



UVSQ

LSMA651,

PROGRAMMATION LINÉAIRE, ALGORITHME DU SIMPLEXE.

# Rappel des notations, hypothèses et définitions.

$A$  matrice  $M \times N$  avec  $M < N$ ,  $\text{rg}(A) = M$ .

$B$  matrice colonne  $M \times 1$ .

$C$  matrice ligne  $1 \times N$ .

# Rappel des notations, hypothèses et définitions.

$A$  matrice  $M \times N$  avec  $M < N$ ,  $\text{rg}(A) = M$ .

$B$  matrice colonne  $M \times 1$ .

$C$  matrice ligne  $1 \times N$ .

Ensemble des contraintes

$$\Sigma := \{X \in \mathbb{R}^N, X \geq 0, AX = B\}$$

où pour  $X = {}^t(x_1, \dots, x_N)$ ,

$$X \geq 0 \iff \forall i \in \{1, \dots, N\}, x_i \geq 0.$$



# Rappel des notations, hypothèses et définitions.

**Définition.** Soit  $\widehat{X} \in \Sigma := \{X \in \mathbb{R}^N, X \geq 0, AX = B\}$ . On dit que  $\widehat{X}$  est un sommet ou point extrémal de  $\Sigma$ , si  $\forall (X_0, X_1) \in \Sigma$

$$\widehat{X} = \lambda X_0 + (1 - \lambda)X_1, \lambda \in ]0, 1[ \Rightarrow \widehat{X} = X_0 = X_1.$$

# Rappel des notations, hypothèses et définitions.

**Définition.** Soit  $\widehat{X} \in \Sigma := \{X \in \mathbb{R}^N, X \geq 0, AX = B\}$ . On dit que  $\widehat{X}$  est un sommet ou point extrémal de  $\Sigma$ , si  $\forall (X_0, X_1) \in \Sigma$

$$\widehat{X} = \lambda X_0 + (1 - \lambda)X_1, \lambda \in ]0, 1[ \Rightarrow \widehat{X} = X_0 = X_1.$$

On s'intéresse à

(P.L) 
$$\min_{X \in \Sigma} CX$$



# Mise en oeuvre 1.

Elle est fondée sur l'observation dans des cas simples, que si **(P.L)** admet une solution, alors un point extremal de  $\Sigma$  est solution. Ce résultat se généralise et on a

# Mise en oeuvre 1.

Elle est fondée sur l'observation dans des cas simples, que si **(P.L)** admet une solution, alors un point extrémal de  $\Sigma$  est solution. Ce résultat se généralise et on a

**Théorème.** *Si (P.L) a une solution, alors un point extrémal de  $\Sigma$  est solution.*

# Mise en oeuvre 1.

Elle est fondée sur l'observation dans des cas simples, que si **(P.L)** admet une solution, alors un point extrémal de  $\Sigma$  est solution. Ce résultat se généralise et on a

**Théorème.** *Si (P.L) a une solution, alors un point extrémal de  $\Sigma$  est solution.*

Dantzig propose alors une méthode pour parcourir les sommets de  $\Sigma$ .



# Mise en oeuvre 1.

Elle est fondée sur l'observation dans des cas simples, que si **(P.L)** admet une solution, alors un point extrémal de  $\Sigma$  est solution. Ce résultat se généralise et on a

**Théorème.** *Si (P.L) a une solution, alors un point extrémal de  $\Sigma$  est solution.*

Dantzig propose alors une méthode pour parcourir les sommets de  $\Sigma$ .

Il faut d'abord caractériser les points extrémaux de  $\Sigma$ .

# Description des points extrémaux de $\Sigma$ .

On rappelle que  $\Sigma := \{X \in \mathbb{R}^N, X \geq 0, AX = B\}$ .



# Description des points extrémaux de $\Sigma$ .

On rappelle que  $\Sigma := \{X \in \mathbb{R}^N, X \geq 0, AX = B\}$ .

