

U.E. Programmation Mathématique

Durée : 3h

Notes personnelles et polycopiés autorisés - Ouvrages interdits

Partie 1 (1h15)

1. Soit le programme linéaire

$$(P1) \left\{ \begin{array}{l} \min \quad 6x_1 + 5x_2 + 6x_3 + 3x_4 + 4x_5 \\ \text{sous les contraintes} \end{array} \right. \left\{ \begin{array}{l} x_1 + 2x_2 + x_5 = 5 \\ 4x_2 - 2x_3 = 2 \\ 4x_1 - 2x_2 - 3x_4 + 3x_5 = 0 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{array} \right.$$

Ecrire le tableau du simplexe associé à la solution de base non réalisable : $x_1 = x_2 = 0$, $x_3 \neq 0$, $x_4 \neq 0$, $x_5 \neq 0$. Rappelons que le tableau du simplexe correspond à l'expression des variables de base en fonction des variables hors base et à l'expression de la fonction économique également en fonction des variables hors base. Montrer que l'on peut, à partir de cette solution de base, appliquer l'algorithme dual du simplexe pour déterminer l'optimum de (P1). Déterminer cet optimum (une itération).

2. Soit le problème d'optimisation en variables bivalentes :

$$(P2) \left\{ \begin{array}{l} \min \quad 4x_1 + 3x_2 \\ \text{sous les contraintes} \end{array} \right. \left\{ \begin{array}{l} -3x_1 - 3x_2 \leq -3 \quad (C_1) \\ x_1, x_2 \in \{0,1\} \end{array} \right.$$

Considérer le dual lagrangien de (P2) obtenu en relâchant la contrainte (C_1) . Soit λ le multiplicateur de Lagrange. Calculer par énumération : la valeur de la fonction duale pour $\lambda = 2$, la valeur de la fonction duale pour $\lambda = 5$, la valeur optimale du dual (on tracera la fonction duale), la valeur optimale du primal et le saut de dualité.

3. Certains logiciels d'optimisation permettent de **minimiser** une fonction quadratique **convexe** soumise ou non à des contraintes linéaires, les variables du problème devant prendre des valeurs entières. Rappelons qu'une fonction quadratique, $q(x) = \sum_{i=1}^n c_i x_i + \sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n q_{ij} x_i x_j$, est convexe si et seulement si $\sum_{i=1}^n \sum_{j=i}^n q_{ij} x_i x_j \geq 0$ pour tout x appartenant à R^n . Etant donné un graphe non orienté $G = (X, E)$, on considère le problème consistant à partitionner le graphe en deux sous-ensembles X_1 et X_2 de façon à maximiser le nombre d'arêtes ayant une extrémité dans X_1 et l'autre dans X_2 .

3.1. Formuler le problème comme la maximisation d'une fonction quadratique de variables 0-1.

3.2. A partir de la formulation précédente, construire une autre formulation de ce problème permettant de le résoudre en utilisant les logiciels cités ci-dessus. Aucun outil de calcul n'est nécessaire pour établir cette formulation. On utilisera seulement une relation simple entre les expressions $x_i x_j$ et $(x_i + x_j)^2$ lorsque x_i et x_j sont des variables booléennes.