

# Programação Linear - Projecto Exemplo

Análise e Síntese de Algoritmos @ IST

December 2024

## 1 Problema

O Professor Natalino Caracol foi contratado pela empresa UbiquityInc, em Rovaniemi na Lapónia, para desenvolver um programa que permita estimar o lucro máximo que pode ser obtido com a produção e venda de brinquedos durante o Natal.

A empresa produz diariamente um conjunto de  $n$  brinquedos de madeira  $\{b_1, \dots, b_n\}$ , onde cada brinquedo  $b_i$  tem um lucro  $lb_i$ . Para além de um limite máximo de produção de cada brinquedo devido a restrições de linha de montagem, a empresa está limitada a uma quantidade máxima total de brinquedos que podem ser produzidos por dia, devido a restrições de corte da floresta boreal. Adicionalmente, este Natal a empresa decidiu, para além de vender cada brinquedo individualmente, vender também uma gama de  $m$  pacotes especiais,  $\{p_1, \dots, p_m\}$ . Cada pacote contém três brinquedos distintos, sendo o lucro resultante da sua venda superior à soma dos lucros individuais dos brinquedos que o constituem.

O objectivo consiste em indicar ao Rüdolf, CEO da UbiquityInc, qual o lucro máximo que se pode obter diariamente. A UbiquityInc, tratará posteriormente do problema da distribuição.

**Input** Contém informação sobre os  $n$  brinquedos e  $m$  pacotes, da seguinte forma:

- Uma linha contendo três inteiros:  $n$  indicando o número de diferentes brinquedos passíveis de serem produzidos,  $m$  indicando o número de pacotes especiais, e  $max$  indicando o número máximo de brinquedos que podem ser produzidos por dia;
- Uma lista de  $n$  linhas, em que cada linha contém dois inteiros  $lb_i$  e  $c_i$ , indicando o lucro e a capacidade de produção do brinquedo  $b_i$ ;
- Uma lista de  $m$  linhas, em que cada linha contém o lucro do pacote  $i$ ,  $lp_i$ , e os três brinquedos que o constituem,  $b_1$ ,  $b_2$ , e  $b_3$ .

**Output** O objectivo é calcular o lucro máximo que o Rüdolf pode obter diariamente.

## 2 Solução - Modelo

**Identificação das Variáveis do Problema** Usamos dois conjuntos de variáveis:

- Variáveis que denotam o número de unidades a produzir de cada *brinquedo isoladamente* (os que não entram nos pacotes):  $\{x_i \mid_{i=1}^n\}$
- Variáveis que denotam o número de unidades a produzir de cada *pacote*:  $\{y_i \mid_{i=1}^m\}$

**Modelação da Função Objectivo e Restrições do Problema** O objectivo é maximizar o lucro total, devendo por isso ter em conta tanto os brinquedos produzidos isoladamente como os pacotes:

$$\max \sum_{i=1}^n lb_i \cdot x_i + \sum_{i=1}^m lp_i \cdot y_i$$

Temos de modelar as restrições seguintes:

- *Restrição de produção de cada brinquedo*: Consideramos  $n$  restrições, uma por cada tipo  $i$  de brinquedo a produzir:

$$x_i + \sum \{y_k \mid_{k=1}^m \wedge \text{o pacote } p_k \text{ contém o brinquedo } b_i\} \leq c_i$$

- *Restrição da produção global*:

$$\sum_{i=1}^n x_i + 3 \cdot \sum_{i=1}^m y_i \leq \max$$

Combinando as restrições com a função objectivo obtemos o programa linear final:

$$\begin{aligned} \max \quad & \sum_{i=1}^n lb_i \cdot x_i + \sum_{i=1}^m lp_i \cdot y_i \\ & x_i + \sum \{y_k \mid_{k=1}^m \wedge \text{o pacote } k \text{ contém o brinquedo } i\} \leq c_i \\ & \text{para } i \in \{1, \dots, n\} \\ & \sum_{i=1}^n x_i + 3 \cdot \sum_{i=1}^m y_i \leq \max \\ & x_i \geq 0 \mid_{i=1}^n, y_i \geq 0 \mid_{i=1}^m \end{aligned}$$

