



## **Investigação Operacional**



**Problemas particulares de Programação Linear**



## Problemas Clássicos

Problema	Designação da actividade	Intensidade (variáveis)	Recursos e restrições	Função objectivo
<b>Transporte</b>	Transporte da unidade $i$ para o armazém $j$ .	Quantidade a transportar de $i$ para $j$ : $(x_{ij})$ .	Capacidade de fornecimento em $i$ ; quantidade requerida no armazém $j$ .	Custo global: soma dos custos de transporte $i$ para $j$ em função de $x_{ij}$ .
<b>Composição</b>	Colocação do alimento $i$ na dieta.	Percentagem de $i$ na dieta $(x_i)$ .	Níveis calóricos e vitamínicos mínimos.	Custo global da composição.
<b>Produção</b>	Fabrico do produto $j$ . ✓	Quantidade a produzir do produto $j$ : $x_j$ . ✓	Quantidade de recurso disponível; quantidade de recurso $i$ gasto na produção de uma unidade do produto $j$ .	Lucro global: soma dos lucros obtidos pela produção dos produtos $j$ em função de $x_j$ .



## **O Problema de Transporte**

- **Objectivo:**
  - Optimização do transporte ou distribuição de bens e serviços (homogéneos) a partir de várias Origens para vários destinos.
- **O problema:**
  - Várias modalidades de encaminhamento Origem – Destino com custos diferentes
- **A solução:**
  - Calcular quantas unidades devem ser encaminhadas de cada Origem para cada Destino satisfazendo as necessidades destes com o Custo Total Mínimo



## Estrutura Matemática

- **Transporte**

- Há “ $m$ ” Origens dispondo da quantidade  $a_i$  de um bem ( $i = 1, 2, \dots, m$ )
- Há “ $n$ ” Destinos carecendo da quantidade  $b_j$  daquele bem ( $j = 1, 2, \dots, n$ )
- Há um custo unitário “ $c_{ij}$ ” correspondente ao transporte de uma unidade do bem de cada Origem para cada Destino.
- De cada Origem “ $i$ ” será transportada para cada Destino “ $j$ ” a quantidade “ $x_{ij}$ ”.



## Estrutura Matemática

- O Modelo em Programação Linear é:

$$T = \sum_{ij} c_{ij} x_{ij} \rightarrow \text{Min}$$

*com as Restrições:*

a) Da "Oferta"  $\sum_{j=1} x_{ij} = a_i$  unidades fornecedoras

b) Da "Procura"  $\sum_{i=1} x_{ij} = b_j$  armazéns receptores

c) Lógicas  $x_{ij} \geq 0$  (e integer)

- sendo  $i = 1, \dots, M$ ;  $j = 1, \dots, N$



## O Modelo em Programação Linear

- $a_i$ : a capacidade de fornecimento na unidade  $i$  e
- $b_j$ : a quantidade requerida no armazem  $j$ .
- $C_{ij}$ : o custo de transporte de uma unidade de produto da unidade  $i$  para o armazém  $j$ .
- Adicionalmente, num modelo balanceado, considera-se