Soit  $\hat{X} \in \Sigma$ ,  $\hat{X} = {}^t(\hat{x}_1, \hat{x}_2, \dots, \hat{x}_N)$ , ses coordonnées. On note  $A_i$ ,  $i = 1, \dots, N$  les colonnes de  $A$ . On dispose alors du résultat suivant:

## Description des points extrémaux de $\Sigma$ .

On rappelle que  $\Sigma := \{X \in \mathbb{R}^N, X \geq 0, AX = B\}$ .

Soit  $\hat{X} \in \Sigma$ ,  $\hat{X} = {}^t(\hat{x}_1, \hat{x}_2, \dots, \hat{x}_N)$ , ses coordonnées. On note  $A_i, i = 1, \dots, N$  les colonnes de  $A$ . On dispose alors du résultat suivant:

**Théorème.**  $\hat{X} \neq 0$  est un point extrémal de  $\Sigma$  si et seulement il existe  $I \subset \{1, \dots, N\}$  tel que

- i.  $\text{card}(I) = M,$
- ii.  $\{A_i, i \in I\}$  est de rang  $M,$
- iii.  $\forall j \notin I, \hat{x}_j = 0.$

Remarque: l'ensemble  $I$  **dépend** de  $\hat{X}$ .



# Description des points extrémaux de $\Sigma$ .

Exemple: considérons le cas suivant où

$$A := \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix},$$

$$\Sigma = \left\{ X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}, x_1, x_2, x_3 \geq 0, AX = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix} \right\}.$$

# Description des points extrémaux de $\Sigma$ .

Exemple: considérons le cas suivant où

$$A := \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix},$$

$$\Sigma = \left\{ X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}, x_1, x_2, x_3 \geq 0, AX = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix} \right\}.$$

Le point  $\hat{X}$  de coordonnées  $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$  est un point extrémal de  $\Sigma$ , car .....

tandis que le point de coordonnées  $\begin{pmatrix} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{pmatrix}$  ne l'est pas car.....



## Mise en oeuvre 2.

On part d'un point extremal de  $\Sigma, \hat{X}$ . Quitte à faire un changement de notations, on peut supposer qu'on peut prendre pour ensemble  $I$  l'ensemble  $I = \{1, \dots, M\} \subset \{1, \dots, N\}$ .



## Mise en oeuvre 2.

On part d'un point extremal de  $\Sigma, \hat{X}$ . Quitte à faire un changement de notations, on peut supposer qu'on peut prendre pour ensemble  $I$  l'ensemble  $I = \{1, \dots, M\} \subset \{1, \dots, N\}$ .

Donc les  $M$  premières colonnes de  $A$  forment une matrice carrée de rang  $M$ , donc inversible.





## Mise en oeuvre 2.

On part d'un point extremal de  $\Sigma, \hat{X}$ . Quitte à faire un changement de notations, on peut supposer qu'on peut prendre pour ensemble  $I$  l'ensemble  $I = \{1, \dots, M\} \subset \{1, \dots, N\}$ .

Donc les  $M$  premières colonnes de  $A$  forment une matrice carrée de rang  $M$ , donc inversible.

On note  $A_I$  cette matrice et  $A'_I$  la matrice formée avec les autres colonnes.  $\hat{X}_I$  le vecteur de  $\mathbb{R}^M$  dont les coordonnées sont les  $M$  premières coordonnées de  $\hat{X}$ . On a donc

$$A_I \hat{X}_I = B.$$



## Mise en oeuvre 2.

On part d'un point extrémal de  $\Sigma, \hat{X}$ . Quitte à faire un changement de notations, on peut supposer qu'on peut prendre pour ensemble  $I$  l'ensemble  $I = \{1, \dots, M\} \subset \{1, \dots, N\}$ .

Donc les  $M$  premières colonnes de  $A$  forment une matrice carrée de rang  $M$ , donc inversible.

