

E11.

Une firme fabrique deux produits A et B à l'aide des matières premières I, II et III. Le fonctionnement de l'usine est représenté par le tableau suivant :

	A	B
I	2	1
II	1	2
III	0	1

Cela signifie que pour produire 1 unité du produit A on utilise 2 unités de I et 1 unité de II et que pour produire 1 unité de B on utilise 1 unité de I, 2 unités de II et 1 unité de III. La direction de la firme dispose des matières premières I, II et III en quantités respectives 8, 7 et 3. Le profit dû à la fabrication d'une unité de produit A est égal à 4, de même le profit dû à la fabrication d'une unité de B est égal à 5. La tâche de la direction est de faire fonctionner cette usine de manière optimale, c'est-à-dire de rendre le profit maximum tout en respectant les contraintes de rareté sur les matières premières.

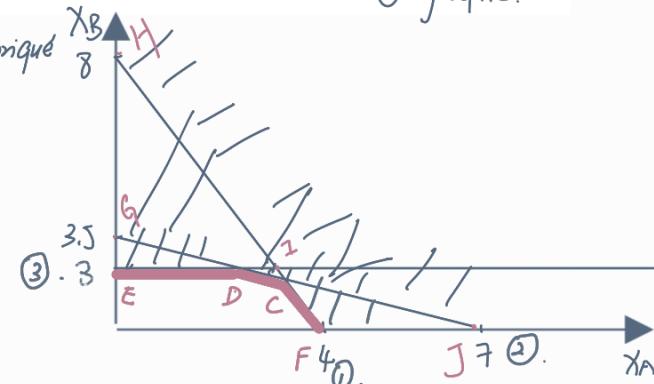
Q 11.1 Modéliser le problème comme un programme linéaire sous forme canonique, qu'on appellera (P).

②. graphe.

①.  $x_A$ : qualité de produit A fabriqué  
 $x_B$ :

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Max } z = 4x_A + 5x_B \\ \text{s.l.} \quad \begin{cases} 2x_A + x_B \leq 8 & \text{I.} \\ x_A + 2x_B \leq 7 & \text{II.} \\ x_B \leq 3 & \text{III.} \\ x_A, x_B \geq 0. \end{cases} \end{array} \right.$$

$$\text{①} \cap \text{②.} \quad \begin{cases} 2x_A + x_B = 8 \\ x_A + 2x_B = 7 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_A = 3 \\ x_B = 2. \end{cases} \quad C(3,2).$$



Q 11.3 Mettre le programme (P) sous forme standard. Nous appellerons ce programme (P').

On ajoute 3 variables d'écart  $e_1, e_2, e_3$

$$\text{Max } z = 4x_A + 5x_B.$$

$$\text{s.l.} \quad \begin{cases} 2x_A + x_B + e_1 = 8 & \text{(I)} \\ x_A + 2x_B + e_2 = 7 & \text{(II)} \\ x_B + e_3 = 3 & \text{(III)} \\ x_A, x_B, e_1, e_2, e_3 \geq 0 \end{cases}$$

Q 11.4 Mettre en correspondance les sommets du polygone convexe associé au programme linéaire (P) avec les solutions réalisables du programme linéaire (P').

Base

$$B = \{e_1, e_2, e_3\}$$

$$HB = \{x_A, x_B\}$$

$$B = \{x_A, x_B, e_3\}$$

$$HB = \{e_1, e_2\}$$

$$B = \{x_A, x_B, e_1\}$$

$$HB = \{e_2, e_3\}$$

$$B = \{x_B, e_1, e_2\}$$

$$HB = \{x_A, e_3\}$$

$$B = \{x_A, e_2, e_3\}$$

$$HB = \{x_B, e_1\}$$

$$B = \{x_B, e_1, e_3\}$$

$$HB = \{x_A, e_2\}$$

$$B = \{x_A, x_B, e_1\}$$

$$HB = \{e_1, e_3\}$$

$$B = \{x_A, e_1, e_2\}$$

$$HB = \{x_B, e_2\}$$

Point de la représentation.

