

1) Forme de représentation d'un programme linéaire.

Un programme linéaire et présenter sous quatre formes algébrique ou matricielle:

□ la forme primal.

a) La forme algébrique

x_1, x_2, \dots, x_n réelles

$$\text{MAX}(z) = C_1x_1 + C_2x_2 + \dots + C_nx_n$$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n \leq d_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n \leq d_2$$

.....

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + a_{i3}x_3 + \dots + a_{in}x_n \leq d_i$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n \leq d_m$$

b) La forme matricielle

$X(n)$ réelles, $A (m,n)$ réelles, $d(m)$ réelles,
 $C(n)$ réelles ;

$$\text{MAX}(Z) = CX ;$$

$$AX \leq d ;$$

□ la forme Dual.

a) La forme algébrique

y_1, y_2, \dots, y_m réelles

$$\text{MIN}(w) = d_1y_1 + d_2y_2 + \dots + d_my_m$$

$$a_{11}y_1 + a_{12}y_2 + a_{13}y_3 + \dots + a_{1m}y_m \geq c_1$$

$$a_{21}y_1 + a_{22}y_2 + a_{23}y_3 + \dots + a_{2m}y_m \geq c_2$$

.....

$$A_{i1}y_1 + a_{i2}y_2 + a_{i3}y_3 + \dots + a_{im}y_m \geq c_i$$

.....

$$A_{n1}y_1 + a_{n2}y_2 + a_{n3}y_3 + \dots + a_{nm}y_m \geq c_n$$

b) La forme matricielle

$Y(m)$ réelles, $A (n,m)$ réelles, $d(m)$ réelles,
 $C(n)$ réelles ;

$$\mathbf{MIN}(Z) = Yd ;$$

$$YA \geq C;$$

□ la forme standard.

c) La forme algébrique

x_1, x_2, \dots, x_n réelles

$$\mathbf{OPTIMUM} (z) = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n = d_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n = d_2$$

.....

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + a_{i3}x_3 + \dots + a_{in}x_n = d_i$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n = d_m$$

a) La forme matricielle

$X(n)$ réelles, $A (m,n)$ réelles, $d(m)$ réelles,
 $C(n)$ réelles ;

$$\text{OPTIMUM}(Z) = CX ;$$

$$AX = d;$$

□ la forme mixte.

d) La forme algébrique

x_1, x_2, \dots, x_n réelles

$$\text{OPTIMUM } (z) = C_1x_1 + C_2x_2 + \dots + C_nx_n$$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n \geq d_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n \leq d_2$$

.....

$$a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + a_{i3}x_3 + \dots + a_{in}x_n \geq d_i$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n = d_m$$

b) La forme matricielle

$X(n)$ réelles, $A (m,n)$ réelles, $d(m)$ réelles, $C(n)$
réelles ;

$$\text{OPTIMUM}(Z) = CX ;$$

$$AX (\leq, =, \geq) d;$$

2) Rappel de quelques notions utiles de mathématiques.

✓ Combinaison convexe

$V_1, V_2, \dots, V_m \in V$ et $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_m$ réelles

Le vecteur $U = \sum_{i=1}^m \alpha_i V_i$ forme une combinaison convexe.

✓ Espace convexe

$x, x' \in V$ $x'' = \alpha x + (1 - \alpha)x'$ avec $\alpha \in [0, 1]$ si $x'' \in V \Rightarrow V$ est un espace convexe.

✓ fonction convexe

$x, x' \in V$ V est convexe

$f(\alpha x + (1 - \alpha)x') \leq \alpha f(x) + (1 - \alpha)f(x')$ sens large

$f(\alpha x + (1 - \alpha)x') < \alpha f(x) + (1 - \alpha)f(x')$ sens strict

$f(\alpha x + (1 - \alpha)x') = \alpha f(x) + (1 - \alpha)f(x')$

✓ points extremum

V est convexe, un point est dit extremum s'il ne peut pas s'exprimer en fonction d'autres points.

✓ Simplexe

C'est un espace vectoriel convexe qui dans un espace à n dimensions à exactement $(n+1)$ points extremum.

✓ Base et solution de base

Une base est formé par l'ensemble de colonnes linéairement indépendante d'un système d'équations représenter comme suit : $Ax = d$ avec $A = A^1 + A^2 + \dots + A^n$ $i \in \{1, 2, \dots, n\}$

$A^I x + A^J x = d$ la solution de base est $x_i = (A^I)^{-1}d$
variable de base et $x_j = 0$ variable hors base

S'il existe une variable de base nulle alors la solution est dite dégénérée.

✓ **Méthode d'élimination de GAUSS :**

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n = d_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n = d_2$$

.....

$$A_{l1}x_1 + a_{l2}x_2 + a_{lk}x_3 + \dots + a_{ln}x_n = d_l$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n = d_m$$

$a_{lk} \neq 0$ dit le pivot.

- On divise la ligne l par a_{lk}

- **formule de GAUSS :**

$$a'_{ij} = a_{ij} - \frac{a_{lj}}{a_{lk}} a_{ik} \quad (i = 1, n ; i \neq l)$$

$$d'_i = d_i - \frac{d_l}{a_{lk}} a_{ik} \quad (i = 1, n ; i \neq l)$$

$$a'_{lj} = \frac{a_{lj}}{a_{lk}} \quad (i = 1, n ; j \neq k)$$

3) Méthode de résolution géométrique

L'idée de cette méthode est de représenter les contraintes d'une façon sagittale sur du papier millimétré et visualiser l'ensemble des solutions pour identifier la solution optimale.

Algorithme de la méthode de résolution géométrique

début :

Pas 1 : tracer les droites limites (contraintes technologiques).

Pas 2 : extraire les valeurs des variables principales du graphe au niveau des points extremum.

Pas 3 : substituer les valeurs des variables principales extraites dans la fonction objective et imprimer les valeurs des variables qui réalise l'optimum demandé.

Fin.

Exemple :

Appliquer la méthode de résolution géométrique au modèle suivant :

$$x_1, x_2 \in \mathbb{R}$$

$$5x_1 + 3x_2 \leq 30$$

$$2x_1 + 3x_2 \leq 24$$

$$x_1 + 3x_2 \leq 18$$

$$\text{MAX}(Z) = 8x_1 + 6x_2$$

Les valeurs extraites du graphe sont

$$x_1 = 0 ; x_2 = 0 \quad Z = 0$$

$$x_1 = 6 ; x_2 = 0 \quad Z = 48$$

$$\underline{x_1 = 3; x_2 = 5} \quad Z = 54 \quad \text{MAX} (0, 48, \underline{54})$$

la solution est $\underline{x_1 = 3; x_2 = 5}$ $\text{MAX} (Z) = 54$