On note  $A_I$  cette matrice et  $A'_I$  la matrice formée avec les autres colonnes.  $\hat{X}_I$  le vecteur de  $\mathbb{R}^M$  dont les coordonnées sont les  $M$  premières coordonnées de  $\hat{X}$ . On a donc

$$A_I \hat{X}_I = B.$$

Sur  $A := \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix}$ , et le sommet  $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ , on a  $I = \{1, 2\}$ ,  $A_I := \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$ .



## Mise en oeuvre 2.

Puisque  $A_I$  est inversible si  $X$  est un élément de  $\Sigma$  alors

$$A_I X_I + A_I' X_I' = B = A_I \hat{X}_I.$$



## Mise en oeuvre 2.

Puisque  $A_I$  est inversible si  $X$  est un élément de  $\Sigma$  alors

$$A_I X_I + A_I' X_I' = B = A_I \hat{X}_I.$$

Ce qui conduit à

$$X_I + A_I^{-1} A_I' X_I' = \hat{X}_I.$$



## Mise en oeuvre 2.

Puisque  $A_I$  est inversible si  $X$  est un élément de  $\Sigma$  alors

$$A_I X_I + A_I' X_I' = B = A_I \hat{X}_I.$$

Ce qui conduit à

$$X_I + A_I^{-1} A_I' X_I' = \hat{X}_I.$$

Il s'ensuit que  $\hat{X}$  est un sommet de

$$\Sigma' := \left\{ X = \begin{pmatrix} X_I \\ X_I' \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^N, X_I + A_I^{-1} A_I' X_I' = A_I^{-1} B =: B' \right\},$$

puisque l'on sait que  $B' (= \hat{X}_i) \geq 0$ ;

et réciproquement si  $B' (= \hat{X}_i) \geq 0$ , un sommet de  $\Sigma'$  donne lieu à un sommet de  $\Sigma$ .



## Mise en oeuvre 2.

Puisqu'on peut exprimer  $X_I$  en fonction de  $X'_I$  et  $\hat{X}_I$ , la quantité à minimiser qui s'écrit

$$CX,$$

peut s'écrire en utilisant  $C = (C_I, C'_I)$

$$CX = C_I X_I + C'_I X'_I$$

dans laquelle on reporte  $X_I + A_I^{-1} A'_I X'_I = A_I^{-1} B =: B'$ ,



## Mise en oeuvre 2.

Puisqu'on peut exprimer  $X_I$  en fonction de  $X'_I$  et  $\hat{X}_I$ , la quantité à minimiser qui s'écrit

$$CX,$$

peut s'écrire en utilisant  $C = (C_I, C'_I)$

$$CX = C_I X_I + C'_I X'_I$$

dans laquelle on reporte  $X_I + A_I^{-1} A'_I X'_I = A_I^{-1} B =: B'$ , ce qui donne

$$CX = C_I(B') + C'_I A_I^{-1} A'_I X'_I.$$

.



## Mise en oeuvre 3.

On voit donc sur la formule

$$CX = C_I(B') + C'_I A_I^{-1} A'_I X'_I,$$

que pour diminuer la valeur du coût, on doit prendre un  $X'_I \geq 0$  non nul, de façon à avoir

$$C'_I A_I^{-1} A'_I X'_I < 0.$$





## Mise en oeuvre 3.

On voit donc sur la formule

$$CX = C_I(B') + C'_I A_I^{-1} A'_I X'_I,$$

que pour diminuer la valeur du coût, on doit prendre un  $X'_I \geq 0$  non nul, de façon à avoir

$$C'_I A_I^{-1} A'_I X'_I < 0.$$

On va choisir un  $j \notin I$  et trouver un sommet  $\check{X} = {}^t(\check{x}_1, \dots, \check{x}_N)$  tel que  $I(\check{X})$  et  $I(\hat{X})$  diffère seulement de  $j$ .



