Ficheros 2, 3, 4, 5, 7, 9, 10 y 11.

Ejercicio 3

3. El Sr. Arroyo, que vive en el número 1 de la calle Babbage está organizando una fiesta para unas treinta personas que llegarán en quince coches. La longitud (en metros) de cada coche es la siguiente:

\overline{i}	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
l_i	4	4.5	5	4.1	2.4	5.2	3.7	3.5	3.2	4.5	2.3	3.3	3.8	4.6	3

Con el fin de evitar molestias a los vecinos, el Sr. Arroyo desearía realizar el estacionamiento en ambos lados de la calle para que la longitud de la calle ocupada por coches sea mínima.

a. Formular un modelo PLE para resolver el problema.

Para modelar este problema tenemos que descomponer el valor absoluto de la diferencia entre la longitud que ocupan los coches aparcados a un lado de la calle y los del otro dado que es el valor que queremos minimizar. Añadimos dos variables auxiliares que contendrán la longitud de cada uno de los lados para facilitar la lectura de los resultados.

Por lo tanto modelizaremos el problema de la siguiente manera:

- $c_i =$ Longitud en metros del lado i de la calle. $i \in \{1, 2\}$
- $x_{ij} = V$ ariable binaria que indica si se aparca en el lado i de la calle el coche j $i \in \{1, 2\}$, $j \in \{1, ..., 15\}$,
- $y^+, y^- =>$ Variables que descomponen la parte positiva y negativa de la diferencia entre un lado y otro de la calle.

$$\min z = y^{+} + y^{-}$$

$$y^{+} - y^{-} = c_{1} - c_{2}$$

$$c_{i} = 4x_{i1} + 4.5x_{i2} + 5x_{i3} + 4.1x_{i4} + 2.4x_{i5} + 5.2x_{i6} + 3.7x_{i7} + 3.5x_{i8}$$

$$+3.2x_{i9} + 4.5x_{i10} + 2.3x_{i11} + 3.3x_{i12} + 3.8x_{i13} + 4.6x_{i14} + 3x_{i15}, i \in \{1, 2\}$$

$$x_{1j} + x_{2j} = 1, j \in \{1, ..., 15\}$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, i \in \{1, 2\}, j \in \{1, ..., 15\}$$

$$c_{i}, y^{+}, y^{-} >= 0, i \in \{1, 2\}$$

b. Indicar la solución óptima del modelo planteado en el apartado anterior.

Tal y como podemos ver en los resultados obtenidos en WinQSB que se muestran en la figura 3 la solución al problema es la siguiente:

La solución óptima del problema es colocar los coches de la siguiente manera:

- Lado1 = Coches 4, 6, 7, 9, 11, 12, 13 y 15 usando 28,6 metros.
- Lado2 = Coches 1, 2, 3, 5, 8, 10 y 14 usando 28,5 metros.
- c. Supongamos ahora que en uno de los lados de la calle no deben ocupar más de 15 metros. Formular y resolver este nuevo problema.

Para resolver este nuevo problema tendremos que definir una nueva variable binaria que denominaremos **b** y utilizaremos para representar la dicotomía entre cual de los dos lados de la calle es el que no podrá superar los 15 metros. A este nuevo problema habrá que añadirle dos restricciones correspondientes a la dicotomía. Por lo tanto la modelización es la siguiente:

$$\min z = y^{+} + y^{-}$$

$$y^{+} - y^{-} = c_{1} - c_{2}$$

$$c_{1} - 15 \le Mb$$

$$c_{2} - 15 \le M(1 - b)$$

$$c_{i} = 4x_{i1} + 4,5x_{i2} + 5x_{i3} + 4,1x_{i4} + 2,4x_{i5} + 5,2x_{i6} + 3,7x_{i7} + 3,5x_{i8}$$

$$+3,2x_{i9} + 4,5x_{i10} + 2,3x_{i11} + 3,3x_{i12} + 3,8x_{i13} + 4,6x_{i14} + 3x_{i15}, i \in \{1,2\}$$

$$x_{1j} + x_{2j} = 1, j \in \{1,...,15\}$$

$$x_{ij} \in \{0,1\}, i \in \{1,2\}, j \in \{1,...,15\}$$

$$b, c_{i}, y^{+}, y^{-} >= 0, i \in \{1,2\}$$

Tal y como podemos ver en los resultados obtenidos en WinQSB que se muestran en la figura 4 la solución al problema es la siguiente:

La solución óptima del problema con las nuevas restricciones es colocar los coches de la siguiente manera:

- Lado1 = Coches 1, 2, 3, 4, 6, 7, 9, 10, 12 y 14 usando 42,1 metros.
- Lado2 = Coches 5, 8, 11, 13 y 15 usando 15 metros.

RESULTADOS WINQSB

Combined Report for task2_1											
	13:11:2	6		Friday	May	20	2016				
	Decisio Variabl		Solutio Value			st or Contrib		Reduced Cost	Basis Status		
1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16	x1 x2 x3 x4 x5 x6 x7 p2 p4 p5 p7 p8 p9 p10 p12 p15	0 1.0000 0 1.0000 1.0000 0 1.0000 1.0000 1.0000 1.0000 1.0000	0	26.0000 0 8.0000 0 12.0000 24.0000 0 18.0000 0 24.0000 24.0000 22.0000 28.0000	0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	at boundasic at boundasic basic					
	Objecti	ve	Functio	n	(Max.)	=	218.000	0			
	Constra	Left Ha int	nd Side	Directi		and Side	Slack or Surp		Price		
1 2 3 4 5 6 7 8 9	C1 C2 C3 C4 C5 C6 C7 C8 C9	0 0 -1.0000 0 0 0 -1.0000 -1.0000 4.7500	<= <= <= <= <=	0 0 0 0 0 0 0 0 0	0 0 1.0000 0 0 0 1.0000 1.0000 0.2500	8.0000 12.0000 0 16.0000 0 0 22.0000 0					

Figura 1: Resultados Ejercicio 1

Combined	Report for	task2_2						
	17:17:34		Sunday	May	22	2016		
	Decision Variable		Unit Cost Profit c(j		Total Contributi	Reduced on	Basis Cost	Status
1 2	X1	0	0	0	0	at bound		
3	X2 X3	0	8	0	8	at bound at bound		
4	X4	ë	ö	e	ö	at bound		
5	X5	ĕ	ĕ	ĕ	ĕ	at bound		
6	X6	1.0000	ö	ĕ	ö	at bound		
7	X7	0	0	0	0	at bound		
8	X8	0	0	0	0	at bound		
9	X9	0	0	0	0	at bound		
10	X10	0	0	0	0	at bound		
11	X11	0	0	0	0	at bound		
12	X12	0	0	0	0	at bound		
13 14	X13 X14	0	0	0	0	at bound at bound		
15	X15	1.0000	ö	ë	ö	at bound		
16	X16	1.0000	ö	ĕ	ö	at bound		
17	X17	1.0000	1.0000	1.0000	1.0000	at bound		
18	X18	1.0000	0	0	0	at bound		
19	X19	0	0	0	0	at bound		
20	X20	0	0	0	0	at bound		
21	X21	0	0	0	0	at bound		
22 23	X22 X23	0	0	0	0 0	at bound basic		
24	X24	0	0	0	0	at bound		
25	X25	1.0000	ö	ë	ö	at bound		
26	X26	0	ö	ö	ö	at bound		
27	X27	0	0	0	0	at bound		
28	X28	0	0	0	0	at bound		
29	X29	1.0000	0	0	0	at bound		
30	X30	1.0000	0	0	0	at bound		
31	X31	1.0000	0	0	0	at bound		
32 33	X32 X33	0	0	0	0	basic basic		
34	X34	1.0000	1.0000	1.0000	1.0000	at bound		
35	X35	0	0	0	0	basic		
36	X36	1.0000	ö	ĕ	ö	basic		
37	X37	1.0000	ø	ø	0	basic		
38	X38	1.0000	0	0	0	basic		
39	X39	1.0000	0	0	0	basic		
40	X40	0	0	0	0	at bound		
41	X41	1.0000	0	0	0	basic		
42 43	X42 X43	0 1.0000	0	0	0	basic basic		
44	X44	1.0000	0	0	0	basic		
45	X45	1.0000	ĕ	ĕ	ö	basic		
46	X46	0	0	0	0	basic		
47	X47	0	0	0	0	basic		
48	X48	0	0	0	0	basic		
49	X49	0	0	0	0	at bound		
50 51	X50 X51	0 1.0000	0 1.0000	0 1.0000	0 1.0000	at bound at bound		
31	X31	1.0000	1.0000	1.0000	1.0000	at bound		
	Objective	Function	(Min.) =	3.0000				
	Constraint	Left Hand Side	Direction	Right Hand Side	i Slack or Surplus	Shadow Price		
1	C1	-8.7500	<=	0	8.7500	0		
2	C2	-2.5000	<=	0	2.5000	0		
3	C3	-1.2500	<=	0	1.2500	0		
4	C5	1.0000	=	1.0000	0	0		
5	C6	1.0000	=	1.0000	0	0		
6 7	C7 C8	1.0000	=	1.0000	8	8		
8	C9	1.0000	=	1.0000	0	0		
9	C10	1.0000	=	1.0000	ö	ö		
10	C11	1.0000	=	1.0000	ĕ	ĕ		
11	C12	1.0000	=	1.0000	0	0		
12	C13	1.0000	=	1.0000	0	0		
13	C14	1.0000	=	1.0000	0	0		
14 15	C15 C16	1.0000	=	1.0000	0	0		
16	C16 C17		=	1.0000	0	0		
17	C18	1.0000	=	1.0000	0	0		
18	C19	1.0000	=	1.0000	ě	ö		
19	C20	1.0000	=	1.0000	ö	ö		

