# Pogrammation Lineaire: Methode de Simplexe

### A.Belcaid

**ENSA-Safi** 

April 5, 2022

Forme Standard

2 Solutions Basiques

Methode Simplexe

4 Tableaux

#### Introduction

- Etude algorithmique de la resolution d'un Programme Lineaire (LP).
- L'algorithme de reference est l'algorithme de Simplexe.
  - Develope par George Dantzig en 1947.
  - Point de depart de toutel a recherche operationnelle.
  - Existe dans la ma majorite des solveurs payants.
- Methode generale.
  - Introduction de la forme standard d'un LP.
  - Etude de la methode Simplexe pour LP.

## Points extremes

• Tout d'abord on introduit la notion de Point extreme:

### Points extremes

• Tout d'abord on introduit la notion de Point extreme:

#### Definition

Pour un ensemble  $S \subset \mathbb{R}^n$ , un point x est dit **extreme** s'il ne peut pas etre ecrit comme **combinaison convexe** de deux autres pointes. On ne peut pas trouver deux points  $x_1, x_2 \in S$  et  $\lambda \in (0,1)$  tel que

$$x = \lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2$$

### Points extremes

• Tout d'abord on introduit la notion de Point extreme:

### Definition

Pour un ensemble  $S \subset \mathbb{R}^n$ , un point x est dit **extreme** s'il ne peut pas etre ecrit comme **combinaison convexe** de deux autres pointes. On ne peut pas trouver deux points  $x_1, x_2 \in S$  et  $\lambda \in (0,1)$  tel que

$$x = \lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2$$







<u>A.Belcaid</u> 4/38

## Optimalite et points extremes

• Pour chaque LP, on a la propriete suivante:

### Proposition

Pour chaque LP, s'il existe un solution optimale, alors il y as forcement un **point extreme optimal**.

<u>A.Belcaid</u> 5/38

## Optimalite et points extremes

• Pour chaque LP, on a la propriete suivante:

### Proposition

Pour chaque LP, s'il existe un solution optimale, alors il y as forcement un **point extreme optimal**.

- Attention, ceci ne peut pas dire que si une solution est optimale, alors c'est un point extreme.
- Cette propriete constitue le noyau de la methode de simplexe.

### Forme standard

• Premierement, on definit la forme standard:

#### Definition

Un LP est dans la forme standard si:

- Tous les second membres sont positifs.
- Tous les variables de decision sont positifs.
- Toutes les contraintes sont des egalites.
- Un second membre est la valeur b qui intervient dans des contraintes de type:

$$q(x) \leq b$$
  $q(x) \geq b$   $q(x) = b$ 

• On n'as pas de restriction sur la fonction objective.

- Se debarasser des second membre negatifs:
  - Si un second membre est negatif, changer des leux membres.
  - Exemple:

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant -4$$

est equivalent a

- Se debarasser des second membre negatifs:
  - Si un second membre est negatif, changer des leux membres.
  - Exemple:

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant -4$$

est equivalent a

$$-2x_1-3x_2\geqslant 4$$

- Variables de decision non negatives
  - Si x est **non positive**, la remplacer par -x.

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant 4$$
 ,  $x \leqslant 0$   $\iff$   $-2x_1 + 3x_2 \leqslant 4$  ,  $x_1 \geqslant 0$ 

- Se debarasser des second membre negatifs:
  - Si un second membre est negatif, changer des leux membres.
  - Exemple:

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant -4$$

est equivalent a

$$-2x_1 - 3x_2 \geqslant 4$$

- Variables de decision non negatives
  - Si x est **non positive**, la remplacer par -x.

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant 4$$
 ,  $x \leqslant 0$   $\iff$   $-2x_1 + 3x_2 \leqslant 4$  ,  $x_1 \geqslant 0$ 

• Si x est libre, la remplacer par x' - x'', ou  $x', x'' \ge 0$ 

- Se debarasser des second membre negatifs:
  - Si un second membre est negatif, changer des leux membres.
  - Exemple:

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant -4$$

est equivalent a

$$-2x_1 - 3x_2 \geqslant 4$$

- Variables de decision non negatives
  - Si x est **non positive**, la remplacer par -x.

$$2x_1+3x_2\leqslant 4 \text{ , } x\leqslant 0 \quad \iff \quad -2x_1+3x_2\leqslant 4 \text{ , } x_1\geqslant 0$$

• Si x est libre, la remplacer par x' - x'', ou x',  $x'' \ge 0$ 

$$2x_{1}+3x_{2}\leqslant4\text{ , }x_{1}\text{ libre }\iff\quad2x^{'}-2x^{''}+3x_{2}\leqslant4\text{ , }x^{'}\geqslant0\text{ , }x^{''}\geqslant0$$

- Contraintes Egalite
  - On ajoute alors des variables d'ecart

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant 4 \iff 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 4, x_3 \geqslant 0;$$

- Contraintes Egalite
  - On ajoute alors des variables d'ecart

$$2x_1 + 3x_2 \leqslant 4 \iff 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 4, x_3 \geqslant 0;$$

De meme pour une inegalite ≥.

$$2x_1 + 3x_2 \geqslant 4 \iff 2x_1 + 3x_2 - x_3 = 4, x_3 \geqslant 0$$

- Pratiquement, une variable d'ecart mesure la difference entre les deux membres.
- La fonction objective peut etre min ou max.