## Mise en oeuvre 3.

On prend donc  $j \notin I$ , et  $A_j$  la  $j$ ème colonne de  $A$ . Posons  $\check{x}_j = \theta$ , où  $\theta$  est choisi de la façon suivante: On écrit  $A_j = A_I \Gamma_{Ij}$ , où  $\Gamma_{Ij}$  est un vecteur à  $M$  coordonnées. On a donc

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I.$$

On voit que l'on sera encore dans  $\Sigma$  si l'on prend

$$\theta := \min\left\{\frac{\hat{x}_i}{\gamma_{ij}}, \gamma_{ij} > 0\right\}.$$



## Mise en oeuvre 3.

On prend donc  $j \notin I$ , et  $A_j$  la  $j$ ème colonne de  $A$ . Posons  $\check{x}_j = \theta$ , où  $\theta$  est choisi de la façon suivante: On écrit  $A_j = A_I \Gamma_{Ij}$ , où  $\Gamma_{Ij}$  est un vecteur à  $M$  coordonnées. On a donc

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I.$$

On voit que l'on sera encore dans  $\Sigma$  si l'on prend

$$\theta := \min\left\{\frac{\hat{x}_i}{\gamma_{ij}}, \gamma_{ij} > 0\right\}.$$

Ce  $\theta$  étant choisi, on a intérêt à choisir  $j \notin I$  de façon à avoir le coefficient  $c_j$  dans  $C$  le plus petit possible (et non nul).



# Exemple

Soit à minimiser la quantité  $-100x_1 - 200x_2 - 50x_3$  sous les contraintes

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0,$$

$$5x_1 + 5x_2 + 10x_3 \leq 1000,$$

$$10x_1 + 8x_2 + 5x_3 \leq 2000,$$

$$10x_1 + 5x_2 \leq 500.$$



# Exemple

Soit à minimiser la quantité  $-100x_1 - 200x_2 - 50x_3$  sous les contraintes

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0,$$

$$5x_1 + 5x_2 + 10x_3 \leq 1000,$$

$$10x_1 + 8x_2 + 5x_3 \leq 2000,$$

$$10x_1 + 5x_2 \leq 500.$$

On introduit les variables  $x_4 \geq 0, x_5 \geq 0, x_6 \geq 0$ , dites d'écart pour transformer les contraintes en

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0, x_4 \geq 0, x_5 \geq 0, x_6 \geq 0,$$

$$5x_1 + 5x_2 + 10x_3 + x_4 = 1000,$$

$$10x_1 + 8x_2 + 5x_3 + x_5 = 2000,$$

$$10x_1 + 5x_2 + x_6 = 500,$$

et le point de coordonnées  $(0, 0, 0, 1000, 2000, 500)$  est clairement un sommet de l'ensemble contrainte.



# Exemple

On introduit les variables  $x_4 \geq 0$ ,  $x_5 \geq 0$ ,  $x_6 \geq 0$ , dites d'écart pour transformer les contraintes en

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0, x_4 \geq 0, x_5 \geq 0, x_6 \geq 0,$$

$$5x_1 + 5x_2 + 10x_3 + x_4 = 1000,$$

$$10x_1 + 8x_2 + 5x_3 + x_5 = 2000,$$

$$10x_1 + 5x_2 + x_6 = 500,$$

et le point de coordonnées  $(0, 0, 0, 1000, 2000, 500)$  est clairement un sommet de l'ensemble contrainte.

On voit, *a priori*, qu'on minimera le plus le coût en augmentant le plus possible  $x_2$ , on va donc chercher un nouveau sommet avec  $\check{x}_2 > 0$  et  $\check{x}_1 = \check{x}_3 = 0$ .



# Exemple

On voit, *a priori*, qu'on minimera le plus le coût en augmentant le plus possible  $x_2$ , on va donc chercher un nouveau sommet avec  $\check{x}_2 > 0$  et  $\check{x}_1 = \check{x}_3 = 0$ .

