

**- Examen du 31mars 2008. -**

**- Durée 1h30. Pas de documents. -**

- *Une large part de la notation prendra en compte la clarté de la rédaction et la rigueur des justifications. -*

**- Exercice 1 -**

On se donne le programme linéaire (P) suivant :

$$\begin{array}{rccccrcr} \text{Maximiser} & 3x_1 & -2x_2 & +2x_3 & -4x_4 & & \\ \text{Sous} & 4x_1 & -x_2 & +2x_3 & -x_4 & \leq & -2 \\ & -x_1 & & -x_3 & & \leq & -2 \\ & & & & x_1, x_2, x_3, x_4 & \geq & 0 \end{array}$$

- Résoudre (P) avec l'algorithme du simplexe en deux phases.
- Ecrire le dual (D) du programme (P).
- Résoudre (D) géométriquement. La solution trouvée est-elle compatible avec celle que l'on peut trouver dans le dictionnaire final de (P) ?

**- Exercice 2 -** On se donne le programme linéaire (P) suivant dans lequel  $a$  et  $b$  sont des réels quelconques :

$$\begin{array}{rccr} \text{Maximiser} & x_1 & + & x_2 \\ \text{Sous} & x_1 & + & ax_2 \leq b \\ & & & x_1, x_2 \geq 0 \end{array}$$

- Discuter le statut de (P) suivant les valeurs de  $a$  et  $b$ . Lorsque (P) admet une solution optimale, donner celle-ci.
- Même question pour le dual (D) de (P) que l'on écrira.

**- Exercice 3 -**

On suppose que (P) est un programme dont les variables  $x_1, x_2, x_3$  sont soumises à des contraintes linéaires mais dont la fonction objectif  $z$  est non-linéaire. Dans les deux cas suivants, préciser comment modifier (P) en un programme linéaire (en ajoutant éventuellement de nouvelles variables et contraintes).

- Lorsque  $z = \text{Max}(\text{Min}(x_1 + x_2, x_2 + x_3))$ .
- Lorsque  $z = \text{Min}|x_1 - x_2 + x_3|$ , où  $|\cdot|$  est la valeur absolue.

TSVP

**- Exercice 4 -**

Le but de cet exercice est de modifier les entrées d'un tableau  $T$  afin que le nouveau tableau obtenu  $T'$  soit trié par ordre croissant. Par exemple lorsque  $T = [3, 1, 2, 5]$ , on peut augmenter de 2 la deuxième valeur et augmenter de 1 la troisième valeur, pour obtenir  $T'_1 = [3, 3, 3, 5]$ . On peut aussi diminuer de 1 la première valeur et augmenter de 1 la deuxième valeur pour obtenir  $T'_2 = [2, 2, 2, 5]$ . Le but est que la somme totale des modifications soit la plus petite possible, ainsi passer de  $T$  à  $T'_1$  coûte 3 (augmentation de 2 et de 1) alors que passer de  $T$  à  $T'_2$  coûte 2 (augmentation de 1 et diminution de 1). Les valeurs fractionnaires sont autorisées pour les valeurs de  $T'$ .

- a. Calculer une solution optimale  $T'$  lorsque  $T = [2, 1, 4, 3]$  et lorsque  $T = [4, 3, 2, 1]$ .
- b. Modéliser ce problème par un programme (P). On supposera que  $T$  possède cinq entrées  $[a_1, a_2, a_3, a_4, a_5]$ . Dans un premier temps votre fonction objectif pourra utiliser des valeurs absolues. Essayer de limiter le nombre de contraintes.
- c. Modifier (P) pour en faire un programme linéaire, i.e. sans valeurs absolues dans la fonction objectif.
- d. Un certificat d'optimalité de la solution de (P) peut être donné par un ensemble de couples disjoints  $(a_{i_1}, a_{j_1}), (a_{i_2}, a_{j_2}), \dots$  tels que  $i_k < j_k$  et  $a_{i_k} > a_{j_k}$  pour tous les  $k$ . La valeur de ce certificat est alors  $(a_{i_1} - a_{j_1}) + (a_{i_2} - a_{j_2}) + \dots$ . Proposer une solution optimale  $T'$  pour  $T = [4, 7, 2, 1, 3, 6, 5]$  ainsi qu'un certificat d'optimalité de votre solution. Expliquer en quelques lignes pourquoi votre certificat assure bien l'optimalité de votre solution.