

## Optimisation numérique – répétition 5

### Dualité

26 mars 2010

**Question 1.** Écrivez le dual du problème

$$\begin{array}{ll}
 \min & x_1 - x_2 \\
 \text{s.t.} & 2x_1 + 3x_2 - x_3 + x_4 \leq 0 \\
 & 3x_1 + x_2 + 4x_3 - 2x_4 \geq 3 \\
 & -x_1 - x_2 + 2x_3 + x_4 = 6 \\
 & x_1 \leq 0 \\
 & x_2, x_3 \geq 0
 \end{array}$$

**Question 2.** Soit le PL suivant :

$$\begin{array}{ll}
 \min & 47x_1 + 93x_2 + 17x_3 - 93x_4 \\
 \text{s.t.} & \begin{bmatrix} -1 & -6 & 1 & 3 \\ -1 & -2 & 7 & 1 \\ 0 & 3 & -10 & -1 \\ -6 & -11 & -2 & 12 \\ 1 & 6 & -1 & -3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} \leq \begin{bmatrix} -3 \\ 5 \\ -8 \\ -7 \\ 4 \end{bmatrix}
 \end{array}$$

Prouvez, sans résoudre le problème, que la solution  $x = (1, 1, 1, 1)$  est optimale.

---

**Question 3.** Soit  $P \in \mathbb{R}^{n \times n}$  une matrice vérifiant les deux propriétés suivantes :

- tous les éléments de  $P$  sont non négatifs :  $p_{ij} \geq 0$  pour  $i = 1, \dots, n$  et  $j = 1, \dots, n$ ,
  - la somme des éléments d'une colonne  $P_j$  de  $P$  est égale à 1 :  $\sum_{i=1}^n p_{ij} = 1$  pour  $j = 1, \dots, n$ .
- Prouvez qu'il existe un  $y \in \mathbb{R}^n$  tel que

$$Py = y, \quad y \geq 0, \quad \sum_{i=1}^n y_i = 1. \quad (1)$$

*Remarque :* On peut interpréter  $P$  comme la matrice de transition d'une chaîne de Markov à  $n$  états. Si  $s(t)$  est l'état de la chaîne à l'instant  $t$ ,  $p_{ij}$  est défini comme

$$p_{ij} = \text{prob}(s(t+1) = i | s(t) = j).$$

Soit  $y(t) \in \mathbb{R}^n$  la distribution de probabilité de l'état en  $t$ ,

$$y_i(t) = \text{prob}(s(t) = i),$$

alors la distribution à l'instant  $t+1$  est donnée par  $y(t+1) = Py(t)$ . Le résultat de ce problème montre qu'une chaîne de Markov dont le nombre d'état est fini a toujours une distribution d'équilibre  $y$ .

---

**Question 4.** En résolvant le problème

$$\min \quad -x_1 - 2x_2 \quad (2)$$

$$\text{s.t.} \quad -3x_1 + 2x_2 + x_3 = 2 \quad (3)$$

$$\quad \quad \quad -x_1 + 2x_2 + x_4 = 4 \quad (4)$$

$$\quad \quad \quad x_1 + x_2 + x_5 = 5 \quad (5)$$

par la méthode du simplexe on obtient à la dernière itération le tableau

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	b
0	0	0	$\frac{1}{3}$	$\frac{4}{3}$	8
0	1	0	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	3
1	0	0	$-\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	2
0	0	1	$-\frac{5}{3}$	$\frac{4}{3}$	2

Le vecteur  $b = (2, 4, 5)$  de (2) change et devient égal à  $b_2 = (7, 3, 0)$ . Comment utiliser la solution  $x^*$  du problème (2) pour résoudre le nouveau problème ?

## The dual problem

$$\begin{array}{ll}
 \min c^T x & \max \quad \rho^T b \\
 \text{s.t. } a_i^T x \geq b_i & i \in M_1 \quad \text{s.t. } \rho_i \geq 0 \quad i \in M_1 \\
 \quad \quad \quad a_i^T x \leq b_i & i \in M_2 \quad \quad \quad \rho_i \leq 0 \quad i \in M_2 \\
 \quad \quad \quad a_i^T x = b_i & i \in M_3 \quad \quad \quad \rho_i \text{ free} \quad i \in M_3 \\
 x_j \geq 0 & j \in N_1 \quad \quad \quad \rho^T A_j \leq c_j \quad j \in N_1 \\
 x_j \leq 0 & j \in N_2 \quad \quad \quad \rho^T A_j \geq c_j \quad j \in N_2 \\
 x_j \text{ free} & j \in N_3 \quad \quad \quad \rho^T A_j = c_j \quad j \in N_3
 \end{array}$$

PRIMAL	minimize	maximize	DUAL
<b>constraints</b>	$\geq b_i$	$\geq 0$	<b>variables</b>
	$\leq b_i$	$\leq 0$	
	$= b_i$	free	
<b>variables</b>	$\geq 0$	$\leq c_j$	<b>constraints</b>
	$\leq 0$	$\geq c_j$	
	free	$= c_j$	

## Complementarity Slackness

### Theorem

Let  $x$  and  $p$  be feasible solutions to the primal and the dual respectively. The vectors  $x$  and  $p$  are **optimal** if and only if

$$\begin{aligned}
 \rho_i(a_i^T x - b_i) &= 0 & \text{for all } i \\
 (c_j - \rho^T A_j)x_j &= 0 & \text{for all } j.
 \end{aligned}$$