- Contraintes Egalite
  - On ajoute alors des variables d'ecart

$$2x_1 + 3x_2 \le 4 \iff 2x_1 + 3x_2 + x_3 = 4, x_3 \ge 0;$$

De meme pour une inegalite ≥.

$$2x_1 + 3x_2 \ge 4 \iff 2x_1 + 3x_2 - x_3 = 4$$
,  $x_1 \ge 0$ 

- Pratiquement, une variable d'ecart mesure la difference entre les deux membres.
- La fonction objective peut etre min ou max.

#### title

Pour un probleme standard, on doit chercher maintenant que les points extremes!!!

• On considere le LP avec m contraintes et n variables

$$\begin{cases} & \min \quad C^{\mathsf{T}} x \\ & \text{s.t.} \quad Ax = b \\ & x \geqslant 0. \end{cases}$$
 (1)

- ullet On va assumer que le rang $(\mathbf{A})=\mathfrak{m}^1.$
- Ceci implique que  $m \le n$ . Le probleme avec n = m est **trivial**. Ainsi on suppose que m < n.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Toutesles lignes de A sont independents

• Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.

- $\bullet \ \ \text{Le systeme } Ax=b \text{, possede plus de colonnes que des lignes}.$ 
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

- lacktriangle Le systeme Ax=b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

<u>A.Belcaid</u> 10/38

- lacktriangle Le systeme Ax=b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

## Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

 $\bigcirc$  Possedent n-m qui sont **nuls**.

<u>A.Belcaid</u> 10/38

- lacktriangle Le systeme Ax=b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- ① Possedent n m qui sont nuls.
- ② Verifie l'equation Ax = b.

- Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- ① Possedent n m qui sont nuls.
- ② Verifie l'equation Ax = b.

<u>A.Belcaid</u> 10/38

- lacktriangle Le systeme Ax=b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- ① Possedent n m qui sont nuls.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.

- Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

#### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- $\bigcirc$  Possedent n-m qui sont **nuls**.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.
  - Les m variables restants sont dit variables de base.

- Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

#### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- $\bigcirc$  Possedent n-m qui sont **nuls**.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.
  - Les m variables restants sont dit variables de base.
  - La base est formee par les m variables de base.

- lacktriangle Le systeme Ax=b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

#### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- ① Possedent n m qui sont nuls.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.
  - Les m. variables restants sont dit variables de base.
  - La base est formee par les m variables de base.
  - Ils forment une matrice  $m \times m$  reguliere qu'on note  $A_B$ . dit

- lacktriangle Le systeme Ax=b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

#### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- ① Possedent n m qui sont nuls.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.
  - Les m. variables restants sont dit variables de base.
  - La base est formee par les m variables de base.
  - Ils forment une matrice  $m \times m$  reguliere qu'on note  $A_B$ . dit

- Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

#### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- $\bigcirc$  Possedent n-m qui sont **nuls**.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.
  - Les m. variables restants sont dit variables de base.
  - La base est formee par les m variables de base.
  - Ils forment une matrice  $m \times m$  reguliere qu'on note  $A_B$ . dit
  - On note alors  $x_b \in \mathbb{R}^m$  et  $x_N \in \mathbb{R}^{n-m}$ , les variables de base (hors base).

- Le systeme Ax = b, possede plus de colonnes que des lignes.
  - Ainsi, on peut selectionner des colonnes pour former la alertsolution basique.

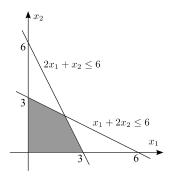
#### Definition

Une solution basique a un probleme LP standard eest une solution qui:

- $\bigcirc$  Possedent n-m qui sont **nuls**.
- ② Verifie l'equation Ax = b.
  - Les n m variables qui sont nuls sont appeles variables hors base.
  - Les m. variables restants sont dit variables de base.
  - La base est formee par les m variables de base.
  - Ils forment une matrice  $m \times m$  reguliere qu'on note  $A_B$ . dit
  - On note alors  $x_b \in \mathbb{R}^m$  et  $x_N \in \mathbb{R}^{n-m}$ , les variables de base (hors base).
    - On a alors  $x_n = 0$  et  $x_b = A_B^{-1}b$ .

On considere le probleme LP

$$\begin{cases} & \min \quad 6x_1 + 8x_2 \\ & \text{s.t.} \quad x_1 + 2x_2 \leqslant 6 \\ & 2x_1 + x_2 \leqslant 6 \\ & xi \geqslant 0 \ \forall i = 1, 2 \end{cases}$$

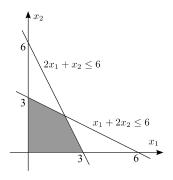


On considere le probleme LP

$$\left\{ \begin{array}{ll} \text{min} & 6x_1 + 8x_2 \\ \text{s.t.} & x_1 + 2x_2 \leqslant 6 \\ & 2x_1 + x_2 \leqslant 6 \\ & xi \geqslant 0 \ \forall i = 1,2 \end{array} \right.$$

• Il as pour forme standard:

$$\begin{cases} & \text{min} \quad 6x_1 + 8x_2 \\ & \text{s.t.} \quad x_1 + 2x_2 + x_3 = 6 \\ & \quad 2x_1 + x_2 + x_4 = 6 \\ & \quad xi \geqslant 0 \ \forall i = 1, \dots, 4 \end{cases}$$



 $\bullet$  Dans cet exemple standard,  $\mathfrak{m}=2$  et  $\mathfrak{n}=4.$ 

- $\bullet \ \, \text{Dans cet exemple standard, } m=2 \text{ et } n=4. \\$ 
  - $\bullet \ \ \text{On as alors} \ n-m=2 \ \text{variables hors base}.$

- $\bullet \ \, \text{Dans cet exemple standard, } m=2 \text{ et } n=4. \\$ 
  - ullet On as alors n-m=2 variables hors base.
  - $\bullet \ \ \mathsf{Et} \ m = \mathsf{2} \ \mathsf{variables} \ \mathsf{de} \ \mathsf{base}.$

<u>A.Belcaid</u> 12/38

- $\bullet$  Dans cet exemple standard, m=2 et n=4.
  - On as alors n m = 2 variables hors base.
  - Et m = 2 variables de base.
- Les etapes pour obtenir la solution de base.