On est donc amené à résoudre

$$5\check{x}_2 + \check{x}_4 = 1000,$$

$$8\check{x}_2 + \check{x}_5 = 2000,$$

$$5\check{x}_2 + \check{x}_6 = 500,$$

tout en respectant la positivité et en prenant  $\check{x}_2$  le plus grand possible, ce qui donne  $\check{x}_2 = 100$ ,  $\check{x}_6 = 0$ ,  $\check{x}_5 = 1200$  et  $\check{x}_4 = 500$ .



# Exemple

Pour s'assurer qu'on a bien un sommet, on voit facilement que les colonnes 2, 4 et 5 du système des contraintes, sont linéairement indépendantes.



# Exemple

Pour s'assurer qu'on a bien un sommet, on voit facilement que les colonnes 2, 4 et 5 du système des contraintes, sont linéairement indépendantes.

On exprime les variables  $x_2, x_4, x_5$  en fonction des autres (en les laissant dans le premier membre):

$$x_2 + 2x_1 + \frac{x_6}{5} = 100$$

$$x_5 = 2000 - 10x_1 - 8x_2 - 5x_3 = 2000 - 10x_1 - 800 + 16x_1 - \frac{8x_6}{5} - 5x_3,$$

$$x_5 - 6x_1 + 5x_3 + \frac{8x_6}{5} = 1200$$

$$x_4 + 5x_1 + 5(100 - 2x_1 - \frac{x_6}{5}) + 10x_3 = 1000$$

$$x_4 - 5x_1 + 10x_3 - x_6 = 500$$

et on veut minimiser

$$300x_1 - 50x_3 + 40x_6 - 20000$$



## Exemple

On voit dans le coût  $300x_1 - 50x_3 + 40x_6 - 20000$  que c'est en prenant  $x_3$  non nul que l'on va le diminuer. On va donc passer de  $\tilde{X}$  à  $\tilde{X}$  de la façon suivante, en autorisant  $\tilde{x}_3$  à être non nul et en gardant  $\tilde{x}_1$   $\tilde{x}_6$  nuls, ce qui donne



# Exemple

$$\tilde{x}_5 - 5\tilde{x}_3 = 1200,$$

$$\tilde{x}_4 + 10\tilde{x}_3 = 500,$$

c'est à dire  $\tilde{x}_3 = 50$ ,  $\tilde{x}_5 = 1450$ , et  $\tilde{x}_2 = 100$ .

On exprime alors  $x_{3,2,5}$  en fonction de  $x_{1,4,6}$  et la fonction coût en fonction de ceux-ci, ce qui donne

$$x_3 - 0.5x_1 + 0.1x_4 - 0.1x_6 = 50$$

$$x_5 - 3.5x_1 - 0.5x_4 - 1.1x_6 = 950$$

$$x_2 + 2x_1 + 0.2x_6 = 100$$

et un coût égal à

$$275x_1 + 5x_4 + 35x_6 - 22500,$$

ce qui montre qu'on ne peut plus diminuer le coût et que la valeur minimale de celui-ci est  $-22500$ .



# Etude des possibilités

Reprenons l'équation

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I,$$

dont on espère qu'elle permet de passer du sommet  $\hat{X}_I$  à un autre.



# Etude des possibilités

Reprenons l'équation

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I,$$

dont on espère qu'elle permet de passer du sommet  $\hat{X}_I$  à un autre.

- Si l'on peut choisir n'importe quel  $\theta > 0$ , c'est à dire si  $\Gamma_{Ij}$  a toutes ses coordonnées  $\leq 0$ , et si le coefficient  $c_j$  est  $< 0$ , le coût n'est pas minorée.



# Etude des possibilités

Reprenons l'équation

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I,$$

dont on espère qu'elle permet de passer du sommet  $\hat{X}_I$  à un autre.

- Si l'on peut choisir n'importe quel  $\theta > 0$ , c'est à dire si  $\Gamma_{Ij}$  a toutes ses coordonnées  $\leq 0$ , et si le coefficient  $c_j$  est  $< 0$ , le coût n'est pas minorée.
- Si au bout d'un certain nombre d'itération les coefficients du coût sont tous  $\geq 0$ , on ne peut plus le minorer et on a une solution.