O

$$C \rightarrow \begin{cases} e_1 = 0 \\ e_2 = 0 \end{cases}$$

D.

E.

F

G : non réalisable

H : ...

I : ...

J : ...

$$\left\{ \begin{array}{l} e_1 = e_2 = 0 \\ 2x_A + x_B = 8 \\ x_A + 2x_B = 7 \\ x_B + e_3 = 0 \end{array} \right. \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} x_A = 3 \\ x_B = 2 \\ e_3 = 1 \end{array} \right.$$

summets du polygone des solutions réalisables

$$\rightarrow \begin{aligned} e_1 &= 8 - 7/2 = 9/2 \\ x_B &= 7/2 \\ e_3 &= 3 - 7/2 = -1/2 \end{aligned} \quad \text{v. négative.}$$

Rq: on ne peut pas mettre  $HB = \{e_1, e_2\}$  car le système n'a pas de solution, les droites III et  $x_B = 0$  sont parallèles.

Q 11.5 On prend l'origine comme solution de base de départ. Le programme linéaire associé s'écrit :

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

Conformément à la procédure de passage d'un sommet réalisable à un sommet réalisable adjacent, il faut atteindre un sommet adjacent à l'origine en lequel la fonction objectif est améliorée. Deux cheminement sont possibles : l'un sur l'axe des abscisses, l'autre sur l'axe des ordonnées. Si on effectuait le changement de base sur l'axe des abscisses,  $x_1$  entrerait dans la base, passant d'une valeur nulle à  $x_1 = 4$  et  $e_1$  sortirait de la base, passant de  $e_1 = 8$  à  $e_1 = 0$ . Si on effectuait le changement de base sur l'axe des ordonnées,  $x_2$  entrerait dans la base, passant d'une valeur nulle à  $x_2 = 3$  et  $e_3$  sortirait de la base, passant de  $e_3 = 3$  à  $e_3 = 0$ . Conformément au critère de Dantzig, on préfère faire entrer  $x_2$  dans la base car  $5 > 4$ . D'où la nouvelle configuration suivante :

variables hors base :  $e_3 = 0, x_1 = 0$

variables de base :  $x_2 = 3, e_1 = 5, e_2 = 1$

Poursuivre le déroulement de l'algorithme du simplex, en réécrivant à chaque itération le programme ( $P'$ ) comme l'expression des variables de base en fonction des variables hors base. Vous interpréterez également chaque itération sur le graphique de la question 2.

Base initiales :  $B = \{e_1, e_2, e_3\}$   $HB = \{x_A, x_B\} \Rightarrow$  pointe o.

$$\begin{array}{l} \text{①} \\ \left. \begin{array}{l} \text{max } z = 4x_A + 5x_B \rightarrow HB \\ \text{S.L.} \begin{cases} e_1 = 8 - 2x_A - x_B & 8/1 \\ e_2 = 7 - x_A - 2x_B & 7/2 \\ e_3 = 3 - x_B & 3/1 \end{cases} \\ x_A, x_B, e_i \geq 0 \end{array} \right. \\ \text{Solution associée : } (0, 0, 8, 7, 3). \end{array}$$

$x_B$  va entrer dans la base. On peut augmenter jusqu'à  $x_B = 3$   $e_3$  sort de la base

$$\begin{array}{l} \text{② } B = \{x_B, e_1, e_2\} \quad HB = \{x_A, e_3\}, \text{ positive,} \\ \left. \begin{array}{l} \text{max } z = 4x_A + 5(3 - e_3) = 15 + 4x_A - 5e_3. \\ \text{variable de base.} \\ \text{S.L.} \begin{cases} e_1 = 8 - 2x_A - (3 - e_3) = 5 - 2x_A + e_3 & 5 \\ e_2 = 7 - x_A - 2(3 - e_3) = 1 - x_A + 2e_3. & 1 \\ x_B = 3 - e_3. & 3 \end{cases} \\ x_A, x_B, e_i \geq 0 \end{array} \right. \\ \text{XA, XB, e}_1, \text{ e}_2, \text{ e}_3, \text{ solution associée } (0, 3, 5, 1, 0) \end{array}$$

