

23/11/2022

Exemples d'application:

(P<sub>1</sub>) 
$$\begin{cases} x_1 - x_2 - x_3 \leq 2 \\ 2x_1 + x_2 + x_3 \geq 3 \\ x_1 + x_2 \leq 1 \\ x_1 \geq 0, x_2 \leq 0, x_3 \text{ libre} \end{cases}$$

$Z_{max} : 2x_1 + x_2 - x_3$

$x_1 \geq 0$	$x_2 \leq 0$	$x_3 \text{ libre}$						
1	-1	-1	2	$y_1 \geq 0$	1	2	1	2 $\geq$
2	1	1	3	$y_2 \leq 0$	-1	1	1	1 $\leq$
1	1	0	1	$y_3 \geq 0$	-1	1	0	-1 $\leq$
Max	2	1	-1		Min	2	3	1

D 
$$\begin{cases} y_1 + 2y_2 + y_3 \geq 2 \\ -y_1 + y_2 + y_3 \leq 1 \\ -y_1 + y_2 = -1 \end{cases}$$

Min(w) =  $2y_1 + 3y_2 + y_3$

$y_1 \geq 0, y_2 \leq 0, y_3 \geq 0$

(P<sub>2</sub>) 
$$\begin{cases} 3x_1 + 2x_2 \geq 11 \\ -2x_1 + x_2 \leq 2 \\ x_1 - x_2 \leq 0 \\ 3x_1 - 2x_2 = Z_{max} \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

$x_1 \geq 0$	$x_2 \geq 0$							
3	2	11	$y_1 \leq 0$	3	-2	1	11 $\geq$	
-2	1	2	$y_2 \geq 0$	2	1	-1	-2 $\geq$	
1	-1	0	$y_3 \geq 0$	Min	11	2	0	
Max	3	-2						

D 
$$\begin{cases} 3y_1 - 2y_2 + y_3 \geq 3 \\ 2y_1 + y_2 - y_3 \geq -2 \\ \text{Min}(w) : 11y_1 + 2y_2 \\ y_1 \leq 0, y_2 \geq 0, y_3 \geq 0 \end{cases}$$

\* Trouver le primal de ce dual :

D 
$$\begin{cases} 2y_1 + y_2 + y_3 \geq 3 \\ y_1 - y_2 + y_3 \geq 2 \\ 6y_1 + y_2 + 3y_3 = W(\text{min}) \\ y_{1,2,3} \geq 0 \end{cases}$$

04.12.2022

100%

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 8 \\ x_1 + 2x_2 \leq 7 \\ x_2 \leq 3 \\ \text{Max}(Z) = 4x_1 + 5x_2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

W

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + e_1 = 8 \\ x_1 + 2x_2 + e_2 = 7 \\ x_2 + e_3 = 3 \\ x_1, x_2, e_1, e_2, e_3 \geq 0 \\ \text{Max}(Z) = 4x_1 + 5x_2 \end{cases}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \bar{J} = \{3, 4, 5\}$$

$$X_{\bar{J}} = \begin{pmatrix} 8 \\ 7 \\ 3 \end{pmatrix}$$

	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	b
$e_1$	2	1	1	0	0	8
$e_2$	1	2	0	1	0	7
$e_3$	0	1	0	0	1	3
Z	4	5	0	0	0	-x=0

	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	b
$e_1$	2	0	1	0	-1	5
$e_2$	1	0	0	1	-2	1
$x_2$	0	1	0	0	1	3
Z	4	0	0	0	-5	-15

	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	b
$e_1$	0	0	1	-2	3	3
$x_1$	1	0	0	1	-2	1
$x_2$	0	1	0	0	1	3
Z	0	0	0	-4	3	-14



## Chapitre 04: Dualité

16.11.2022

1. Introduction canonique de la dualité :  
une entreprise A fabrique 2 produits  $P_1, P_2$  à l'aide de  
matière première  $M_1, M_2, M_3$ .

	$P_1$	$P_2$	disponibilité
$M_1$	2	1	8
$M_2$	1	2	7
$M_3$	0	1	3
Profit	4	5	

La tâche de production est de faire fonctionner  
l'usine de manière optimale selon le modèle  
mathématique.

$$PL(A) \begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 8 \\ x_1 + 2x_2 \leq 7 \\ x_2 \leq 3 \\ 4x_1 + 5x_2 = Z_{\max} \end{cases}$$

Supposons une entreprise B s'adresse à l'entreprise  
A et propose à cette dernière d'acheter la totalité  
des matières première  $M_1, M_2, M_3$  à un prix

unitaire  $y_1, y_2, y_3$  respectivement

- Quel prix l'entreprise B doit elle proposer afin  
de minimiser ses dépenses tout en obtenant  
l'accord de l'entreprise A ?