- Dans cet exemple standard, m = 2 et n = 4.
  - On as alors n m = 2 variables hors base.
  - Et m = 2 variables de base.
- Les etapes pour obtenir la solution de base.
  - Determiner un ensemble m de variables qui vont former la base B.

- Dans cet exemple standard, m = 2 et n = 4.
  - On as alors n m = 2 variables hors base.
  - Et m = 2 variables de base.
- Les etapes pour obtenir la solution de base.
  - Determiner un ensemble m de variables qui vont former la base B.
  - Metter les variables hors base a zero:  $x_N = 0$ .

- Dans cet exemple standard, m = 2 et n = 4.
  - ullet On as alors n-m=2 variables hors base.
  - Et m = 2 variables de base.
- Les etapes pour obtenir la solution de base.
  - Determiner un ensemble m de variables qui vont former la base B.
  - Metter les variables hors base a zero:  $x_N = 0$ .
  - Resoudre le systeme de taille  $\mathfrak{m}$ , qui est  $A_Bx_B=b$  pour les variables de base.

- Dans cet exemple standard, m = 2 et n = 4.
  - On as alors n m = 2 variables hors base.
  - Et m = 2 variables de base.
- Les etapes pour obtenir la solution de base.
  - Determiner un ensemble m de variables qui vont former la base B.
  - Metter les variables hors base a zero:  $x_N = 0$ .
  - Resoudre le systeme de taille  $\mathfrak{m}$ , qui est  $A_B x_B = \mathfrak{b}$  pour les variables de base.
  - Les variables restants seront les variables hors base N.

- Dans cet exemple standard, m = 2 et n = 4.
  - On as alors n m = 2 variables hors base.
  - Et m = 2 variables de base.
- Les etapes pour obtenir la solution de base.
  - Determiner un ensemble m de variables qui vont former la base B.
  - Metter les variables hors base a zero:  $x_N = 0$ .
  - Resoudre le systeme de taille  $\mathfrak{m}$ , qui est  $A_B x_B = \mathfrak{b}$  pour les variables de base.
  - Les variables restants seront les variables hors base N.
- Pour note exemple, chaque systeme sera de taille 2.

Les deux inegatlites sont:

• On essaie  $B = (x_1, x_2)$  et  $N = (x_3, x_4)$ :

<u>A.Belcaid</u> 13/38

Les deux inegatlites sont:

• On essaie  $B = (x_1, x_2)$  et  $N = (x_3, x_4)$ :

La solution est  $(x_1,x_2)=(2,2)$ . Ainsi la solution qui correspond a cette base B est  $(x_1,x_2,x_3,x_4)=(2,2,0,0)$ .

• On essaie alors une autre base  $B = (x_2, x_3)$  et  $N = (x_1, x_4)$ :

Les deux inegatlites sont:

• On essaie  $B = (x_1, x_2)$  et  $N = (x_3, x_4)$ :

La solution est  $(x_1, x_2) = (2, 2)$ . Ainsi la solution qui correspond a cette base B est  $(x_1, x_2, x_3, x_4) = (2, 2, 0, 0)$ .

• On essaie alors une autre base  $B = (x_2, x_3)$  et  $N = (x_1, x_4)$ :

qui correspond as la solution  $(x_1, x_2, x_3, x_4) = (0, 6, -6, 0)$ .

- En general, on soit choisir  $\mathfrak{m}$  parmi un ensemble de  $\mathfrak{n}$  variables. Ainsi on a  $\mathbb{C}^n_{\mathfrak{m}}$  bases a choisir.
- Pour notre exemple, on as alors  $C_2^4 = 6$  bases.
- On peut examiner toutes les bases, on trouve alors:

В	$\chi_1$	$\chi_2$	<b>x</b> <sub>3</sub>	x <sub>4</sub>
$(x_1, x_2)$	2	2	0	0
$(x_1, x_3)$	3	0	3	0
$(x_1, x_4)$	6	0	0	-6
$(x_2, x_3)$	0	6	-6	0
$(x_2, x_4)$	0	3	0	3
$(x_3, x_4)$	0	0	6	6

# Solution Basique realisable

• On doit filtrer les solutions realisables parmi les solutions de base.

On appelle ces solutions, des solutions de bases realisables.

<u>A.Belcaid</u> 15/38

# Solution Basique realisable

- On doit **filtrer** les solutions realisables parmi les solutions de base.
  - Par definition, les solutions de base verifient Ax = b.
- On appelle ces solutions, des solutions de bases realisables.

#### Definition

Une solution de base realisable d'un probleme LP est une solution de base dont toutes les variables sont non negatives.

