
Corrige 1

Problème 1

Les variables de décision sont x_p , x_k et x_g . Elles représentent, pour chacun des 3 types de fruits, la quantité à acheter, en hectogrammes. Étant donné qu'il est nécessaire d'avoir 1 kg de dessert, on a

$$x_p + x_k + x_g = 10$$

La fonction objectif est le prix d'achat des fruits à minimiser. Elle s'exprime par

$$z = 4.5x_p + 3.8x_k + 2.6x_g$$

La quantité de glucides à ne pas dépasser est donnée par

$$11.3x_p + 9.0x_k + 18.3x_g \leq 100$$

car la quantité de salade de fruits à préparer est 1 kg.

Pour la quantité de fer, on a

$$0.9x_p + 0.7x_g \geq 8$$

et finalement pour la vitamine C

$$4x_p + 15x_k + 30x_g \geq 150$$

Les variables de décisions sont continues et non négatives.

Le problème linéaire est donc

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = 4.5x_p + 3.8x_k + 2.6x_g \\ \text{s.c.} & \begin{array}{rcl} x_p + x_k + x_g & = & 10 \\ 11.3x_p + 9.0x_k + 18.3x_g & \leq & 100 \\ 0.9x_p & + & 0.7x_g \geq 8 \\ 4x_p + 15x_k + 30x_g & \geq & 150 \\ x_p, x_k, x_g & \geq & 0 \end{array} \end{array}$$

Problème 2

La i^{e} erreur de mesure est égale à $|\hat{p} - p_i|$.

- a) Supposant les poids non négatifs, minimiser le maximum des erreurs de mesure revient donc à chercher la valeur \hat{p} solution du problème

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \max_{1 \leq i \leq m} \{|\hat{p} - p_i|\} \\ \text{s.c.} & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

Ce problème est équivalent à

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \varepsilon \\ \text{s.c.} & \varepsilon \geq |\hat{p} - p_i| \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon \geq 0 \\ & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

qui est lui-même équivalent au problème linéaire

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \varepsilon \\ \text{s.c.} & \varepsilon \geq \hat{p} - p_i \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon \geq -\hat{p} + p_i \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon \geq 0 \\ & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

- b) Supposant les poids non négatifs, minimiser la somme des erreurs de mesure revient donc à chercher la valeur \hat{p} solution du problème

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \sum_{i=1}^m |\hat{p} - p_i| \\ \text{s.c.} & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

Posant $\varepsilon_i = |\hat{p} - p_i|$, pour $i = 1, \dots, m$, le problème est équivalent à

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \sum_{i=1}^m \varepsilon_i \\ \text{s.c.} & \varepsilon_i = |\hat{p} - p_i| \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, m \\ & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

qui est équivalent à

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \sum_{i=1}^m \varepsilon_i \\ \text{s.c.} & \varepsilon_i \geq |\hat{p} - p_i| \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, m \\ & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

qui est lui-même équivalent au problème linéaire

$$\begin{array}{ll} \text{Min} & z = \sum_{i=1}^m \varepsilon_i \\ \text{s.c.} & \varepsilon_i \geq \hat{p} - p_i \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon_i \geq -\hat{p} + p_i \quad i = 1, \dots, m \\ & \varepsilon_i \geq 0 \quad i = 1, \dots, m \\ & \hat{p} \geq 0 \end{array}$$

Problème 3

- a) Soit $x_{i,j}$ le nombre d'ouvriers engagés pour travailler de l'heure i à l'heure j , les couples ordonnés (i, j) appartenant à l'ensemble $\{(24, 12), (06, 18), (12, 24), (18, 06)\}$. Sous forme d'un problème d'optimisation linéaire, le problème devient alors :

$$\begin{array}{rcl}
\text{Minimiser} & z = & x_{24,12} + x_{06,18} + x_{12,24} + x_{18,06} \\
\text{s.c.} & & x_{24,12} + x_{18,06} \geq b_{24,06} \\
& & x_{24,12} + x_{06,18} \geq b_{06,12} \\
& & \phantom{x_{24,12}} + x_{06,18} + x_{12,24} \geq b_{12,18} \\
& & \phantom{x_{24,12}} \phantom{x_{06,18}} + x_{12,24} + x_{18,06} \geq b_{18,24} \\
& & x_{24,12} , x_{06,18} , x_{12,24} , x_{18,06} \geq 0
\end{array}$$

February 24, 2010 – mbi/mfe