→ point E, En augmentant  $x_B$  on "bute" sur III. →  $e_3$

③  $x_A$  entre la base.  $\min \begin{pmatrix} 5/2 \\ 1 \end{pmatrix} \Rightarrow 1$   $e_2$  sort de la base

$$B = \{x_B, e_1, x_A\} \quad HB = \{e_2, e_3\}$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{max } z = 15 + 4(1 + 2e_3 - e_2) - 5e_3 = 19 + 3e_3 - 4e_2. \end{array} \right.$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{S.L.} \begin{cases} x_A = 1 + 2e_3 - e_2, & \infty \\ x_B = 3 - e_3 & 3/1 \\ e_1 = 5 - 2(1 + 2e_3 - e_2) - e_3 = 3 - 3e_3 + 2e_2. & 3/3 \\ x_A, x_B, e_i \geq 0 \end{cases} \end{array} \right.$$

$e_3$  entre la base,  $e_1$  sort de la base.

$$④ B = \{x_B, e_3, x_A\} \quad HB = \{e_2, e_1\}$$

$$\max z = 22 - e_1 - 2e_2.$$

$$\text{SL. } \begin{cases} x_A = 1 + 2(1 - \frac{1}{3}e_1 + \frac{2}{3}e_2) - e_3 = 3 - \frac{2}{3}e_1 + \frac{1}{3}e_2. \\ x_B = 2 + \frac{1}{3}e_1 - \frac{2}{3}e_2. \end{cases}$$

$$e_3 = 1 - \frac{1}{3}e_1 + \frac{2}{3}e_2. \quad \text{solutum optimale}(3, 2, 0, 0, 1)$$

point C.  $z = 22.$

**Q 11.6** Résoudre à nouveau le problème  $(P')$ , cette fois-ci par la méthode des tableaux du simplexe.

①

$x_A \ x_B \ e_1 \ e_2 \ e_3$

e <sub>1</sub>	2	1	1	0	0	8	$e_1 + 2x_A + x_B = 8$
e <sub>2</sub>	1	2	0	1	0	7	$e_2 + x_A + 2x_B = 7$
e <sub>3</sub>	0	1	0	0	1	3	$e_3 + x_B = 3$

$$4 \circledcirc 5 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad \max z = 4x_A + 5x_B$$

②  $x_B$  entre en base  $\min(8/1, 7/2, 3/1) = 3/1$  e<sub>3</sub> sort de la base  
 $B = \{x_B, e_1, e_2\} \quad HB = \{x_A, e_3\}$

$x_A \ x_B \ e_1 \ e_2 \ e_3$

e <sub>1</sub>	2	0	1	0	-1	5	a - c.
e <sub>2</sub>	1	0	0	1	-2	1	b - 2c.
x <sub>B</sub>	0	1	0	0	1	3	

$$④ 0 \quad 0 \quad 0 \quad -5 \quad -15 \quad d - 5c.$$

③  $x_A$  entre en base  $\min(5/2, 1/1, +\infty) = 1$  e<sub>2</sub> sort de la base  
 $B = \{e_1, x_A, x_B\}$

$x_A \ x_B \ e_1 \ e_2 \ e_3$

e <sub>1</sub>	0	0	1	-2	3	3	a - 2b
x <sub>A</sub>	1	0	0	1	-2	1	
x <sub>B</sub>	0	1	0	0	1	3	

0	0	0	-4	③	-19.	-4b.
---	---	---	----	---	------	------

④. e<sub>3</sub> entre en base  $\min(3/3, +\infty, 3/1) = 1$  e<sub>1</sub> sort de la base.

$x_A \ x_B \ e_1 \ e_2 \ e_3$

e <sub>3</sub>	0	0	1/3	-2/3	1	1	$a' = a/3$
x <sub>A</sub>	1	0	2/3	-1/3	0	3	$b + 2a'$
x <sub>B</sub>	0	1	-1/3	2/3	0	2	$b - a'$

0	0	-1	-2	0	-22.	$b - 3a'$
---	---	----	----	---	------	-----------

Il n'y a plus de coefficients strictement positifs

la solution est optimale

$e_1 = e_2 = 0 \quad e_3 = 1 \quad x_A = 3 \quad x_B = 2.$

de valeur 22.