В	$x_1$	$x_2$	$\chi_3$	$\chi_4$
$(x_1, x_2)$	2	2	0	0
$(x_1, x_3)$	3	0	3	0
$(x_1, x_4)$	6	0	0	-6
$(x_2, x_3)$	0	6	-6	0
$(x_2, x_4)$	0	3	0	3
$(x_3, x_4)$	0	0	6	6

# Solution Basique realisable

- On doit **filtrer** les solutions realisables parmi les solutions de base.
  - Par definition, les solutions de base verifient Ax = b.
  - Ainsi pour qu'ils soient realisable, ils doivent verifier  $x \leq 0$ .
- On appelle ces solutions, des solutions de bases realisables.

#### Definition

Une solution de base realisable d'un probleme LP est une solution de base dont toutes les variables sont non negatives.

В	$x_1$	$x_2$	$\chi_3$	$\chi_4$
$(x_1, x_2)$	2	2	0	0
$(x_1, x_3)$	3	0	3	0
$(x_1, x_4)$	6	0	0	-6
$(x_2, x_3)$	0	6	-6	0
$(x_2, x_4)$	0	3	0	3
$(x_3, x_4)$	0	0	6	6

# Relation Solution Base realisable et points extreme

 Pourqu'oi les Solution de base realisable (SBR) sont imporants? Ils sont juste des points extremes!.

#### Theoreme

Pour un LP standard, un point extreme est une solution ssi c'est une solution de base realisable de cet LP.

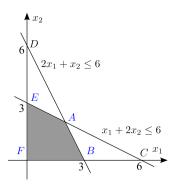
L'implication directe est:

#### Theoreme

Pour un LP standard, s'il accepte une solution optimale, alors il y as forcement une solution de base realisable.

• Il y as un **isomorphisme** entre les SBR et les points extremes.

В	SBR?	Point	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$\chi_4$
$(x_1, x_2)$	Oui	A	2	2	0	0
$(x_1, x_3)$	Oui	B	3	0	3	0
$(x_1, x_4)$	No	C	6	0	0	-6
$(x_2, x_3)$	No	D	0	6	-6	0
$(x_2, x_4)$	Oui	E	0	3	0	3
$(x_3, x_4)$	Oui	F	0	0	6	6



### Resolution de la forme standard

- Pour chercher une solution opitmale:
  - Au lieu de chercher toutes les points extremes, on cherche dans les SBR.
  - Pourquoi' un point extreme est une notion geometrique, alors que les SBR sont algebriques<sup>2</sup>.
- Pour chercher la meilleure solution SBR, on se deplace entre les solutions adjacents:

#### Definition

Deux bases sont **adjacents** si elle differe seulement en une seule variale de base. Ainsi deux SBR sont adjacents si leurs bases sont adjacents.

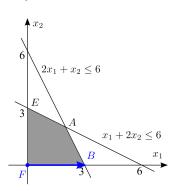
• On montre ceci par une illustration:

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>peuvent etre programmes facilement

# Solution de base Adjacents

- Une pair de SBR adjacents correspendent a une deux points extremes adjacents. (i.e.) deux point dans la meme frontiere
- Passer entre ces deux solutions consiste a ce deplacer dans cette frontiere.

В	Point	$x_1$	$x_2$	<b>x</b> <sub>3</sub>	χ <sub>4</sub>
$(x_1, x_2)$	Α	2	2	0	0
$(x_1, x_3)$	В	3	0	3	0
$(x_2, x_4)$	Е	0	3	0	3
$(x_3, x_4)$	F	0	0	6	6



<u>A.Belcaid</u> 19/38

• Avec tous ces concepts, comment chercher la meilleure SBR?

- Avec tous ces concepts, comment chercher la meilleure SBR?
- Dans chaque SBR, se deplacer dans une solution ajdacentes qui doit etre meilleure!

- Avec tous ces **concepts**, comment chercher la meilleure SBR?
- Dans chaque SBR, se deplacer dans une solution ajdacentes qui doit etre meilleure!
  - Dans le voisinage de cette SBR, il doit avoir une direction pour ameliorer l'bojectif.

- Avec tous ces **concepts**, comment chercher la meilleure SBR?
- Dans chaque SBR, se deplacer dans une solution ajdacentes qui doit etre meilleure!
  - Dans le voisinage de cette SBR, il doit avoir une direction pour ameliorer l'bojectif.
  - En cas contraire, c'est une solution optimal.

- Avec tous ces **concepts**, comment chercher la meilleure SBR?
- Dans chaque SBR, se deplacer dans une solution ajdacentes qui doit etre meilleure!
  - Dans le voisinage de cette SBR, il doit avoir une direction pour ameliorer l'bojectif.
  - En cas contraire, c'est une solution optimal.
- Prochaine section, introduit la methode de simplexe qui regroupe toutes ces idees.

### Idee simplexe

- Variables Entrante/Sortante
  - Choisir une variable hors base, qui doit entrer.<sup>3</sup>.
  - Augmenter la valeur de cette variable (entrante).
  - Tant que cette variables augmente, nous identifions la variable de base qui decroit et on s'arrette quand elle touche a 0.
  - Cette variable devient alors hors base.
- On continue a changer la base, jusqu'as trouver une base optimale.

