

# Relatório 3º projeto ASA 2023/2024

**Grupo:** AL017

**Aluno(s):** Rodrigo Perestrelo (ist1106074) e Cristiano Pantea (ist1106324)

---

## Descrição do Problema e da Solução

O problema consiste em desenvolver um programa que permita aferir o lucro máximo que pode ser obtido com a produção e venda de brinquedos durante o Natal.

A empresa produz diariamente um conjunto de brinquedos de madeira, onde cada brinquedo tem um lucro. Para além de um limite máximo de produção de cada brinquedo, a empresa está limitada a uma quantidade máxima total de brinquedos que podem ser produzidos por dia. A empresa, para além de vender cada brinquedo individualmente, pode vender também pacotes especiais contendo três brinquedos distintos, cujo lucro é maior do que a soma dos lucros individuais dos brinquedos que o constituem.

A nossa implementação da solução consiste na utilização da biblioteca PuLP de Python para resolver o problema de programação linear.

Identificação das variáveis do problema:

- $x_1, x_2, \dots, x_t$  : representam os brinquedos produzidos, onde  $t$  é o número de brinquedos individuais produzidos.
- $y_1, y_2, \dots, y_p$  : representam os pacotes produzidos, onde  $p$  é o número de pacotes produzidos.

Especificação do programa linear em função das variáveis do problema:

$$\begin{aligned} \text{max} \quad & \sum_{i=1}^t (x_i * \text{lucro}_i) + \sum_{j=1}^p (y_j * \text{lucro}_j) \\ \text{s.a.} \quad & \sum_{i=1}^t x_i + \sum_{j=1}^p (3 * y_j) \leq \text{max\_brinquedos} \\ & \sum_{i=1}^t (x_i + \text{lpSum}(\text{pacotes\_brinquedo}[i])) \leq \text{max\_brinquedo}[i], \text{ sse} \\ & \text{pacotes\_brinquedo}[i] \text{ não for vazio.} \end{aligned}$$

$$x_i \geq 0 \text{ (lowBound)} \wedge x_i \leq \text{max\_brinquedo}[i] \text{ (upBound)}, \forall i \in [0, t]$$

$$y_j \geq 0 \text{ (lowBound)} \wedge y_j \leq \min(x_1, x_2, x_3) \text{ (upBound)}, \forall j \in [0, p]$$

$t \rightarrow$  número de brinquedos produzidos;  $p \rightarrow$  número de pacotes produzidos;  $\text{max\_brinquedos} \rightarrow$  número máximo de brinquedos que podem ser produzidos;  $\text{pacotes\_brinquedo} \rightarrow$  vetor que tem em cada posição  $i$  uma lista com os pacotes que contêm o brinquedo  $i$ ;  $x_1, x_2, x_3 \rightarrow$  upperbounds dos 3 brinquedos do pacote

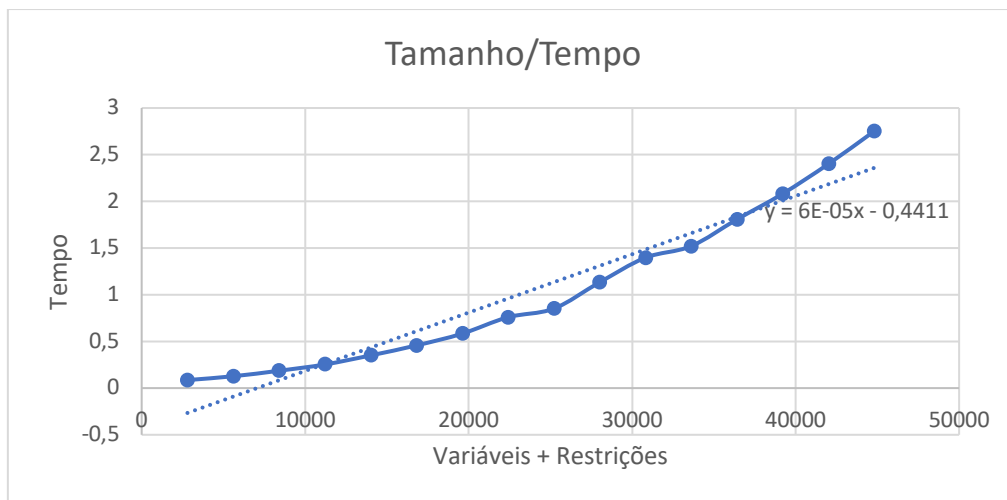
## Análise Teórica

Complexidade da codificação em função dos parâmetros do problema (número de brinquedos ( $n$ ) e número de pacotes ( $p$ )):

- O número de variáveis do programa linear é  $O(n + p) \rightarrow$  brinquedos e pacotes.
- O número de restrições do programa linear é  $O(3n + 2p + 1) \rightarrow$  uma restrição para cada brinquedo e os pacotes no qual o mesmo está inserido mais a restrição do número máximo de brinquedos.

## Avaliação Experimental dos Resultados

Numa primeira experiência realizámos um gráfico do tempo (eixo do YYs) em função do tamanho do programa linear codificado (número de variáveis + número de restrições); ou seja, foi colocado o eixo dos XX a variar com o tamanho dos programas lineares gerados, onde o tamanho de um programa linear corresponde à soma do seu número de variáveis com o seu número de restrições.



Numa segunda experiência realizámos um gráfico do tempo (eixo do YYs) em função dos parâmetros do problema: número de brinquedos ( $n$ ) e número de pacotes ( $p$ ); ou seja, colocar o eixo dos XX a variar com a soma do número de brinquedos com o número de pacotes.

