

# Tutorial AMPL

Daniela Cristina Lubke  
[danielalubke@cos.ufrj.br](mailto:danielalubke@cos.ufrj.br)

Universidade Federal do Rio de Janeiro, COPPE, PESC

12 de Maio de 2016

- 1 Introdução
- 2 Problema da Mistura
  - Formulação
  - Código
- 3 Problema da Marcenaria
  - Formulação
  - Código
- 4 Problema do Transporte
  - Formulação
  - Código
  - Entrada de Dados

# A Mathematical Programming Language - AMPL

- É uma linguagem de modelagem algébrica para descrever e resolver problemas de otimização;
- O AMPL foi desenvolvido por Robert Fourer , David Gay, e Brian Kernighan;
- Exemplos de solvers suportados pelo AMPL: Couenne, CPLEX, FortMP, Gurobi, Xpress, MINOS, IPOPT, MOSEK, SNOPT, KNITRO e LGO.

## Problema da ração

“Uma empresa de comida canina produz dois tipos de rações: Tobi e Rex. Para a manufatura das rações são utilizados cereais e carne. Sabe-se que:

- a ração Tobi utiliza 5 kg de cereais e 1 kg de carne, e a ração Rex utiliza 4 kg de carne e 2 kg de cereais;
- o pacote de ração Tobi custa \$ 20 e o pacote de ração Rex custa \$ 30;
- o kg de carne custa \$ 4 e o kg de cereais custa \$ 1;
- estão disponíveis por mês 10 000 kg de carne e 30 000 kg de cereais.

Deseja-se saber qual a quantidade de cada ração deve ser produzida de modo a maximizar o lucro.”

# Formulação do Problema da ração

$$\begin{aligned} &\text{maximizar} && 11x_1 + 12x_2 \\ \text{sujeito a:} &&& 5x_1 + 2x_2 \leq 30000 && \text{(restrição de cereais)} \\ &&& 1x_1 + 4x_2 \leq 10000 && \text{(restrição de carne)} \\ &&& x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

# Código Problema da ração - racao.mod

# declaração das variáveis

**var** x1  $\geq$  0;

**var** x2  $\geq$  0;

# Função objetivo

**maximize** FO:  $11 \cdot x1 + 12 \cdot x2$ ;

# Restrições

**subject to** restricaocarne:  $1 \cdot x1 + 4 \cdot x2 \leq 10000$ ;

**subject to** restricaocereais:  $5 \cdot x1 + 2 \cdot x2 \leq 30000$ ;

# Executando o modelo racao.mod

```
ampl: model racao.mod;  
ampl:
```

# Executando o modelo racao.mod

```
ampl: model racao.mod;  
ampl: option solver cplex;  
ampl:
```



# Executando o modelo racao.mod

```
ampl: model racao.mod;  
ampl: option solver cplex;  
ampl: solve;  
CPLEX 12.6.3.0: optimal solution; objective 74444.44444  
0 dual simplex iterations (0 in phase I)  
ampl:
```

# Executando o modelo racao.mod

```
ampl: model racao.mod;
ampl: option solver cplex;
ampl: solve;
CPLEX 12.6.3.0: optimal solution; objective 74444.44444
0 dual simplex iterations (0 in phase I)
ampl: display FO,x1,x2;
FO = 74444.4
x1 = 5555.56
x2 = 1111.11
ampl:
```

# Executando o modelo racao.mod

```
ampl: model racao.mod;
ampl: option solver cplex;
ampl: solve;
CPLEX 12.6.3.0: optimal solution; objective 74444.44444
0 dual simplex iterations (0 in phase I)
ampl: display FO,x1,x2;
FO = 74444.4
x1 = 5555.56
x2 = 1111.11
ampl: quit;
```

# Problema da Marcenaria

“Uma marcenaria deseja estabelecer uma programação diária de produção. Atualmente, a oficina faz apenas dois produtos: mesa e armário, ambos de um só modelo. Para efeito de simplificação, vamos considerar que a marcenaria tem limitações em somente dois recursos: madeira e mão-de-obra, cujas disponibilidades diárias são mostradas na tabela a seguir.