# Etude des possibilités

Reprenons l'équation

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I,$$

dont on espère qu'elle permet de passer du sommet  $\hat{X}_I$  à un autre.

- Si l'on peut choisir n'importe quel  $\theta > 0$ , c'est à dire si  $\Gamma_{Ij}$  a toutes ses coordonnées  $\leq 0$ , et si le coefficient  $c_j$  est  $< 0$ , le coût n'est pas minorée.
- Si au bout d'un certain nombre d'itération les coefficients du coût sont tous  $\geq 0$ , on ne peut plus le minorer et on a une solution.
- Si un coefficient  $c_j, j \notin I$  du coût est  $< 0$ , et si le vecteur  $\Gamma_{Ij}$  a un coefficient  $> 0$ , on peut encore minorer le coût.



# Utilisation des tableaux

On a vu dans les exemples, qu'il fallait exprimer certaines coordonnées (celles dont les indices correspondent au sommet que l'on traite) en fonction des autres, ce qui s'apparente à une méthode du pivot de Gauss.





# Utilisation des tableaux

Pour ce faire, il faut avoir trouvé un point extrémal. On construit un tableau à  $M + 2$  lignes et  $N + 3$  colonnes:

# Utilisation des tableaux

Pour ce faire, il faut avoir trouvé un point extrémal. On construit un tableau à  $M + 2$  lignes et  $N + 3$  colonnes:

Dans la 1ère colonne, à partir du 2ème coeff, on écrit " $x_i''$ " pour  $i \in I$  ( $I$  est l'ensemble des indices associés au sommet choisi).

Dans la 1ère ligne, à partir du 2ème coefficient, on écrit " $x_1''$ ", " $x_2''$ ", ..., " $x_N''$ ".

Les lignes suivantes sont, à partir du 2ème élément, les coefficients permettant d'exprimer le  $i$ ème  $x_i$  pour  $i \in I$  **en fonction des**  $x_i$   $i \notin I$ , et l'avant dernier élément est la coordonnée du sommet relatif à l'indice de la ligne.



# Utilisation des tableaux

Dans la 1ère colonne, à partir du 2ème coeff, on écrit " $x_i''$ " pour  $i \in I$  ( $I$  est l'ensemble des indices associés au sommet choisi).

Dans la 1ère ligne, à partir du 2ème coefficient, on écrit " $x_1''$ ", " $x_2''$ ", ..., " $x_N''$ ".

Les lignes suivantes sont, à partir du 2ème élément, les coefficients permettant d'exprimer le  $i$ ème  $x_i$  pour  $i \in I$  **en fonction des  $x_i$   $i \notin I$** , et l'avant dernier élément est la coordonnée du sommet relatif à l'indice de la ligne.

La dernière colonne "calcule" le  $\theta$  qui permet de passer de  $\hat{X}_I$  à un nouveau sommet pour lequel la coordonnées  $x_j$  n'est pas nulle via la relation:

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I.$$

Cet indice  $j$  correspond à un des coefficients du coût, **exprimé en fonction des variables  $x_i$ ,  $i \notin I$ , le plus petit possible  $< 0$** . On reporte les coefficients du coût, **écrit en fonction de  $x_i$   $i \notin J$** , dans la dernière ligne du tableau en face de chaque  $x_i$   $i \notin I$ , et on met au bout l'opposé de la valeur du coût



# Utilisation des tableaux

La dernière colonne “calcule” le  $\theta$  qui permet de passer de  $\hat{X}_I$  à un nouveau sommet pour lequel la coordonnées  $x_j$  n'est pas nulle via la relation:

$$X_I + \theta \Gamma_{Ij} = \hat{X}_I.$$

Cet indice  $j$  correspond à un des coefficients du coût, **exprimé en fonction des variables  $x_i, i \notin I$ , le plus petit possible  $< 0$** . On reporte les coefficients du coût, **écrit en fonction de  $x_i, i \notin J$** , dans la dernière ligne du tableau en face de chaque  $x_i, i \notin I$ , et on met au bout l'opposé de la valeur du coût