On considère le programme linéaire suivant :

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Max } z = 6x_1 + 4x_2 \\ -3x_1 + 2x_2 \leq 4 \quad (1) \\ 3x_1 + 2x_2 \leq 16 \quad (2) \\ x_1 \leq 3 \quad (3) \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{array} \right.$$

**Q 13.1** Si on note  $x_3, x_4, x_5$  les variables d'écart, déterminer le tableau du simplexe obtenu pour la base  $\{x_1, x_2, x_5\}$  (sans faire d'itérations préalables !) et en déduire que cette base est optimale. Représenter les contraintes sur un graphique. La solution optimale est-elle unique ? Comment cela se traduit sur le tableau du simplexe correspondant ?

**Q 13.2** On ajoute au PL la contrainte  $x_1 + 4x_2 \leq 22$  et on prend comme objectif  $z = x_1 + x_2$ . Faire tourner l'algorithme du simplexe depuis la base  $\{x_2, x_4, x_5, x_1\}$ . Représenter les contraintes sur un graphique. Qu'observe-t-on ? Comment cela se traduit sur les tableaux du simplexe ?

Forme standard :  $\left\{ \begin{array}{l} \text{Max } z = 6x_1 + 4x_2 \\ \text{s.c.} \end{array} \right.$

$$\left\{ \begin{array}{l} -3x_1 + 2x_2 + x_3 = 4 \\ 3x_1 + 2x_2 + x_4 = 16 \\ x_1 + x_5 = 3 \\ x_i \geq 0 \end{array} \right.$$

Base :  $\{x_1, x_2, x_5\}$  HB :  $\{x_3, x_4\}$

Expression des variables de base en fonction des variables hors base. \*

$$\left\{ \begin{array}{l} 4x_2 + x_3 + x_4 = 20. \\ 6x_1 - x_3 + x_4 = 12. \\ x_1 + x_5 = 3 \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} x_2 = 5 - \frac{x_3}{4} - \frac{x_4}{4} \\ x_1 = 2 + \frac{x_3}{6} - \frac{x_4}{6} \\ x_5 = 1 - \frac{x_3}{6} + \frac{x_4}{6}. \end{array} \right. \text{Solution de base associée: } x_1=2 \quad x_2=5 \quad x_5=1 \quad x_3=x_4=0$$

$$z = 6x_1 + 4x_2 = 12 + x_3 - x_4 + 20 - \frac{x_3}{4} - \frac{x_4}{4} = 32 - \underline{2x_4}$$

pas de coeff strict positif. La solut° est optimale.

Tableau du simplexe correspondant

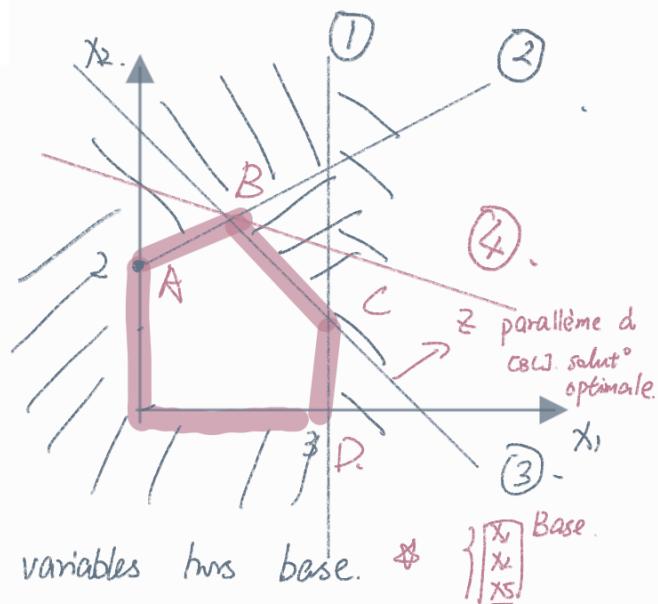
	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	
$x_1$	1	0	-1/6	1/6	0	2
$x_2$	0	1	1/4	1/4	0	5
$x_5$	0	0	1/6	-1/6	1	1
	0	0	0	-2	0	-32

\* signe.  
 $x_2 + x_3/4 + x_4/4 = 5$ .