Recurso	Disponibilidade
Madeira	12 $m^2$
Mão-de-obra	8 H.h

# Problema da Marcenaria

O processo de produção é tal que, para fazer uma mesa a fábrica gasta  $2 m^2$  de madeira e 2 H.h de mão-de-obra. Para fazer um armário, a fábrica gasta  $3 m^2$  de madeira e 1 H.h de mão de obra. Além disso, o fabricante sabe que cada mesa dá uma margem de contribuição para o lucro de \$ 4 e cada armário de \$ 1. O problema é encontrar o programa de produção que maximiza a margem de contribuição total para o lucro.”

# Formulação do Problema da Marcenaria

$$\begin{array}{ll} \text{maximizar} & 4x_1 + x_2 \\ \text{sujeito a:} & 2x_1 + 3x_2 \leq 12 \quad (\text{restrição de madeira}) \\ & 2x_1 + x_2 \leq 8 \quad (\text{restrição de mão-de-obra}) \\ & x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0 \end{array}$$

# Código Problema da Marcenaria - marcenaria.mod

# declaração das variáveis

**var** x1  $\geq$  0;

**var** x2  $\geq$  0;

# Função Objetivo

**maximize** FO:  $4*x1 + 1*x2$ ;

# Restrições

**subject to** restricaomadeira:  $2*x1 + 3*x2 \leq 12$ ;

**subject to** restricaomaodeobra:  $2*x1 + 1*x2 \leq 8$ ;

ampl:



```
ampl: model marcenaria.mod  
ampl:
```

```
ampl: model marcenaria.mod  
ampl: option solver cplex;  
ampl:
```

```
ampl: model marcenaria.mod
ampl: option solver cplex;
ampl: solve;
CPLEX 12.6.3.0: optimal solution; objective 16
2 dual simplex iterations (1 in phase I)
ampl:
```

```
ampl: model marcenaria.mod
ampl: option solver cplex;
ampl: solve;
CPLEX 12.6.3.0: optimal solution; objective 16
2 dual simplex iterations (1 in phase I)
ampl: display FO, x1,x2;
FO = 16
x1 = 4
x2 = 0
```

# Sufixo das restrições

- .lb      limite inferior;
- .body    valor da restrição;
- .ub      limite superior;
- .slack    folga.

# Sufixo das restrições

$$2x_1 + x_2 \leq 8 \quad (\text{restrição de mão-de-obra})$$

- $x_1 = 4$
- $x_2 = 0$

# Sufixo das restrições

$$2x_1 + x_2 \leq 8 \quad (\text{restrição de mão-de-obra})$$

- $x_1 = 4$
- $x_2 = 0$

```
ampl: display restricomaodeobra.ub, restricomaodeobra.lb,  
restricomaodeobra.slack, restricomaodeobra.body;
```

# Sufixo das restrições

$$2x_1 + x_2 \leq 8 \quad (\text{restrição de mão-de-obra})$$

- $x_1 = 4$
- $x_2 = 0$

```
ampl: display restricaomaodeobra.ub, restricaomaodeobra.lb,  
restricaomaodeobra.slack, restricaomaodeobra.body;  
restricaomaodeobra.ub = 8  
restricaomaodeobra.lb = -Infinity  
restricaomaodeobra.slack = 0  
restricaomaodeobra.body = 8
```



# Sufixo das restrições

$$2x_1 + 3x_2 \leq 12 \quad (\text{restrição de madeira})$$

- $x_1 = 4$
- $x_2 = 0$

## Sufixo das restrições

$$2x_1 + 3x_2 \leq 12 \quad (\text{restrição de madeira})$$

- $x_1 = 4$
- $x_2 = 0$

```
ampl: display restricaomadeira.ub, restricaomadeira.lb,  
restricaomadeira.slack, restricaomadeira.body;
```