Figura 2: $Resultados\ Ejercicio\ 2$

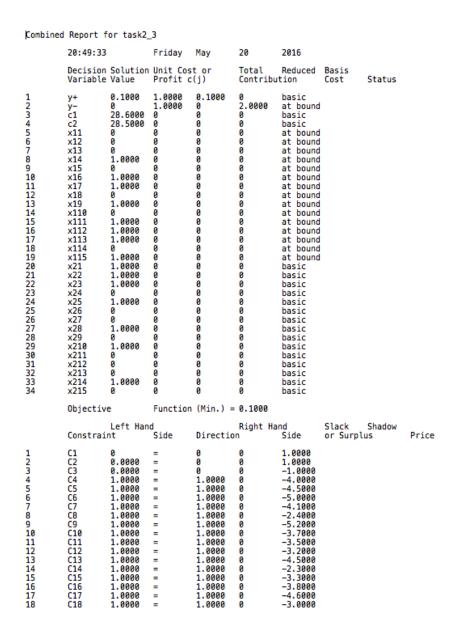


Figura 3: Resultados Ejercicio 3

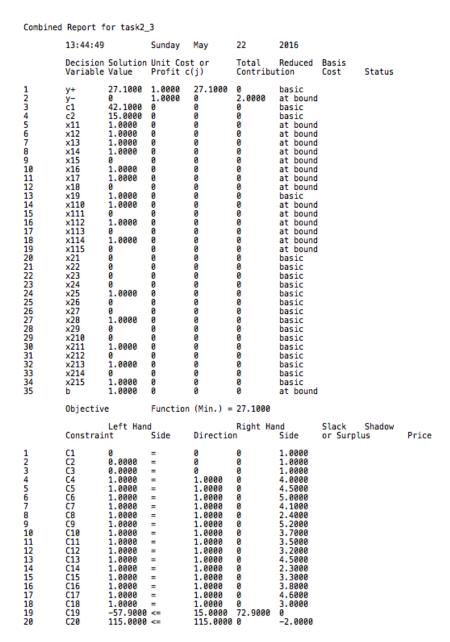


Figura 4: Resultados Ejercicio 3 C