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup>doit etre non nulle

# Methode Simplexe

On va appliquer les notions algebrique de la methode de Simplexe.
 Soit l'LP

$$\begin{cases} & \text{min} \quad 6x_1 + 8x_2 \\ & \text{s.t.} \quad x_1 + 2x_2 \leqslant 6 \\ & \quad 2x_1 + x_2 \leqslant 6 \\ & \quad xi \geqslant 0 \ \forall i = 1, 2 \end{cases}$$

# Methode Simplexe

On va appliquer les notions algebrique de la methode de Simplexe.
 Soit l'LP

$$\begin{cases} & \text{min} \quad 6x_1 + 8x_2 \\ & \text{s.t.} \quad x_1 + 2x_2 \leqslant 6 \\ & 2x_1 + x_2 \leqslant 6 \\ & xi \geqslant 0 \ \forall i = 1, 2 \end{cases}$$

• Il as pour forme standard:

$$\begin{cases} & \text{min} \quad 6x_1 + 8x_2 \\ & \text{s.t.} \quad x_1 + 2x_2 + x_3 = 6 \\ & 2x_1 + x_2 + x_4 = 6 \\ & xi \geqslant 0 \ \forall i = 1, \dots, 4 \end{cases}$$

## Systeme des inegalites

- On doit suivre l'evoluton de la fonction objective.
  - On cherche a ameliorer toujours cette solution.
  - On denote  $z = 2x_1 + 3x_2$  la valeur de la fonction objective.
  - Cette valeur est appelle La valeur z.
- On doit garder dans l'esprit qu'on
  - Chercher a maximiser z.
  - Tous les variables (sauf z) sont non negatives.

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On remarque que  $z = 2x_1 + 3x_2$  est exprimee comme  $z 2x_1 3x_2 = 0$ .
- On appelle cette contrainte la contrainte 0.

• Tout d'abord, on doit choisir une solution de base realisable.

- Tout d'abord, on doit choisir une solution de base realisable.
- Si on investit le systeme on pourra prendre:

- Tout d'abord, on doit choisir une solution de base realisable.
- Si on investit le systeme on pourra prendre:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

• Avec ce choix on obtient une matrice identite  $A_B = I$ .

- Tout d'abord, on doit choisir une solution de base realisable.
- Si on investit le systeme on pourra prendre:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- Avec ce choix on obtient une matrice identite  $A_B = I$ .
- Ainsi on trouve que

$$x_b = A_b^{-1}b = Ib = b \geqslant 0$$

.

• On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.
  - On peut choisir alors  $x_1$ .

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.
  - ullet On peut choisir alors  $x_1$ .
- Une question importante: Quand est ce qu'on s'arrete?

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.
  - ullet On peut choisir alors  $x_1$ .
- Une question importante: Quand est ce qu'on s'arrete?
  - $(0,0,6,8) \to (1,0,5,6) \to (2,0,4,4) \to \dots \text{ On remarque que } x_2 \text{ est toujours nulle.}$

### Amelioration de la solution.

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.
  - On peut choisir alors  $x_1$ .
- Une question importante: Quand est ce qu'on s'arrete?
  - (0,0,6,8)  $\rightarrow$  (1,0,5,6)  $\rightarrow$  (2,0,4,4)  $\rightarrow$  . . . . On remarque que  $x_2$  est toujours nulle.
  - ② On s'arrete a (4,0,2,0) quand  $x_4$  s'annulle.

### Amelioration de la solution.

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.
  - On peut choisir alors  $x_1$ .
- Une question importante: Quand est ce qu'on s'arrete?
  - (0,0,6,8)  $\rightarrow$  (1,0,5,6)  $\rightarrow$  (2,0,4,4)  $\rightarrow$  . . . . On remarque que  $x_2$  est toujours nulle.
  - ② On s'arrete a (4,0,2,0) quand  $x_4$  s'annulle.
  - Ceci est indique par le deuxieme membre

$$\frac{8}{2}<\frac{6}{1}$$

### Amelioration de la solution.

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On commence avec une la solutionj  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .
- On doit se deplacer maintenant, on doit choisir une variable qui entre,  $x_1$  ou  $x_2$ ?
  - La contrainte 0, nous dit que les deux peuvent entrer car ils vont augmenter la valeur de z.
  - On peut choisir alors x<sub>1</sub>.
- Une question importante: Quand est ce qu'on s'arrete?
  - (0,0,6,8)  $\rightarrow$  (1,0,5,6)  $\rightarrow$  (2,0,4,4)  $\rightarrow$  . . . . On remarque que  $x_2$  est toujours nulle.
  - ② On s'arrete a (4,0,2,0) quand  $x_4$  s'annulle.
  - Ceci est indique par le deuxieme membre

$$\frac{8}{2}<\frac{6}{1}$$

Ainsi on se deplace vers  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$  avec  $z_2 = 8$ .

• On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- lacktriangle On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite  $x_2$  a 8.( $x_1$  s'annulle).

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite  $x_2$  a  $8.(x_1$  s'annulle).
  - Cepdenant dans la premiere contrainte, comment  $x_1$  et  $x_2$  vont changer?

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 0$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite  $x_2$  a  $8.(x_1 \text{ s'annulle})$ .
  - Cepdenant dans la premiere contrainte, comment  $x_1$  et  $x_2$  vont changer?
- Selon la deuxieme contrainte, quand  $x_2$  augmente par 1 et  $x_4$  reste nul alors  $x_1$  decroit par  $\frac{1}{2}$ .