# Sufixo das restrições

$$2x_1 + 3x_2 \leq 12 \quad (\text{restrição de madeira})$$

- $x_1 = 4$
- $x_2 = 0$

```
ampl: display restricaomadeira.ub, restricaomadeira.lb,  
restricaomadeira.slack, restricaomadeira.body;  
restricaomadeira.ub = 12  
restricaomadeira.lb = -Infinity  
restricaomadeira.slack = 4  
restricaomadeira.body = 8
```

## Problema do Transporte

Uma empresa tem 3 fábricas que produzem um determinado produto. A capacidade de produção mensal das 3 fábricas é de 6, 1 e 10 unidades respectivamente. A empresa tem 4 armazéns de vendas que vendem mensalmente 7, 5, 3 e 2 unidades do produto respectivamente. O custo de transportar uma unidade de cada fábrica para cada armazém está dado na tabela abaixo:

	Fábrica 1	Fábrica 2	Fábrica 3
Armazém 1	\$2	\$1	\$5
Armazém 2	\$3	\$0	\$8
Armazém 3	\$11	\$6	\$15
Armazém 4	\$7	\$1	\$9

# Problema do Transporte

O objetivo da Empresa é atender as necessidades dos armazéns com a produção das fábricas de forma a minimizar o custo total.

# Formulação do Problema

Sejam:

- $c_{ij}$  - Custo de distribuição entre fábrica  $i$  e armazém  $j$ ;
- $x_{ij}$  - Total a ser distribuído da fábrica  $i$  até o armazém  $j$ ;
- $F_i$  - Total produzido pela fábrica  $i$ ;
- $D_j$  - Demanda total do armazém  $j$ .

# Formulação do Problema

$$\text{minimizar } \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$$

# Formulação do Problema

$$\begin{aligned} \text{minimizar} \quad & \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \\ \text{sujeito a:} \quad & \sum_{j=1}^n x_{ij} = F_i \end{aligned}$$



# Formulação do Problema

$$\text{minimizar } \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$$

$$\text{sujeito a: } \sum_{j=1}^n x_{ij} = F_i \quad (\text{Soma do que vai para cada armazém não pode ultrapassar a produção})$$

# Formulação do Problema

$$\text{minimizar } \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$$

$$\text{sujeito a: } \sum_{j=1}^n x_{ij} = F_i \quad (\text{Soma do que vai para cada armazém não pode ultrapassar a produção})$$

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} = D_j$$

# Formulação do Problema

minimizar  $\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$

sujeito a:  $\sum_{j=1}^n x_{ij} = F_i$  (Soma do que vai para cada armazém  
não pode ultrapassar a produção)

$\sum_{i=1}^m x_{ij} = D_j$  (quantidade enviada da fábrica para o armazém  
são iguais as demandas do armazém )

$x_{ij} \geq 0$ , para  $i = 1, \dots, m$   $j = 1, \dots, n$ .

# Problema do Transporte

Formulação do problema:

minimizar  $2 \text{ FAB1:ARM1} + 1 \text{ FAB2:ARM1} + 5 \text{ FAB3:ARM1} +$   
 $3 \text{ FAB1:ARM2} + 0 \text{ FAB2:ARM2} + 8 \text{ FAB3:ARM2} +$   
 $11 \text{ FAB1:ARM3} + 6 \text{ FAB2:ARM3} + 15 \text{ FAB3:ARM3} +$   
 $7 \text{ FAB1:ARM4} + 1 \text{ FAB2:ARM4} + 9 \text{ FAB3:ARM4}$

sujeito a:  $\text{FAB1:ARM1} + \text{FAB1:ARM2} + \text{FAB1:ARM3} + \text{FAB1:ARM4} = 6$   
 $\text{FAB2:ARM1} + \text{FAB2:ARM2} + \text{FAB2:ARM3} + \text{FAB2:ARM4} = 1$   
 $\text{FAB3:ARM1} + \text{FAB3:ARM2} + \text{FAB3:ARM3} + \text{FAB3:ARM4} = 10$

