

4.3.3. Modelo de asignación pura.

Considere un caso especial del problema de transporte en que se cumple: $m = n$; es decir, el número de orígenes es igual a los destinos; además $a_i = b_j = 1$.

El modelo así definido es asignación pura, se refiere a la acción de asignar uno a uno; esto es, en forma biunívoca. Se entiende asignar n candidatos a n acciones requeridas, conociendo la medida de desempeño, que puede ser costo, beneficio o rendimiento. El problema consiste en asignar de forma idónea para conseguir el mejor resultado general. Por ejemplo, la asignación de personas a operar máquinas, para las cuales se tiene la información de la capacidad individual al trabajar con ellas, se acepta como asignación pura de operarios a máquinas. Otro ejemplo, se refiere a la asignación de competidores para desempeñarse en la competencia de algún evento deportivo, desde luego, con diferente eficiencia individual; aquí también se asigna un competidor para ocupar cada relevo de la carrera o cada posición en un juego colectivo.

Modelo de asignación.

Minimo $Z = \sum C_{ij} X_{ij}$; en donde:

$$X_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{si se asigna } i \text{ a la acción } j \\ 0, & \text{si no se asigna } i \text{ a la acción } j \end{cases}$$

C_{ij} = costo o valor del desempeño individual de i en la acción j .

Sujeta a las restricciones:

$\sum X_{ij} = 1$; desde $i = 1$ hasta $i = n$; de $j = 1$ hasta $j = n$.

	j			
i	1	2	...	n
1	C_{11}	C_{12}	...	C_{1n}
2	C_{21}	C_{22}	...	C_{2n}
...
n	C_{n1}	C_{n2}	...	C_{nn}

Figura 4-59. Matriz de asignación pura.

MÉTODO HÚNGARO para la asignación.

La más conocida técnica de solución para el problema de asignación pura es el método húngaro, desarrollado a partir del teorema que demostró el matemático húngaro König en 1916. Este método utiliza la propiedad de reducción de matrices para reducir la matriz original de costo, hasta que los costos C_{ij} asociados con la asignación óptima, sean cero y todos los otros costos sean no negativos.

En cada iteración del método húngaro, se reduce la matriz de tal manera que **haya al menos un cero en cada renglón y columna**, comprobando con el teorema de König si se ha alcanzado la solución óptima. Si el número mínimo de renglones y/o columnas necesarios para cubrir todos los ceros es n , entonces existe una asignación óptima (no necesariamente única).

Ejemplo 4-8. Método Húngaro en la asignación (ASIGNA1).

La siguiente matriz contiene los costos para operar $n=4$ máquinas, por $n=4$ personas así calificadas en su empresa. Optimice la asignación idónea.

i / j	1	2	3	4
1	1	4	6	3
2	9	7	10	9
3	4	5	11	7
4	8	7	8	5

Figura 4-60. Matriz de costos en ejemplo ASIGNA1.

Paso 1 .Seleccione en cada renglón i de la matriz, el menor costo C_{ij} , (menor $C_{ij} = U_i$), luego réstelo en cada elemento del renglón.

i / j	1	2	3	4	U_i
1	1	4	6	3	$U_1 = 1$
2	9	7	10	9	$U_2 = 7$
3	4	5	11	7	$U_3 = 4$
4	8	7	8	5	$U_4 = 5$

Figura 4-61. Paso 1 Método Húngaro, ejemplo ASIGNA1.

Paso 2 .Seleccione en cada columna j de la matriz resultante en el paso 1, el costo menor C_{ij} , (menor $C_{ij} = V_j$) y réstelo en cada elemento de la misma columna.

i / j	1	2	3	4
1	0	3	5	2
2	2	0	3	2
3	0	1	7	3
4	3	2	3	0
V_j	$V_1 = 0$	$V_2 = 0$	$V_3 = 3$	$V_4 = 0$

Figura 4-62. Paso 2 Método Húngaro, ejemplo ASIGNA1.

Paso 3.Sombree los renglones y/o columnas de la matriz, de tal modo que sean los mínimos necesarias para cubrir todos los ceros.

i / j	1	2	3	4
1	0	3	2	2
2	2	0	0	2
3	0	1	4	3
4	3	2	0	0

Figura 4-63. Paso 3 Mínimo sombreado de renglones y/o columnas cubriendo todos los ceros en ejemplo ASIGNA1.

Paso 4. Seleccione entre los costos no sombreados, el número menor C_{ij} , ($= U_{ij}$) o bien, el menor C_{ij} , ($= V_{ij}$), y **réstelo a todos los costos no sombreados**; después, sume el mismo a los costos ubicados en la intersección de los renglones y columnas sombreados. Este paso **se repite hasta lograr la solución óptima**.

i / j	1	2	3	4	U_{ij}
1	0	3	2	2	
2	2	0	0	2	
3	0	1	4	3	$U_{32} = 1$
4	3	2	0	0	

Figura 4-64. Paso 4 Método Húngaro, \pm (mínimo C_{ij} no sombreado) en ejemplo ASIGNA1.