Si on a fait une itération de plus en faisant  $x_3$  en base : la valeur ne va pas changer.  $\rightarrow$  sur le segment  $[BC]$ .

Forme standard :  $\left\{ \begin{array}{l} \text{Max } z = 6x_1 + 4x_2 \\ \text{s.c.} \end{array} \right.$

$$\left\{ \begin{array}{l} -3x_1 + 2x_2 + x_3 = 4 \quad a. \\ 3x_1 + 2x_2 + x_4 = 16 \quad b. \\ x_1 + x_5 = 3 \quad c. \\ x_1 + 4x_2 + x_6 = 22 \quad d. \\ x_i \geq 0. \end{array} \right.$$



$$\text{Base: } \{x_1, x_2, x_4, x_5\} \quad \text{HB} = \{x_3, x_6\}$$

Expression des variables de base en fonction des v. hors base

$$\begin{cases} 14x_2 + x_3 + 3x_6 = 70. & \text{A} + 3\text{d}. \\ 7x_1 - 2x_3 + x_6 = 14. & 7\text{d} - 2\text{A}. \\ x_5 = 3x_1. \\ x_4 = 16 - 3x_1 - 2x_2. \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_2 = 5 - x_3/14 - 3/14 \cdot x_6. \\ x_1 = 2 + 2/7 \cdot x_3 - 1/7 \cdot x_6. \\ x_5 = 3 - (2 + 2/7 x_3 - 1/7 x_6) = 1 - 4/7 x_3 + 1/7 x_6 \\ x_4 = 16 - 6 - 6/7 x_3 + 3/7 x_6 - 10 - x_6/7 + 2/7 x_6 \\ = -5/7 x_3 + 6/7 x_6 \end{cases}$$

$$z = 7 + 3/14 x_3 - 5/14 x_6$$

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	
$x_2$	0	1	$1/14$	0	0	$3/14$
$x_1$	1	0	$-2/7$	0	0	$1/7$
$x_5$	0	0	$2/7$	0	1	$-1/7$
$x_4$	0	0	$5/7$	1	0	$-6/7$
	0	0	$3/14$	0	0	$-5/14$
						-7

Solut° de base associée.

$$x_1 = 2, \quad x_2 = 5, \quad x_3 = x_6 = 0, \quad \underline{x_4 = 0}, \quad \underline{x_5 = 1}.$$

une v. de base est nulle.

Graphiquement pt (B): intersect° ② et ④

(B) est à l'intersect° de 3 droites

B est associé à plusieurs base:  $B_1 = \{x_1, x_2, x_4, x_5\}$  HB =  $\{x_3, x_6\}$

$B_2 = \{x_1, x_2, x_3, x_5\}$  HB =  $\{x_4, x_6\}$

$B_3 = \{x_1, x_2, x_3, x_6\}$  HB =  $\{x_3, x_4\}$

L'algo n'est pas terminé.  $x_3$  entre en base

$$\min \{5/14, 1/2/7, 0/5/7\} = 0. \quad x_4. \text{ sortir}$$

→ Nouvelle base:  $\{x_1, x_2, x_3, x_5\}$ .

Si on fait itérat°, on va trouver la n° solut°

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	
$x_2$						5
$x_1$						2
$x_5$						1
$x_3$						0
0	0	0	$-3/10$	0	$-1/10$	-7

$e - 3/10 d$ .

Solut° optimale

### Ex 14.

On considère le programme linéaire  $\mathcal{P}_k$  suivant :

$$\max z = x_1 + kx_2 + 2x_3$$

$$\begin{cases} x_1 + x_2 - x_3 = 3 \\ -x_1 + 3x_2 = -4 \end{cases}$$

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

**Q 14.1** Déterminer les bases réalisables associées au polyèdre des contraintes et les coordonnées des sommets associés.