- Le prix de vente d'une unité de  $P_1$  (resp  $P_2$ ) est  
4 (resp) il nécessite 2 unité (resp) de  $M_1$ , 1 unité  
(resp 2) de  $M_2$  et 0 unité de  $M_3$ .

- L'entreprise A acceptera la proposition

$$2y_1 + y_2 \geq 4$$

$$y_1 + 2y_2 - y_3 \geq 5$$

L'entreprise B cherche à minimiser le coût  
d'achat sous ses contraintes :

$$\min w = 8y_1 + 7y_2 + 3y_3$$

$$PL(B) \begin{cases} y_1 + y_2 \geq 4 \\ y_1 + 2y_2 - y_3 \geq 5 \\ 2y_1 + 7y_2 + 3y_3 = \min w \end{cases}$$

$PL(B)$  est le dual de  $PL(A)$

$PL(A)$  est appelé programme primal noté (P)

$PL(B)$  est " " dual noté (D)

## II - Comment formuler le dual :

Notons que à chaque programme primal (P), il existe un autre programme linéaire dual (D) et vice versa.

Les deux programmes contiennent les mêmes éléments mais arrangés de manière différente :

\* Le programme (P) est caractérisé par le tableau simplexe :

$$\left( \begin{array}{c|c} A & \\ \hline & c \end{array} \right)$$

par définition le problème Dual est obtenu en ce tableau

$$\left( \begin{array}{c|c} A^t & c^t \\ \hline b^t & \end{array} \right)$$

et en appliquant les règles suivantes :

Primal (P)	Dual (D)
Max Z	Min w
contraintes $\geq$	$y_i \leq 0$
contraintes $\leq$	$y_i \geq 0$
contraintes =	$y_i$ qlq
$x_i \geq 0$	contraintes $\geq$
$x_i \leq 0$	contraintes $\leq$
$x$ qlq	contraintes



\* Vérifier si  $\bar{y} (0, \frac{1}{2}, \frac{5}{2})$  est une solution réalisable pour (D)

\* Calculer  $w(\bar{y})$

\* Vérifier si  $\bar{x} (2, 1)$  est une solution réalisable pour (P)

\* Calculer  $Z(\bar{x})$

\* Comparer  $w(\bar{y})$  et  $Z(\bar{x})$

**Solution :**

\* Le primal :

$$P \begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 6 \\ x_1 - x_2 \leq 1 \\ x_1 + x_2 \leq 3 \\ 3x_1 + 2x_2 = Z_{\max} \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

\*  $\bar{y} (0, \frac{1}{2}, \frac{5}{2})$  est une solution réalisable car elle vérifie toutes les contraintes.

\*  $w(\bar{y}) = 8$

\*  $\bar{x} (2, 1)$  est une solution réalisable pour (P) car elle vérifie toutes les contraintes.

\*  $Z(\bar{x}) = 8$

$$\Rightarrow w(\bar{y}) = Z(\bar{x})$$

41. Aspects théoriques de la Dualité :

\* Considérons un primal (P) et son dual (D) comme suit :

$$(P) \begin{cases} AX \leq b \\ CX = Z_{\max} \\ X \geq 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} YA \geq C \\ by = w(\min) \\ Y \geq 0 \end{cases}$$

**théorème 01 :** le Dual de Dual est le primal

**théorème 02 :** Si  $(\bar{x}, \bar{y})$  constituent 1 couple de solution réalisable de (P, D) alors  $C\bar{x} \leq \bar{y}b$

\* Vérifier si  $\bar{y} (0, \frac{1}{2}, \frac{5}{2})$  est une solution réalisable pour (D)

\* Calculer  $w(\bar{y})$

\* Vérifier si  $\bar{x} (2, 1)$  est une solution réalisable pour (P)

\* Calculer  $Z(\bar{x})$

\* Comparer  $w(\bar{y})$  et  $Z(\bar{x})$

**Solution :**

\* Le primal :

$$P \begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 6 \\ x_1 - x_2 \leq 1 \\ x_1 + x_2 \leq 3 \\ 3x_1 + 2x_2 = Z_{\max} \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

\*  $\bar{y} (0, \frac{1}{2}, \frac{5}{2})$  est une solution réalisable car elle vérifie toutes les contraintes.

\*  $w(\bar{y}) = 8$

\*  $\bar{x} (2, 1)$  est une solution réalisable pour (P) car elle vérifie toutes les contraintes.