Se tiene la solución óptima cuando el mínimo necesario de renglones y columnas sombreadas para cubrir los ceros es n . En este problema el mínimo es $n = 4$.

i / j	1	2	3	4
1	0	2	1	1
2	3	0	0	2
3	0	0	3	2
4	4	2	0	0

Figura 4-65. Paso 4 Método Húngaro, renglones y/o columnas sombreados necesarios para cubrir los ceros $n = 4$, ejemplo ASIGNA1.

Entonces la asignación óptima es la que muestra la tabla siguiente:

i / j	1	2	3	4
1	0	2	1	1
2	3	0	0	2
3	0	0	3	2
4	4	2	0	0

Figura 4-66. Asignación óptima en ejemplo ASIGNA1.

Solución óptima: $X_{11} = 1$, $X_{23} = 1$, $X_{32} = 1$, $X_{44} = 1$

$$Z = C_{11} X_{11} + C_{23} X_{23} + C_{32} X_{32} + C_{44} X_{44} = 1(1) + 10(1) + 5(1) + 5(1) = 21$$

En la solución óptima, la suma de los costos U_i restados de renglones i en paso 1, más los costos V_j restados de columnas j en paso 2, más el costo U_i ó V_j , restado y / o sumado, en paso 4, proporciona el correspondiente valor óptimo. Así el costo es:

$$Z \text{ óptimo} = \sum U_i + \sum V_j + \sum U_i + \sum V_j, \text{ para toda } i, \text{ para toda } j.$$

$$\sum U_i = U_1 + U_2 + U_3 + U_4 + U_5 = 1 + 7 + 4 + 5 + 1 = 18$$

$$\sum V_j = V_1 + V_2 + V_3 + V_4 = 0 + 0 + 3 + 0 = 3$$

$$\sum U_i + \sum V_j = 18 + 3 = 21$$

Ejemplo 4-9. Método Húngaro en la asignación (ASIGNA2).

La siguiente matriz muestra costos C_{ij} de $n = 5$ candidatos i ($i = 1, 2, \dots, 5$) así calificados, en el desempeño de $n = 5$ actividades j ($j = 1, 2, \dots, 5$). Con el método húngaro calcule la asignación óptima.

i / j	1	2	3	4	5
1	3	8	12	10	3
2	8	7	2	9	7
3	6	4	2	7	5
4	8	4	2	3	5
5	9	10	6	9	10

Figura 4-67. Matriz de costos en ejemplo ASIGNA2.

Paso 1. Reste el menor (U_i) de los costos C_{ij} en cada renglón:

i / j	1	2	3	4	5	U_i
1	3	8	12	10	3	$U_1 = 3$
2	8	7	2	9	7	$U_2 = 2$
3	6	4	2	7	5	$U_3 = 2$
4	8	4	2	3	5	$U_4 = 2$
5	9	10	6	9	10	$U_5 = 6$

Figura 4-68. Paso 1 Método Húngaro en ejemplo ASIGNA2.

Paso 2.- Reste el menor (V_j) de los costos C_{ij} en cada columna:

i / j	1	2	3	4	5
1	0	5	9	7	0
2	6	5	0	7	5
3	4	2	0	5	3
4	6	2	0	1	3
5	3	4	0	3	4
V_j	$V_1 = 0$	$V_2 = 2$	$V_3 = 0$	$V_4 = 1$	$V_5 = 0$

Figura 4-69. Paso 2 Método Húngaro en ejemplo ASIGNA2.

Paso 3.-Sombree los renglones y columnas de la matriz, de tal modo que sean los mínimos necesarios para cubrir todos los ceros. La asignación es óptima con $n = 5$ renglones y/o columnas. De lo contrario se continúa el método con el paso 4.

Paso 4.- Selecciones entre los costos no sombreados, el número menor C_{ij} , ($= U_{ij}$) o bien, el menor C_{ij} , ($= V_{ij}$), y **réstelo a todos los costos sin sombrear**; después, sume el mismo a los costos ubicados en la intersección de los renglones y columnas sombreados. Repita este paso hasta conseguir $n = 5$ (renglones y/o columnas sombreados), la solución óptima.

i / j	1	2	3	4	5
1	0	3	9	6	0
2	6	3	0	6	5
3	4	0	0	4	3
4	6	0	0	0	3
5	3	2	0	2	4
V_j		$V_{52} = 2$			

Figura 4-70. Paso 4 Método Húngaro en ejemplo ASIGNA2.