**Q 14.2** Discuter en fonction de  $k$  la ou les solutions optimales de  $\mathcal{P}_k$

$$B_1 = \{x_1, x_3\} \quad HB = \{x_2\}. \quad \text{Solut° de base : } (4, 0, 1)$$

$$B_2 = \{x_1, x_2\} \quad HB = \{x_3\} \quad (13/4, -1/4, 0) \quad \text{non réalisable.}$$

$$B_3 = \{x_2, x_3\} \quad HB = \{x_1\} \quad (0, -4/3, -13/3)$$

② Écrivons  $P_k$  relativement à  $B_1$

$$\begin{cases} \max z = 6 + (11+k)x_2 \\ x_3 = -3 + x_1 + x_2 = 1 + 4x_2 \\ x_1 = 4 + 3x_2 \end{cases} \quad (z = 4 + 3x_2 + kx_2 + 2 + 8x_2)$$

$$\begin{array}{cccc|c} x_1 & x_2 & x_3 & & \\ \hline x_1 & 1 & -3 & 0 & 4 \\ x_3 & 0 & -4 & 1 & 1 \\ \hline 0 & 11+k & 0 & -6 & \end{array} \quad \begin{cases} k < -11 \quad 11+k < 0 \quad \text{la solut° } (4, 0, 1) \text{ optimale} \\ k = -11 \quad \text{une infinité de solut° opt } (4+3\lambda, \lambda, 1+4\lambda) \\ \lambda \geq 0 \end{cases}$$

$k \geq -11 \quad \text{le pb est min borné}$

$(4+3\lambda, \lambda, 1+4\lambda)$  avec  $\lambda \geq 0$ . Est réalisable de valeur  $6 + (11+k)$ )  $\xrightarrow[\lambda \rightarrow +\infty]{} +\infty$

**Q 15.1** Donner une méthode permettant de prouver l'existence, et, si elle existe, de calculer une solution  $x$  non négative, c'est-à-dire satisfaisant  $x \geq 0$ , d'un système  $Ax = b$  d'équations linéaires. On supposera que  $A$  est une matrice à  $p$  lignes et  $n$  colonnes avec  $n > p$ .

**Q 15.2** Utiliser cette méthode pour trouver une solution non négative -si elle existe- aux systèmes ci-dessous. Expliciter toutes les solutions non négatives des deux systèmes.

$$\begin{cases} Ax = b \\ x_1, x_2 \geq 0. \end{cases} \quad \begin{cases} 3x_1 + 12x_2 + 12x_3 = 10 \\ 10x_1 + 8x_2 + 20x_3 = 25 \end{cases} \quad \begin{cases} 2x_1 + x_2 + x_3 = 1 \\ -x_1 - x_2 + 2x_3 = 4 \end{cases}$$

$$\begin{cases} \max z = 0 \\ \text{sl. } \begin{cases} Ax = b \\ x_i \geq 0 \end{cases} \end{cases} \quad \begin{cases} \text{Pb: Démarrer le simplexe sans connaitre base de départ} \\ \exists i \quad \begin{cases} A_1 x = b_1 \geq 0 \\ A_2 x = b_2 \geq 0 \\ \vdots \\ A_p x = b_p \geq 0 \\ \sum a_{ij} x_i = b_j \end{cases} \quad (\text{P}) \text{ II) Min } \sum_{i=1}^p e_i \end{cases}$$

$\begin{cases} \text{sl. } \begin{cases} A_1 x + e_1 = b_1 \\ \vdots \\ A_p x + e_p = b_p \\ \sum_{i=1}^p e_i = 0 \\ e_j \geq 0 \end{cases} \end{cases}$

$(x, e)$  solut° de II,  $x$  solut° de I  $\Leftrightarrow e_1 \dots e_p = 0$

I est une solut°ssi la valeur opt de (P) est 0  $\rightarrow$  Résoudre P  
 si opt > 0 I n'a pas solut°. Si on a une solut° (x, e) de valeur 0, x solut° de I