\*  $Z(\bar{x}) = 8$

$$\Rightarrow w(\bar{y}) = Z(\bar{x})$$

41. Aspects théoriques de la Dualité :

\* Considérons un primal (P) et son dual (D) comme suit :

$$(P) \begin{cases} AX \leq b \\ CX = Z_{\max} \\ X \geq 0 \end{cases}$$

$$(D) \begin{cases} YA \geq C \\ bY = w(\min) \\ Y \geq 0 \end{cases}$$

**théorème 01 :** le Dual de Dual est le primal

**théorème 02 :** Si  $(\bar{x}, \bar{y})$  constituent 1 couple de solution réalisable de (P, D) alors  $C\bar{x} \leq \bar{y}b$

04.12.2022

100%

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 8 \\ x_1 + 2x_2 \leq 7 \\ x_2 \leq 3 \\ \text{Max}(Z) = 4x_1 + 5x_2 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

W

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 + e_1 = 8 \\ x_1 + 2x_2 + e_2 = 7 \\ x_2 + e_3 = 3 \\ x_1, x_2, e_1, e_2, e_3 \geq 0 \\ \text{Max}(Z) = 4x_1 + 5x_2 \end{cases}$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \bar{J} = \{3, 4, 5\} \quad X_{\bar{J}} = \begin{pmatrix} 8 \\ 7 \\ 3 \end{pmatrix}$$

	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	b
$e_1$	2	1	1	0	0	8
$e_2$	1	2	0	1	0	7
$e_3$	0	1	0	0	1	3
Z	4	5	0	0	0	-x=0

	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	b
$e_1$	2	0	1	0	-1	5
$e_2$	1	0	0	1	-2	1
$x_2$	0	1	0	0	1	3
Z	4	0	0	0	-5	-15

	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	b
$e_1$	0	0	1	-2	3	3
$x_1$	1	0	0	1	-2	1
$x_2$	0	1	0	0	1	3
Z	0	0	0	-4	3	-14



	$x_1$	$x_2$	$e_1$	$e_2$	$e_3$	$b$
$e_3$	0	0	$\frac{1}{3}$	$-\frac{2}{3}$	1	1
$x_1$	1	0	$\frac{2}{3}$	$-\frac{1}{3}$	0	3
$x_2$	0	1	$-\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	0	2
$Z$	0	0	-1	-2	0	-22

\* Solution optimal :

$$(x_1, x_2, e_1, e_2, e_3) = (3, 2, 0, 0, 1)$$

\* Solution de base :

$$(e_3, x_1, x_2)$$

$$Z = 22$$



07.12.2022

$\Rightarrow \bar{y}$  est une solution optimale.

**théorème 02:**

$\forall (\bar{x}, \bar{y})$  solutions réalisable

$C\bar{x} \leq \bar{y}b$

IP  $\begin{cases} Ax \leq by \\ Z_{max} = Cx \end{cases}$

ID  $\begin{cases} yAx \geq Cx \\ W_{min} = by \end{cases}$

$\forall x, y$  deux solutions réalisables  $Cx \leq by$

**théorème 03:**

Si  $(\bar{x}, \bar{y})$  constitue couple de solutions réalisables de (IP, ID) Si de plus  $C\bar{x} = \bar{y}b$  alors  $(\bar{x}, \bar{y})$  est une couple de solutions optimale

\*  $\forall x$  une solution réalisable IP  $Cx \leq \bar{y}b$   
 $Cx \leq C\bar{x}$

$\Rightarrow \bar{x}$  est une solution optimale

\*  $\forall y$  une solution réalisable ID  $yb \geq C\bar{x}$   
 $yb \geq \bar{y}b$

**théorème 04:**

1). Si (P) et (D) admettent des solutions réalisables finies alors (P) et (D) admettent des solutions optimales et leurs valeurs à l'optimum sont égales

2). Si l'un des deux n'est pas bornée alors l'autre n'admet pas de solutions réalisables

3). Si le primal (P) (resp (D)) n'admet pas de solutions réalisable alors son Dual (resp son primal) est non borné ou bien n'admet pas de solutions réalisables

\* Tableau récapitulatif:

		(P) admet une solution réalisable optimale non bornée	(P) admet pas de solution réalisable
(D) admet de solution réalisable	optimale	$Z_{max}$ $W_{min}$	
	non bornée		(D) non bornée $w \rightarrow -\infty$ (P) pas de solution
(D) n'admet pas de solution réalisable		$Z \rightarrow +\infty$ (D) pas de solution	(D) n'admet pas de solution (P) pas de solution