

Problema de Transportes (PT)

Objectivos

Identificar, formular e resolver pelo *Solver/Excel* problemas de transporte.

Definições e Propriedades

Problema de Transportes (PT) – determinar como deve ser feito o transporte de um artigo homogéneo de um grupo de m centros distribuidores – **origens** – para outro grupo de n centros receptores – **destinos** –, minimizando o custo total de transporte.

Parâmetros do Modelo:

m – número de origens (locais onde o produto existe);

s_i ($i=1, \dots, m$) – **oferta** (unidades disponíveis) de produto na origem i ;

n – número de destinos (locais onde o produto é procurado);

d_j ($j=1, \dots, n$) – **procura** (unidades procuradas) de produto no destino j ;

c_{ij} ($i=1, \dots, m ; j=1, \dots, n$) – custo unitário de transporte da origem i para o destino j .

Assume-se que a oferta total iguala a procura total (o PT está equilibrado), ou seja:

$$\sum_{i=1}^m s_i = \sum_{j=1}^n d_j .$$

Definindo x_{ij} como as quantidades a transportar da origem i ($i=1, \dots, m$) para o destino j ($j=1, \dots, n$), a formalização do PT em programação linear é:

$$\begin{aligned} \text{Min } Z &= \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \\ \text{s.a: } &\left\{ \begin{array}{l} \sum_{j=1}^n x_{ij} = s_i \quad i = 1, \dots, m \\ \sum_{i=1}^m x_{ij} = d_j \quad j = 1, \dots, n \\ x_{ij} \geq 0 \quad i = 1, \dots, m ; j = 1, \dots, n \end{array} \right. \end{aligned}$$

Nesta formulação, no primeiro conjunto de restrições ($i=1, \dots, m$) impõe-se que a quantidade de produto a enviar de cada origem i para os diferentes destinos iguale a sua oferta (s_i). É ainda escrita, no segundo conjunto ($j=1, \dots, n$), uma restrição para cada vértice destino impondo que a quantidade de produto que chega a cada destino j , vindo das diferentes origens, iguale a sua procura (d_j). Com o terceiro grupo de condições garante-se que as quantidades a transportar de cada origem para cada destino são não negativas.

Propriedades do PT

Propriedade 1: Um PT tem pelo menos uma solução admissível.

Corolário: Um PT tem solução ótima.

Propriedade 2: Um PT com ofertas e procuras dadas por números inteiros tem pelo menos uma solução ótima em que todas as variáveis assumem valores inteiros.

Resolução do PT recorrendo ao Solver/Excel

Exemplo Protótipo – P&T – numa folha de *Excel* é escrito o problema a resolver. Usualmente consideram-se duas tabelas: **i)** uma com os dados, custos unitários (C8:F10), ofertas (G8:G10) e procura (C11:E11); e outra **ii)** com a solução (C18:F20), inicialmente nula, onde também se escrevem todas as fórmulas necessárias à resolução do problema, associadas às restrições (G18:G20 e C21:F21) e à função objectivo (G21). A relação entre a oferta total e a procura total é estabelecida pelas fórmulas escritas em H10 e F12.

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	
3			Dados do Problema							
4			custos unitários de transporte (\$)							
6		Custos Unitários de Transporte	Armazém				Oferta			
7			A1	A2	A3	A4				
8	Fábrica	F1 -	464	513	654	867	75			
9		F2 -	352	416	690	791	125	Oferta Total	8	
10		F3 -	995	682	388	685	100		9	
11		Procura	80	65	70	85			10	
12			Procura Total				300			12
13										
14			solução							
16			Armazém							
17			A1	A2	A3	A4	Total		Oferta	
18	Fábrica	F1 -	0	0	0	0	0	=	75	
19		F2 -	0	0	0	0	0	=	125	
20		F3 -	0	0	0	0	0	=	100	
21		Total	0	0	0	0	0	= custo total		
22			=	=	=	=				
23		Procura	80	65	70	85				

	C	D	E	F
21	=SUM(C18:C20)	=SUM(D18:D20)	=SUM(E18:E20)	=SUM(F18:F20)

	G
17	Total
18	=SUM(C18:F18)
19	=SUM(C19:F19)
20	=SUM(C20:F20)

	H
8	
9	Oferta Total
10	=SUM(G8:G10)

	E	F
12	Procura Total	=SUM(C11:F11)

	G
21	=SUMPRODUCT(C8:F10;C18:F20)

Solver – Indicação da célula da função objectivo (G21), do objectivo (“Mínimo” ou “Máximo”) e das células dos valores das variáveis de decisão (C18:F20). Junção (“Add”) das restrições funcionais (G18:G20=I18:I20 e C21:F21=C23:F23). Resolução do problema (“Solve”).

Solver Parameters

Set Target Cell:

Equal To: Max Min Value of:

By Changing Cells:

Subject to the Constraints:

Options:

- Assume Linear Model
- Assume Non-Negative

Solução – Interpretação da solução, utilizando a informação na folha de *Excel* ou o relatório de resposta do *Solver*.