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite x<sub>2</sub> a 8.(x<sub>1</sub> s'annulle).
  - Cepdenant dans la premiere contrainte, comment  $x_1$  et  $x_2$  vont changer?
- Selon la deuxieme contrainte, quand  $x_2$  augmente par 1 et  $x_4$  reste nul alors  $x_1$  decroit par  $\frac{1}{2}$ .
  - Ainsi Selon la premiere contrainte, quand x<sub>2</sub> augmente par 1 et x<sub>1</sub> diminue par ½, x<sub>3</sub> doit decroitre par ½

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite x<sub>2</sub> a 8.(x<sub>1</sub> s'annulle).
  - Cepdenant dans la premiere contrainte, comment  $x_1$  et  $x_2$  vont changer?
- Selon la deuxieme contrainte, quand  $x_2$  augmente par 1 et  $x_4$  reste nul alors  $x_1$  decroit par  $\frac{1}{2}$ .
  - Ainsi Selon la premiere contrainte, quand x<sub>2</sub> augmente par 1 et x<sub>1</sub> diminue par ½, x<sub>3</sub> doit decroitre par ½.
  - Ainsi,  $x_2$  peut augmenter a  $\frac{4}{3}$ .

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite x<sub>2</sub> a 8.(x<sub>1</sub> s'annulle).
  - Cepdenant dans la premiere contrainte, comment  $x_1$  et  $x_2$  vont changer?
- Selon la deuxieme contrainte, quand  $x_2$  augmente par 1 et  $x_4$  reste nul alors  $x_1$  decroit par  $\frac{1}{2}$ .
  - Ainsi Selon la premiere contrainte, quand x<sub>2</sub> augmente par 1 et x<sub>1</sub> diminue par ½, x<sub>3</sub> doit decroitre par ½.
  - Ainsi,  $x_2$  peut augmenter a  $\frac{4}{3}$ .
  - On atteint  $(\frac{10}{3}, \frac{4}{3}, 0, 0)$ .

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- On veut ameliorer  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .
  - Que doit on choisir  $x_2$  ou  $x_4$ . On prend  $x_2$ .
- On remarque quand  $x_2$  augmente et  $x_4$  reste nulle, on as:
  - La deuxieme contrainte limite x<sub>2</sub> a 8.(x<sub>1</sub> s'annulle).
  - Cepdenant dans la premiere contrainte, comment  $x_1$  et  $x_2$  vont changer?
- Selon la deuxieme contrainte, quand  $x_2$  augmente par 1 et  $x_4$  reste nul alors  $x_1$  decroit par  $\frac{1}{2}$ .
  - Ainsi Selon la premiere contrainte, quand x<sub>2</sub> augmente par 1 et x<sub>1</sub> diminue par ½, x<sub>3</sub> doit decroitre par <sup>3</sup>/<sub>2</sub>.
  - Ainsi,  $x_2$  peut augmenter a  $\frac{4}{3}$ .
  - On atteint  $(\frac{10}{3}, \frac{4}{3}, 0, 0)$ .
- La valeur de  $z = \frac{10}{3} \times 2 + \frac{4}{3} \times 3 = \frac{32}{2}$ .

A.Belcaid

#### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des **milliers** de variables et de contraintes!!!

$$z$$
 -  $2x_1$  -  $3x_2$  = 0  
 $x_1$  +  $2x_2$  +  $x_3$  = 6  
 $2x_1$  +  $x_2$  +  $x_4$  = 8

### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des milliers de variables et de contraintes!!!

Une Methode plus simple consiste a:

#### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des **milliers** de variables et de contraintes!!!

- Une Methode plus simple consiste a:
  - Restreindre chaque contrainte d'avoir une seule variabble de base.

#### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des milliers de variables et de contraintes!!!

- Une Methode plus simple consiste a:
  - Restreindre chaque contrainte d'avoir une seule variabble de base.
  - Limiter la contrainte 0 de n'avoir aucune variable de base.

#### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des milliers de variables et de contraintes!!!

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$ 

- Une Methode plus simple consiste a:
  - Restreindre chaque contrainte d'avoir une seule variabble de base.
  - Limiter la contrainte 0 de n'avoir aucune variable de base.
- Avec un language matriciel:

#### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des milliers de variables et de contraintes!!!

$$z$$
 -  $2x_1$  -  $3x_2$  = 0  
 $x_1$  +  $2x_2$  +  $x_3$  = 6  
 $2x_1$  +  $x_2$  +  $x_4$  = 8

- Une Methode plus simple consiste a:
  - Restreindre chaque contrainte d'avoir une seule variabble de base.
  - Limiter la contrainte 0 de n'avoir aucune variable de base.
- Avec un language matriciel:
  - On cherche un matrice identite dans les contraintes.

#### Remarque

Comment realiser ce type de calcul avec des milliers de variables et de contraintes!!!

- Une Methode plus simple consiste a:
  - Restreindre chaque contrainte d'avoir une seule variabble de base.
  - Limiter la contrainte 0 de n'avoir aucune variable de base.
- Avec un language matriciel:
  - On cherche un matrice identite dans les contraintes.
  - On cherche un vecteur null dans la contrainte 0.

On rappelle le systeme initial:

$$z$$
 - 2x<sub>1</sub> - 3x<sub>2</sub> = 0  
 $x_1$  + 2x<sub>2</sub> + x3 = 6  
 $2x_1$  +  $x_2$  +  $x_4$  = 8

On commence avec  $x^1 = (0,0,6,8)$  et  $z_1 = 0$ .