**Complexidade do Modelo** Pretendemos agora determinar a complexidade do modelo proposto em função dos parâmetros do problema: número de brinquedos,  $n$ , e número de pacotes,  $m$ :

- *Número de variáveis*:  $n + m$ , uma variável por brinquedo e uma variável por pacote. Dizemos portanto que o número de variáveis é  $\Theta(n + m)$ .
- *Número de restrições*:  $n + 1 + n + m$ , uma restrição de limite de produção por brinquedo ( $n$ ), a restrição de produção global (1), e a uma restrição de não-negatividade por variável ( $n + m$ ). Dizemos portanto que o número de restrições é  $\Theta(n + m)$ .

### 3 Solução - Implementação

Implementamos este modelo linear em **Python** com recurso à biblioteca **PuLP** para resolução de problemas LP (<https://pypi.org/project/PuLP/>). Exemplos disponíveis em <https://github.com/coin-or/pulp/tree/master/examples>. Passos a seguir:

- Criar a instância do programa linear:

```
prob = LpProblem("P3", LpMaximize)
```

Usamos a flag `LpMaximize` para indicar que se trata de um problema de maximização.

- Definir as variáveis do problema:

```
xs_names = ["x" + str(i) for i in range(1, n+1)]
ys_names = ["y" + str(i) for i in range(1, m+1)]

for x in xs_names :
    xs[x] = LpVariable(x, 0, None, LpInteger)
for y in ys_names :
    ys[y] = LpVariable(y, 0, None, LpInteger)
```

Onde os dicionários `xs` e `ys` guardam respectivamente as variáveis PuLP  $\{x_i \mid i=1\}^n$  e  $\{y_i \mid i=1\}^m$ .

- Definir a função objectivo:

```
prob += lpSum([lb[x] * xs[x] for x in xs_names])
      + lpSum([lp[y] * ys[y] for y in ys_names])
      , "objectivo"
```

Onde os dicionários `lb` e `lp` mapeiam respectivamente o nome de cada variável de brinquedo e de pacote no lucro correspondente.

- Definir as restrições de produção de cada brinquedo:

```
for x in xs_names :
    prob += xs[x] + lpSum(ys[y] for y in packs[x])
           <= c[x], f"quantidade por brinquedo {x}"
```

Onde o dicionário `c` mapeia o nome de cada variável de producto na capacidade de produção do mesmo e o dicionário `packs` mapeia o nome de cada variável de produto nos nomes das variáveis correspondentes aos pacotes que incluem esse produto.

- Definir a restrição de produção global:

```
prob += lpSum([xs[x] for x in xs_names])
      + lpSum([ys[y]*3 for y in ys_names])
      <= MAX, "restricao global"
```

- Calcular a solução do programa linear e imprimir o respectivo valor:

```
prob.solve(GLPK(msg=0))
print(int(pulp.value(prob.objective)))
```

- Para debugging pode ser conveniente imprimir os valores das variáveis:

```
for x in xs:
    print(f"{x}={value(xs[x])}")
for y in ys:
    print(f"{y}={value(ys[y])}")
```

**Observação:** Para se definir com facilidade o programa linear em PuLP é conveniente manter a informação sobre as variáveis do problema adequadamente organizada em estruturas auxiliares que devem ser construídas num passo de pre-processamento. No caso do exemplo em questão, utilizámos os dicionários:

- `lb` e `lp` para guardar os lucros associados aos brinquedos e aos pacotes;
- `c` para guardar as capacidades de produção de cada brinquedo; e
- `packs` para associar cada brinquedo aos pacotes nos quais participa.

É essencial que escolham com cuidado as estruturas de suporte à vossa solução. Escolhas inadequadas podem resultar em código ineficiente e/ou desnecessariamente complicado.