La colonne  $\Gamma_{Ij}$  étant représentée par ses coefficients au dessous de la  $j$ ème variable, pour calculer  $\theta$ , on voit que



# Utilisation des tableaux

La colonne  $\Gamma_{Ij}$  étant représentée par ses coefficients au dessous de la  $j$ ème variable, pour calculer  $\theta$ , on voit que

- Si tous les  $\Gamma_{ij}, i \in I$  en dessous de  $x_j$  sont  $\leq 0$ , n'importe quel  $\theta > 0$  fera l'affaire. Si le coefficient du coût correspond à cet indice  $j$  est  $< 0$  alors le coût n'est pas minorée.



# Utilisation des tableaux

La colonne  $\Gamma_{Ij}$  étant représentée par ses coefficients au dessous de la  $j$ ème variable, pour calculer  $\theta$ , on voit que

- Si tous les  $\Gamma_{ij}, i \in I$  en dessous de  $x_j$  sont  $\leq 0$ , n'importe quel  $\theta > 0$  fera l'affaire. Si le coefficient du coût correspond à cet indice  $j$  est  $< 0$  alors le coût n'est pas minorée.
- Si au moins un des  $\Gamma_{ij}$  est  $> 0$ , on met dans la colonne la plus à droite les  $\frac{\hat{x}_i}{\gamma_{ij}}$  pour les  $\gamma_{ij} > 0, i \in I$ , le  $\theta$  à choisir étant est la **plus petite quantité strictement positive dans cette colonne.**



# Utilisation des tableaux

La colonne  $\Gamma_{Ij}$  étant représentée par ses coefficients au dessous de la  $j$ ème variable, pour calculer  $\theta$ , on voit que

- Si tous les  $\Gamma_{ij}, i \in I$  en dessous de  $x_j$  sont  $\leq 0$ , n'importe quel  $\theta > 0$  fera l'affaire. Si le coefficient du coût correspond à cet indice  $j$  est  $< 0$  alors le coût n'est pas minorée.
- Si au moins un des  $\Gamma_{ij}$  est  $> 0$ , on met dans la colonne la plus à droite les  $\frac{\hat{x}_i}{\gamma_{ij}}$  pour les  $\gamma_{ij} > 0, i \in I$ , le  $\theta$  à choisir étant est la **plus petite quantité strictement positive dans cette colonne.**
- Si tous les coefficients du coût sont  $\geq 0$ , on ne peut pas minorer celui-ci mieux qu'on l'a fait.



# Utilisation des tableaux

Si l'on a pu calculer un  $\theta$ , on utilise le coefficient  $\gamma_{ij}$  correspondant comme pivot de Gauss sur toutes les lignes, et on recommence.





# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On reconnaît  ${}^t(0, 0, 0, 3, 2)$  comme sommet de départ qui donne un coût égal à

$$5 - 2x_1 - 3x_2 - 2x_3.$$



# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On reconnaît  ${}^t(0, 0, 0, 3, 2)$  comme sommet de départ qui donne un coût égal à

$$5 - 2x_1 - 3x_2 - 2x_3.$$

Premier tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	<i>Sommet</i>	$\theta$
$x_4$	1	2	3	1	0	3	
$x_5$	1	1	-1	0	1	2	
	-2	-3	-2	0	0	-5	



# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On reconnaît  ${}^t(0, 0, 0, 3, 2)$  comme sommet de départ qui donne un coût égal à

$$5 - 2x_1 - 3x_2 - 2x_3.$$

Premier tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	<i>Sommet</i>	$\theta$
$x_4$	1	2	3	1	0	3	3/2
$x_5$	1	1	-1	0	1	2	2/1
	-2	<span style="border: 1px solid black;">-3</span>	-2	0	0	-5	



# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On reconnaît  ${}^t(0, 0, 0, 3, 2)$  comme sommet de départ qui donne un coût égal à

$$5 - 2x_1 - 3x_2 - 2x_3.$$

Premier tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	<i>Sommet</i>	$\theta$
$x_4$	1	2	3	1	0	3	$\boxed{3/2}$
$x_5$	1	1	-1	0	1	2	2/1
	-2	$\boxed{-3}$	-2	0	0	-5	



# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

Deuxième tableau

			$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$		<i>Sommet</i>	$\theta$
L1	$x_2$		1/2	<u>1</u>	3/2	1/2	0		3/2	
L2	$x_5$		1	1	-1	0	1		2	
L3			-2	-3	-2	0	0		-5	



# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On a un deuxième sommet  ${}^t(0, 3/2, 0, 0, 1/2)$ .

Deuxième tableau

		$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	Sommet	$\theta$	
$L1$	$x_2$		1/2	$\boxed{1}$	3/2	1/2	0		3/2
$L2 - L1$	$x_5$		1/2	0	-5/2	-1/2	1		1/2
$L3 + 3L1$			-1/2	0	5/2	3/2	0		-1/2



# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On a un deuxième sommet  ${}^t(0, 3/2, 0, 0, 1/2)$ .

Deuxième tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	<i>Sommet</i>	$\theta$
$x_2$	1/2	1	3/2	1/2	0	3/2	3
$x_5$	1/2	0	-5/2	-1/2	1	1/2	<u>1</u>
	<u>-1/2</u>	0	5/2	3/2	0	-1/2	





# Exemple

Exemple: Minimiser  $x_4 + x_5$  sur

$$\left\{ (x_1, x_2, x_3, x_4, x_5), x_{1\dots 5} \geq 0, \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + x_4 = 3 \\ x_1 + x_2 - x_3 + x_5 = 2 \end{cases} \right\}$$

On a un deuxième sommet  ${}^t(0, 3/2, 0, 0, 1/2)$ .

Deuxième tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	Sommet	$\theta$
$x_2$	1/2	1	3/2	1/2	0	3/2	3
$x_1$	<span style="border: 1px solid black; padding: 2px;">1</span>	0	-5	-1	2	1	1
	<span style="border: 1px solid black; padding: 2px;">-1/2</span>	0	5/2	3/2	0	-1/2	

# Exemple

On a un troisième sommet  ${}^t(1, 1, 0, 0, 0)$ .

Troisième tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	Sommet	$\theta$
$x_2$	0	1	-1	1	-1	1	
$x_1$	<span style="border: 1px solid black;">1</span>	0	-5	-1	2	1	
	<span style="border: 1px solid black;">0</span>	0	0	1	1	0	



# Exemple

On a un troisième sommet  ${}^t(1, 1, 0, 0, 0)$ .

Troisième tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	Sommet	$\theta$
$x_2$	0	1	-1	1	-1	1	
$x_1$	<span style="border: 1px solid black;">1</span>	0	-5	-1	2	1	
	<span style="border: 1px solid black;">0</span>	0	0	1	1	0	

Le dernier sommet est donc  ${}^t(1, 1, 0, 0, 0)$ , et on ne peut plus minimiser le coût.



# Exemple

On a un troisième sommet  ${}^t(1, 1, 0, 0, 0)$ .

Troisième tableau

	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	Sommet	$\theta$
$x_2$	0	1	-1	1	-1	1	
$x_1$	<span style="border: 1px solid black;">1</span>	0	-5	-1	2	1	
	<span style="border: 1px solid black;">0</span>	0	0	1	1	0	

Le dernier sommet est donc  ${}^t(1, 1, 0, 0, 0)$ , et on ne peut plus minimiser le coût.

Par cette méthode, on a réussi à trouver un sommet de .....