		Armazém				Total		Oferta
		A1	A2	A3	A4			
Fábrica	F1 -	0	20	0	55	75	=	75
	F2 -	80	45	0	0	125	=	125
	F3 -	0	0	70	30	100	=	100
	Total	80	65	70	85	152535	= custo total	
		=	=	=	=			
	Procura	80	65	70	85			

Microsoft Excel 10.0 Answer Report / Worksheet: [PT_prot_P&T.xls]Sheet1				
Target Cell (Min)				
Cell	Name	Original Value	Final Value	
\$G\$21	Custo Total	0	152535	
Adjustable Cells				
Cell	Name	Original Value	Final Value	
\$C\$18	F1 - A1	0	0	
\$D\$18	F1 - A2	0	20	
\$E\$18	F1 - A3	0	0	
\$F\$18	F1 - A4	0	55	
\$C\$19	F2 - A1	0	80	
\$D\$19	F2 - A2	0	45	
\$E\$19	F2 - A3	0	0	
\$F\$19	F2 - A4	0	0	
\$C\$20	F3 - A1	0	0	
\$D\$20	F3 - A2	0	0	
\$E\$20	F3 - A3	0	70	
\$F\$20	F3 - A4	0	30	

R: A partir de **F1**, transportar 20 camiões para **A2** e 55 para **A4**; transportar 80 camiões de **F2** para **A1** e 45 para **A2**; de **F3** transportar 70 para **A3** e 30 para **A4**. O custo total associado a este plano é 152 535 u.m..

Variantes do PT

(1) Oferta Total > Procura Total

A oferta em cada origem representa um valor máximo a respeitar. Devem assim considerar-se as restrições associadas às origens como sendo de tipo: " \leq ".

Na solução óptima a oferta excedentária, não sendo transportada, ficará retida em pelo menos uma origem. A interpretação da solução óptima, proporcionada pelo *Solver*, deve incluir referência às origens que têm oferta excedentária.

(2) Oferta Total < Procura Total

A procura em cada destino representa um valor máximo a respeitar. Devem assim considerar-se as restrições associadas aos destinos como sendo de tipo: " \leq ".

Na solução óptima, a procura excedentária representa procura que não será satisfeita em pelo menos um destino, devendo a interpretação da solução óptima referir este facto.

(3) Destinos com procura mínima e máxima

Um destino em que seja possível satisfazer um qualquer valor de procura entre um mínimo e um máximo estabelecidos (se a oferta total estiver entre as procuras mínima e máxima totais) deve ter associadas duas restrições: uma de tipo " \leq " e referente à procura máxima e outra de tipo " \geq " associada à procura mínima.

A interpretação da solução, no respeitante a cada um destes destinos, deve referir, para além da procura efectivamente satisfeita, a quantidade de procura que fica aquém da máxima.

(4) Origens com oferta mínima e máxima - análogo a (3).

(5) Ligações impossíveis

Sendo impossível abastecer o destino j a partir da origem i , considera-se nula a respectiva variável, ou seja, $x_{ij}=0$. Neste caso, para obter a solução óptima no *Solver*, há que adicionar a nova restrição $x_{ij}=0$.

Problema de Afectação (PA)

Objectivos

Identificar, formular e resolver pelo *Solver/Excel* problemas de afectação.

Problema de Afectação (PA) – determinar como deve ser feita a afectação de n indivíduos à realização de n tarefas, minimizando o custo total de afectação.

Parâmetros do Modelo:

n – número de indivíduos e de tarefas;

c_{ij} ($i=1, \dots, m$; $j=1, \dots, n$) – custo de afectar o indivíduo i à tarefa j .

Definindo $x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{se o indivíduo } i \text{ é afecto à tarefa } j \\ 0 & \text{c.c.} \end{cases}$ com $i, j=1, \dots, n$, a formalização do PA em programação linear é:

$$\begin{aligned} \text{Min } Z &= \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} && \text{Minimização do custo total de afectação} \\ \text{s.a: } &\begin{cases} \sum_{j=1}^n x_{ij} = 1 & i = 1, \dots, n & \text{garantia de que cada indivíduo realiza uma só tarefa} \\ \sum_{i=1}^m x_{ij} = 1 & j = 1, \dots, n & \text{garantia de que cada tarefa é efectuada uma só vez} \\ x_{ij} \in \{0, 1\} & i, j = 1, \dots, n & \text{definição das variáveis como variáveis binárias.} \end{cases} \end{aligned}$$

Note-se que se impuser apenas $x_{ij} \geq 0$ ($i, j=1, \dots, n$) o problema acima formulado é um problema de transportes com ofertas e procuras unitárias.

Por outro lado, prova-se que sendo os termos independentes unitários, logo inteiros, existe pelo menos uma solução óptima inteira, e escrever $x_{ij} \in \{0, 1\}$ ($i, j=1, \dots, n$) equivale a $0 \leq x_{ij} \leq 1$ ($i, j=1, \dots, n$). Tendo ainda em conta as restrições funcionais do PA, que igualam a um a soma de variáveis não negativas, nenhuma variável pode assumir valores superiores a um. Torna-se assim óbvio que a solução óptima do problema de afectação formulado pode ser obtida se as restrições $x_{ij} \in \{0, 1\}$ ($i, j=1, \dots, n$) forem substituídas pelas desigualdades $x_{ij} \geq 0$ ($i, j=1, \dots, n$). O PA é pois um caso particular do PT, em que as ofertas e as procuras são unitárias, sendo o número de origens igual ao de destinos.

O PA pode assim resolver-se recorrendo ao *Solver* e utilizando a mesma estrutura definida para a resolução do PT.

Note-se ainda que as variantes consideradas para o PT podem, de forma análoga, ser consideradas para o PA.