

## REDONDEOS EN UNA TABLA

**Ejemplo.-** En un municipio se ha obtenido la siguiente tabla de datos sobre el gasto anual en luz, agua, gas y teléfono según el tipo de unidad familiar. Se desea publicar dicha tabla redondeando sus datos a números enteros de forma que los totales marginales sean correctos.

	<i>Unipersonal</i>	<i>Pareja</i>	<i>Pareja con 1 niño</i>	<i>Pareja con 2 ó más niños</i>	<i>Pareja de jubilados</i>	<b>TOTAL</b>
<i>Luz</i>	167,73	203,24	238,59	245,69	198,57	1053,82
<i>Agua</i>	58,27	85,39	102,72	130,47	62,18	439,03
<i>Gas</i>	380,85	490,93	543,68	610,12	420,43	2446,01
<i>Teléfono</i>	240,68	280,37	289,31	313,84	250,49	1374,69
<b>TOTAL</b>	847,53	1059,93	1174,30	1300,12	931,67	5313,55

**Planteamiento.-** Sea una tabla bidimensional con datos fraccionarios  $a_{ij}$ ,  $\forall i \in \{1, \dots, m\}$ ,  $\forall j \in \{1, \dots, n\}$  y totales marginales  $r_i = \sum_{j=1}^n a_{ij}$ ,  $\forall i \in \{1, \dots, m\}$ ,  $s_j = \sum_{i=1}^m a_{ij}$ ,  $\forall j \in \{1, \dots, n\}$ . Se desea obtener una tabla redondeando cada dato  $a_{ij}$ ,  $r_i$ ,  $s_j$ ,  $\forall i, j$  por exceso o por defecto, de forma que los nuevos totales marginales sean correctos (*redondeo consistente*).

**Modelización.-** Sean las variables

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{si } a_{ij} \text{ se redondea por exceso} \\ 0 & \text{si } a_{ij} \text{ se redondea por defecto} \end{cases}$$

$$y_i = \begin{cases} 1 & \text{si } r_i \text{ se redondea por exceso} \\ 0 & \text{si } r_i \text{ se redondea por defecto} \end{cases}$$

$$z_j = \begin{cases} 1 & \text{si } s_j \text{ se redondea por exceso} \\ 0 & \text{si } s_j \text{ se redondea por defecto} \end{cases}$$

Un redondeo consistente debe cumplir las condiciones siguientes:

$$\sum_{j=1}^n (\lfloor a_{ij} \rfloor + x_{ij}) = \lfloor r_i \rfloor + y_i \quad \forall i \in \{1, \dots, m\} \quad (1)$$

$$\sum_{i=1}^m (\lfloor a_{ij} \rfloor + x_{ij}) = \lfloor s_j \rfloor + z_j \quad \forall j \in \{1, \dots, n\} \quad (2)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad y_i \in \{0, 1\}, \quad z_j \in \{0, 1\} \quad \forall i \in \{1, \dots, m\}, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\} \quad (3)$$

Si un dato  $a_{ij}$ ,  $r_i$ ,  $s_j$  es entero no se redondea, esto es, su variable  $x_{ij}$ ,  $y_i$ ,  $z_j$  será 0.

Si existen múltiples redondeos consistentes puede ser interesante minimizar la suma total de redondeos efectuados. Sea  $f(d)$  la parte fraccionaria del número real  $d$ , esto es  $f(d) = d - \lfloor d \rfloor$ . Si el dato  $d$  se redondea por exceso el valor del redondeo realizado es  $1 - f(d)$ , mientras que si se redondea por defecto es  $f(d)$ . Si  $v$  es su variable 0-1 asociada al redondeo el valor de éste es  $(1 - f(d))v + f(d)(1 - v) = f(d) + (1 - 2f(d))v$ .

El problema a resolver es:

$$\min \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} + \sum_{i=1}^m h_i y_i + \sum_{j=1}^n k_j z_j + T \quad (4)$$

sujeto a

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} - y_i = f_i \quad \forall i \in \{1, \dots, m\} \quad (5)$$

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} - z_j = g_j \quad \forall j \in \{1, \dots, n\} \quad (6)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad y_i \in \{0, 1\}, \quad z_j \in \{0, 1\} \quad \forall i \in \{1, \dots, m\}, \quad \forall j \in \{1, \dots, n\} \quad (7)$$

siendo

$$c_{ij} = \begin{cases} 1-2f(a_{ij}) & \text{si } a_{ij} \notin Z \\ M & \text{si } a_{ij} \in Z \end{cases}, \quad h_i = \begin{cases} 1-2f(r_i) & \text{si } r_i \notin Z \\ M & \text{si } r_i \in Z \end{cases}, \quad k_j = \begin{cases} 1-2f(s_j) & \text{si } s_j \notin Z \\ M & \text{si } s_j \in Z \end{cases}$$

$$T = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n f(a_{ij}) + \sum_{i=1}^m f(r_i) + \sum_{j=1}^n f(s_j), \quad f_i = \lfloor r_i \rfloor - \sum_{j=1}^n \lfloor a_{ij} \rfloor, \quad g_j = \lfloor s_j \rfloor - \sum_{i=1}^m \lfloor a_{ij} \rfloor$$

$M \gg 0$  una constante para no redondear los datos enteros

Sumando las ecuaciones (5) en  $i$  y las ecuaciones (6) en  $j$ , se observa que toda solución factible de (5) - (6) cumple también la condición  $\sum_{i=1}^m (\lfloor r_i \rfloor + y_i) = \sum_{j=1}^n (\lfloor s_j \rfloor + z_j)$ , con lo cual los totales por filas y columnas en la tabla redondeada son iguales.

**Modelización como problema de flujo.-** Se construye una red con los siguientes elementos. Se crea un vértice  $R_i \quad \forall i \in \{1, \dots, m\}$  para cada fila de la tabla, un vértice  $S_j \quad \forall j \in \{1, \dots, n\}$  para cada columna de la tabla, un vértice fuente A y un vértice sumidero Z. Se crean los arcos  $(A, R_i) \quad \forall i$  con cotas  $(\lfloor r_i \rfloor, \lceil r_i \rceil)$ , los arcos  $(S_j, Z) \quad \forall j$  con cotas  $(\lfloor s_j \rfloor, \lceil s_j \rceil)$  y los arcos  $(R_i, S_j) \quad \forall i, j$  con cotas  $(\lfloor a_{ij} \rfloor, \lceil a_{ij} \rceil)$ . Cualquier flujo compatible en esta red proporciona un redondeo consistente. Si no existe flujo compatible entonces no existe redondeo consistente.

Si se asignan costes  $1-2f(r_i)$  a los arcos  $(A, R_i) \quad \forall i$ , costes  $1-2f(s_j)$  a los arcos  $(S_j, Z) \quad \forall j$  y costes  $1-2f(a_{ij})$  a los arcos  $(R_i, S_j) \quad \forall i, j$ , se tiene un problema de flujo de coste mínimo.