En la asignación de la tabla anterior solo se somborean 3 renglones y una columna con ceros, pero se necesitan 5, entonces se repite el paso 4 hasta conseguirlo.

i / j	1	2	3	4	5
1	0	3	11	6	0
2	4	1	0	4	3
3	4	0	2	4	3
4	6	0	2	0	3
5	1	0	0	0	2
V_j	$V_{51} = 1$				

Figura 4-71. Paso 4 Método Húngaro. Renglones y columnas sombreados $n = 4$, ejemplo ASIGNA2.

i / j	1	2	3	4	5
1	0	4	12	7	0
2	3	1	0	4	2
3	3	0	2	4	2
4	5	0	2	0	2
5	0	0	0	0	1

Figura 4-72. Paso 4 Método Húngaro. Se logra sombrear n = 5 renglones y columnas, ejemplo ASIGNA2.

La última asignación resulta con los 5 renglones y columnas sombreadas cubriendo los ceros de la tabla.

Aquí se detiene el proceso y se interpreta la **asignación óptima localizando, al menos un cero en cada renglón y en cada columna**. Estos ceros indican el costo idóneo asignado a la persona i en el desempeño de la actividad j, como se muestra en la siguiente matriz.

i / j	1	2	3	4	5
1	0	4	12	7	0
2	3	1	0	4	2
3	3	0	2	4	2
4	5	0	2	0	2
5	0	0	0	0	1

Figura 4-73. Asignación óptima en ejemplo ASIGNA2.

Asignación óptima: $X_{15} = 1, X_{23} = 1, X_{32} = 1, X_{44} = 1, X_{51} = 1$

$$Z \text{ óptima} = C_{15}X_{15} + C_{23}X_{23} + C_{32}X_{32} + C_{44}X_{44} + C_{51}X_{51}$$

$$Z \text{ óptima} = 3(1) + 2(1) + 4(1) + 3(1) + 9(1) = 21$$

$$Z \text{ óptimo} = \sum U_i + \sum V_j + \sum U_i j + \sum V_i j = 3+2+2+2+6+0+2+0+1+0+2+1 = 21$$

Ejemplo 4-10. Método Húngaro en la asignación (ASIGNA3).

La siguiente matriz muestra costos C i j de n = 4 candidatos i (i = 1, 2, ..., 4) así calificados, en el desempeño de n=4 actividades j (j = 1, 2, ..., 4). Con el método húngaro calcule la asignación óptima.

i / j	1	2	3	4
1	8	5	7	6
2	9	1	8	3
3	7	3	2	1
4	1	6	9	4

i / j	1	2	3	4	U_i
1	8	5	7	6	$U_1 = 5$
2	9	1	8	3	$U_2 = 1$
3	7	3	2	1	$U_3 = 1$
4	1	6	9	4	$U_4 = 1$

i / j	1	2	3	4
1	3	0	2	1
2	8	0	7	2
3	6	2	1	0
4	0	5	8	3
V_j	$V_1 = 0$	$V_2 = 0$	$V_3 = 1$	$V_4 = 0$

i / j	1	2	3	4	U_{ij}
1	3	0	1	1	$U_{13} = 1$
2	8	0	6	2	
3	6	2	0	0	
4	0	5	7	3	

i / j	1	2	3	4
1	2	0	0	0
2	7	0	5	1
3	6	3	0	0
4	0	6	7	3

i / j	1	2	3	4
1	2	0	0	0
2	7	0	5	1
3	6	3	0	0
4	0	6	7	3

Figura 4-74. Tablas del ejemplo ASIGNA3.

Asignación óptima: $X_{14} = 1$, $X_{22} = 1$, $X_{33} = 1$, $X_{41} = 1$

$$Z \text{ óptima} = C_{14} X_{14} + C_{22} X_{22} + C_{33} X_{33} + C_{41} X_{41}$$

$Z \text{ óptima} = 6(1)+1(1)+2(1)+1(1) = 10$; otra asignación óptima del problema es:

i / j	1	2	3	4
1	2	0	0	0
2	7	0	5	1
3	6	3	0	0
4	0	6	7	3

Figura 4-75. Asignación óptima en ejemplo ASIGNA3.

Asignación óptima: $X_{13} = 1, X_{22} = 1, X_{34} = 1, X_{41} = 1$

$$Z \text{ óptima} = C_{14} X_{14} + C_{22} X_{22} + C_{33} X_{33} + C_{41} X_{41} = 7(1) + 1(1) + 1(1) + 1(1) = 10$$

$$\text{En ambas cumple: } Z \text{ óptimo} = \sum U_i + \sum V_j + \sum U_{ij} + \sum V_{ij} = 5 + 1 + 1 + 1 + 0 + 0 + 1 + 0 + 1 = 10$$