$$\sum_{i=1}^m a_i = \sum_{j=1}^n b_j$$



## O Planeamento do Transporte

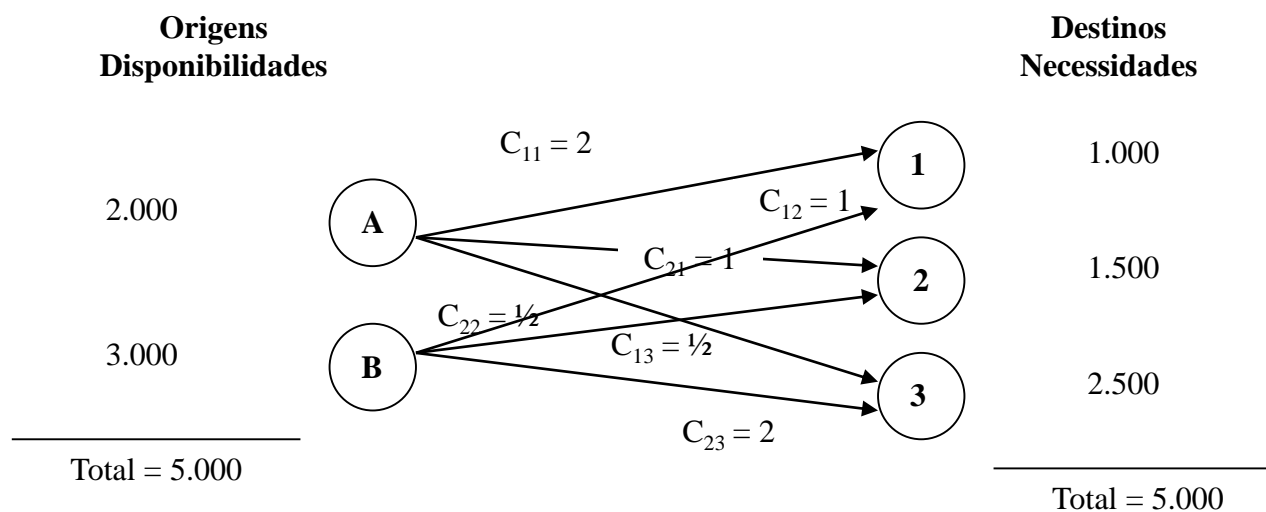
- **Exemplo:**
- Em relação a determinado produto de grande necessidade existem numa determinada região duas fábricas, denominadas fábrica A e B e três centros de recepção numeradas de um a três.
- As necessidades diárias dos centros de recepção 1, 2 e 3 são respectivamente de 1000, 1500 e 2500 unidades, sendo que as disponibilidades das fábricas A e B, também diárias, são respectivamente 2000 e 3000 unidades.
- Foi efectuado um estudo de custos de transporte tendo-se concluído que o trajecto entre a fábrica A e o centro de recepção 1 e o da fábrica B para o centro de recepção 3 são os mais caros, custando dois euros. por unidade transportada. Pelo contrário os custos mais baratos, apenas 50 cêntimos por unidade transportada, verificam-se entre a fábrica A e o centro de recepção 3 e entre a fábrica B e o centro de recepção 2. Os restantes trajectos têm custos unitários intermédios de aproximadamente 1 euro. A tabela seguinte resume os dados do problema.
- Pretende-se saber qual a melhor forma de efectuar o transporte do produto para, por um lado, conseguir satisfazer integralmente as necessidades e, por outro, assegurar que o custo total de transporte seja mínimo.



# Operations Research

## O Planeamento do Transporte

Custo transporte unitário	Centros de Recepção			Disponibilidades (unidades / dia)
	1	2	3	
Fábricas				
A				
B	2	1	$\frac{1}{2}$	2000
	1	$\frac{1}{2}$	2	3000
Necessidades (unidades / dia)	1000	1500	2500	







## O Modelo Matemático – Modelo Clássico

- Função Objectivo a minimizar resulta da soma de todos custos:
- $T = C_{11}X_{11} + C_{12}X_{12} + C_{13}X_{13} + C_{21}X_{21} + C_{22}X_{22} + C_{23}X_{23} \rightarrow \text{Min}$

- **Restrições- Origens:**

$$x_{11} + x_{12} + x_{13} = a_1$$

$$x_{21} + x_{22} + x_{23} = a_2$$

- **Restrições – Destinos:**

$$x_{11} + x_{21} = b_1$$

$$x_{12} + x_{22} = b_2$$

$$x_{13} + x_{23} = b_3$$

- **Não-negatividade:**

$$x_{11}, x_{12}, x_{13}, x_{21}, x_{22}, x_{23} \geq 0$$



# Operations Research

**Tabela:**

Destino $B_j$ Origem $A_i$	Centros de Recepção			Disponibilidade
	$B_1$	$B_2$	$B_3$	
$A_1$	$x_{11}$ $C_{11}$	$x_{12}$ $C_{12}$	$x_{13}$ $C_{13}$	$a_1$
$A_2$	$x_{21}$ $C_{21}$	$x_{22}$ $C_{22}$	$x_{23}$ $C_{23}$	$a_2$
Necessidades	$B_1$	$B_2$	$B_3$	$\sum a_i = \sum b_j$

- As linhas desta tabela representam as restrições relativas às Origens / Disponibilidades.
- As colunas representam as restrições relativas aos destinos/Necessidades.



## Forma standard do modelo

$$T = c_{11}x_{11} + c_{12}x_{12} + \dots + c_{mn}x_{mn} \rightarrow \min$$

$$\text{sujeito a: } \left\{ \begin{array}{lcl} x_{11} + x_{12} + \dots + x_{1n} & & = a_1 \\ & x_{21} + x_{22} + \dots + x_{2n} & = a_2 \\ \dots & \dots & = \dots \\ & x_{m1} + x_{m2} + \dots + x_{mn} & = a_m \\ x_{11} & + x_{21} & + \dots + x_{m1} = b_1 \\ & + x_{12} & + x_{22} + \dots & x_{m2} = b_2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & = \dots \\ & x_{1n} & + x_{2n} & + \dots + x_{mn} = b_n \end{array} \right.$$

$$x_{ij} \geq 0 \quad \& \quad Int \quad (i = 1, 2, \dots, m ; \quad j = 1, 2, \dots, n)$$