$$\text{FAB1:ARM1} + \text{FAB2:ARM1} + \text{FAB3:ARM1} = 7$$

$$\text{FAB1:ARM2} + \text{FAB2:ARM2} + \text{FAB3:ARM2} = 5$$

$$\text{FAB1:ARM3} + \text{FAB2:ARM3} + \text{FAB3:ARM3} = 3$$

$$\text{FAB1:ARM4} + \text{FAB2:ARM4} + \text{FAB3:ARM4} = 2$$

# Código: transporte.mod

# Conjunto de Objetos

**set** ORIG; # ORIG - Fábricas

**set** DEST; # DEST - Armazém

**param** oferta {ORIG}  $\geq 0$ ; # quantidade disponível na origem

**param** demanda {DEST}  $\geq 0$ ; # quantidade requerida no destino

# Verifica se o problema está balanceado

**check: sum** {i in ORIG} oferta[i] = **sum** {j in DEST} demanda[j];

**param** custo {ORIG,DEST}  $\geq 0$ ; # custo de transporte por unidade

**var** Trans {ORIG,DEST}  $\geq 0$ ; # unidades que serão enviadas da fábrica para o armazém

## Código: transporte.mod - continuação...

# Função objetivo

**minimize** Custo\_Total: **sum** {i in ORIG, j in DEST} custo[i,j] \*  
Trans[i,j];

# Restrições

**subject to** Oferta {i in ORIG}:  
**sum** {j in DEST} Trans[i,j] = oferta[i];

**subject to** Demanda {j in DEST}:  
**sum** {i in ORIG} Trans[i,j] = demanda[j];

## Dados de entrada: transporte.dat

**param:** ORIG: oferta := # define o conjunto ORIG e o param oferta

FAB1 6

FAB2 1

FAB3 10;

**param:** DEST: demanda := # define o conjunto DEST e o param demanda

ARM1 7

ARM2 5

ARM3 3

ARM4 2;

**param:** custo:

	ARM1	ARM2	ARM3	ARM4 :=
FAB1	2	3	11	7
FAB2	1	0	6	1
FAB3	5	8	15	9;

# Problema do Transporte

ampl:



# Problema do Transporte

```
ampl: model transporte.mod;  
ampl:
```

# Problema do Transporte

```
ampl: model transporte.mod;  
ampl: data transporte.dat;  
ampl:
```

# Problema do Transporte

```
ampl: model transporte.mod;  
ampl: data transporte.dat;  
ampl: option solver cplex;  
ampl:
```

# Problema do Transporte

```
ampl: model transporte.mod;  
ampl: data transporte.dat;  
ampl: option solver cplex;  
ampl: solve;  
CPLEX 12.6.3.0: optimal solution; objective 100  
9 dual simplex iterations (0 in phase I)
```

# Problema do Transporte

ampl:

# Problema do Transporte

```
ampl: display Trans;
```

```
Trans :=
```

```
FAB1 ARM1 0
```

```
FAB1 ARM2 5
```

```
FAB1 ARM3 1
```

```
FAB1 ARM4 0
```

```
FAB2 ARM1 0
```

```
FAB2 ARM2 0
```

```
FAB2 ARM3 1
```

```
FAB2 ARM4 0
```

```
FAB3 ARM1 7
```

```
FAB3 ARM2 0
```

```
FAB3 ARM3 1
```

```
FAB3 ARM4 2;
```

```
ampl:
```

# Problema do Transporte

```
ampl: display Trans;  
Trans :=  
FAB1 ARM1 0  
FAB1 ARM2 5  
FAB1 ARM3 1  
FAB1 ARM4 0  
FAB2 ARM1 0  
FAB2 ARM2 0  
FAB2 ARM3 1  
FAB2 ARM4 0  
FAB3 ARM1 7  
FAB3 ARM2 0  
FAB3 ARM3 1  
FAB3 ARM4 2;  
ampl: quit;
```

# Obrigada!

Slide e exemplos disponíveis em:

[www.cos.ufrj.br/~danielalubke/](http://www.cos.ufrj.br/~danielalubke/)



# Tutorial AMPL

Daniela Cristina Lubke  
[danielalubke@cos.ufrj.br](mailto:danielalubke@cos.ufrj.br)

Universidade Federal do Rio de Janeiro, COPPE, PESC

12 de Maio de 2016