On rappelle le systeme initial:

$$z$$
 -  $2x_1$  -  $3x_2$  = 0  
 $x_1$  +  $2x_2$  +  $x_3$  = 6  
 $2x_1$  +  $x_2$  +  $x_4$  = 8

On commence avec  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .

 On remarque que pour les colonnes de base (troisieme et quatrieme) on as une matrice identite.

On rappelle le systeme initial:

On commence avec  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .

- On remarque que pour les colonnes de base (troisieme et quatrieme) on as une matrice identite.
- Maintenant on sait que x<sub>1</sub> entre et x<sub>4</sub> sort.

On rappelle le systeme initial:

On commence avec  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .

- On remarque que pour les colonnes de base (troisieme et quatrieme) on as une matrice identite.
- Maintenant on sait que  $x_1$  entre et  $x_4$  sort.
  - La base devient  $(x_1, x_3)$ .

On rappelle le systeme initial:

On commence avec  $x^1 = (0, 0, 6, 8)$  et  $z_1 = 0$ .

- On remarque que pour les colonnes de base (troisieme et quatrieme) on as une matrice identite.
- Maintenant on sait que x<sub>1</sub> entre et x<sub>4</sub> sort.
  - La base devient  $(x_1, x_3)$ .
  - On doit remetre le systeme sous la forme:

On commence par:

$$z$$
 -  $2x_1$  -  $3x_2$  = 0 (L0)  
 $x_1$  +  $2x_2$  +  $x_3$  = 6 (L1) (2)  
 $2x_1$  +  $x_2$  +  $x_4$  = 8 (L2)

On commence par:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0 (L0)$$
  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6 (L1)$   
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8 (L2)$ 

① On multiplie L2 par  $\frac{1}{2}$ , on obtient  $x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$ .

On commence par:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
 (L0)  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$  (L1)  
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$  (L2)

- ① On multiplie L2 par  $\frac{1}{2}$ , on obtient  $x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$ .
- ② On remplace (L1) par (L1) + (L2), on obtient  $\frac{3}{2}x_2 + x_3 \frac{1}{2}x_4 = 2$

On commence par:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
 (L0)  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$  (L1)  
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$  (L2)

- ① On multiplie L2 par  $\frac{1}{2}$ , on obtient  $x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$ .
- ② On remplace (L1) par (L1) + (L2), on obtient  $\frac{3}{2}x_2 + x_3 \frac{1}{2}x_4 = 2$
- On multiplie (L2) par 1 et l'ajoute a (L0):  $z 2x_2 + x_4 = 8$ .

On commence par:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
 (L0)  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$  (L1)  
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$  (L2)

- ① On multiplie L2 par  $\frac{1}{2}$ , on obtient  $x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$ .
- ② On remplace (L1) par (L1) + (L2), on obtient  $\frac{3}{2}x_2 + x_3 \frac{1}{2}x_4 = 2$
- On multiplie (L2) par 1 et l'ajoute a (L0):  $z 2x_2 + x_4 = 8$ .
- On obtient alors le systeme:

$$z - 2x_2 + x_4 = 8$$

$$\frac{3}{2}x_2 + x_3 - \frac{1}{2}x_4 = 2$$

$$x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$$
(3)

On commence par:

$$z - 2x_1 - 3x_2 = 0$$
 (L0)  
 $x_1 + 2x_2 + x_3 = 6$  (L1)  
 $2x_1 + x_2 + x_4 = 8$  (L2)

- ① On multiplie L2 par  $\frac{1}{2}$ , on obtient  $x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$ .
- ② On remplace (L1) par (L1) + (L2), on obtient  $\frac{3}{2}x_2 + x_3 \frac{1}{2}x_4 = 2$
- On multiplie (L2) par 1 et l'ajoute a (L0):  $z 2x_2 + x_4 = 8$ .
- On obtient alors le systeme:

$$z - 2x_2 + x_4 = 8$$

$$\frac{3}{2}x_2 + x_3 - \frac{1}{2}x_4 = 2$$

$$x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_4 = 4$$
(3)

• Ceci nous as aussi donne la valeur de z = 8 et la solution actuelle  $x^2 = (4, 0, 2, 0)$ .

#### Méthode avec un tableau

On peut simplifier la formulation du processus de la méthode de simplexe en utilisant les étapes suivantes:

Formuler le problème dans sa forme standard.

		$c_j\!\to\!$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient $(c_B)$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value <b>b</b> (= x <sub>B</sub> )	<i>x</i> <sub>1</sub>	$x_2$	Variab 	oles x <sub>n</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	$s_2$	 $S_m$
$c_{B1}$	<i>s</i> <sub>1</sub>	$x_{B1} = b_1$	a <sub>11</sub>	a <sub>12</sub>		$a_{1n}$	1	0	 0
$c_{B2}$	s <sub>2</sub>	$x_{B2} = b_2$	a <sub>21</sub>	$a_{22}$		$a_{2n}$	0	1	 0
$c_{Bm}$	$s_m$	$x_{Bm} = b_m$	$a_{m1}$	$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	0	 1
$Z = \sum c_{\mathrm{B}i} x_{\mathrm{B}i}$		$z_j = \sum c_{Bi} x_j$	0	0		0	0	0	 0
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_2 - z_2$		$c_n - z_n$	0	0	 0

<u>A.Belcaid</u> 30/38

#### Méthode avec un tableau

On peut simplifier la formulation du processus de la méthode de simplexe en utilisant les étapes suivantes:

- Formuler le problème dans sa forme standard.
- Choisir une solution initiale

$$x_B = B^{-1}b$$

		$c_j \rightarrow$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient $(c_B)$	Basic Variables B	Basic Variables Value $b (= x_B)$	<i>x</i> <sub>1</sub>	$x_2$	Varial 	oles x <sub>n</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	$s_2$	 $s_m$
$c_{B1}$	<i>s</i> <sub>1</sub>	$x_{B1} = b_1$	a <sub>11</sub>	a <sub>12</sub>		$a_{1n}$	1	0	 0
$c_{B2}$	s <sub>2</sub>	$x_{B2} = b_2$	a <sub>21</sub>	$a_{22}$		$a_{2n}$	0	1	 0
		•							
$c_{Bm}$	$s_m$	$x_{Bm} = b_m$	$a_{m1}$	$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	0	 1
$Z = \sum c_{\mathrm{B}i} x_{\mathrm{B}i}$		$z_j = \sum c_{Bi} x_j$	0	0		0	0	0	 0
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_{2} - z_{2}$		$c_n - z_n$	0	0	 0

A.Belcaid 30/38

# Explication du tableau

• La colonne c<sub>B</sub> stocke les coefficients des variables de bases.

		$c_j \rightarrow$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient $(c_R)$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value <b>b</b> (= x <sub>B</sub> )	<i>x</i> <sub>1</sub>	$x_2$	Varial		<i>s</i> <sub>1</sub>	$s_2$	 $s_m$
$c_{B1}$ $c_{B2}$	s <sub>1</sub>	$x_{B1} = b_1$ $x_{B2} = b_2$	a <sub>11</sub> a <sub>21</sub>	a <sub>12</sub> a <sub>22</sub>		$a_{1n}$ $a_{2n}$	1 0	0	 0
	:	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·				· 2n			
C <sub>Bm</sub>	S <sub>m</sub>	$x_{Bm} = b_m$		$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	. 0	 1
$Z = \sum c_{\mathrm{B}i} x_{\mathrm{B}i}$		$z_j = \sum c_{Bi} x_j$	0	0		0	0		
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_2 - z_2$		$c_n - z_n$	0	0	 U

A.Belcaid 31/38

# Explication du tableau

- La colonne c<sub>B</sub> stocke les coefficients des variables de bases.
- La colonne B contient une liste de variables qui sont dans la base.

		$c_j \rightarrow$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient	Basic Variables	Basic Variables Value			Varial				
$(c_B)$	B B	$b = x_B$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>		x <sub>n</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	 3 m
$c_{B1}$	$s_1$	$x_{B1} = b_1$	a <sub>11</sub>	$a_{12}$		$a_{1n}$	1	0	 0
$c_{B2}$	$s_2$	$x_{B2} = b_2$	a <sub>21</sub>	$a_{22}$		$a_{2n}$	0	1	 0
•		•							
$c_{Bm}$	$s_m$	$x_{Bm} = b_m$	$a_{m1}$	$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	0	 1
$Z = \sum c_{\mathrm{B}i} x_{\mathrm{B}i}$		$z_j = \sum c_{Bi} x_j$	0	0		0	0	0	 0
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_2 - z_2$		$c_n - z_n$	0	0	 0

A.Belcaid 31/38

# Explication du tableau

- La colonne c<sub>B</sub> stocke les coefficients des variables de bases.
- La colonne B contient une liste de variables qui sont dans la base.
- La colonne  $x_b$  stocke la valeur actuelle de la solution de base.

		$c_j \rightarrow$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient $(c_B)$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value $b (= x_B)$	<i>x</i> <sub>1</sub>	$x_2$	Variat	oles x <sub>n</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	$s_2$	 $s_m$
(CB)	ь								
$c_{B1}$	s <sub>1</sub>	$x_{B1} = b_1$	a <sub>11</sub>	$a_{12}$		$a_{1n}$	1	0	 0
$c_{B2}$	$s_2$	$x_{B2} = b_2$	a <sub>21</sub>	$a_{22}$		$a_{2n}$	0	1	 0
$c_{Bm}$	$s_m$	$x_{Bm} = b_m$	$a_{m1}$	$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	0	 1
$Z = \sum c_{Bi} x_{Bi}$		$z_j = \sum c_{Bi} x_j$	0	0		0	0	0	 0
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_2 - z_2$		$c_n - z_n$	0	0	 0

A.Belcaid 31/38

# Explication du tableau

- La colonne c<sub>B</sub> stocke les coefficients des variables de bases.
- La colonne B contient une liste de variables qui sont dans la base.
- La colonne  $x_b$  stocke la valeur actuelle de la solution de base.
- Les coefficients aij représentent les taux de changements.

		$c_j \rightarrow$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient $(c_B)$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value $b (= x_B)$	<i>x</i> <sub>1</sub>	$x_2$	Variat	oles x <sub>n</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	$s_2$	 $s_m$
(CB)	ь								
$c_{B1}$	s <sub>1</sub>	$x_{B1} = b_1$	a <sub>11</sub>	$a_{12}$		$a_{1n}$	1	0	 0
$c_{B2}$	$s_2$	$x_{B2} = b_2$	a <sub>21</sub>	$a_{22}$		$a_{2n}$	0	1	 0
$c_{Bm}$	$s_m$	$x_{Bm} = b_m$	$a_{m1}$	$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	0	 1
$Z = \sum c_{Bi} x_{Bi}$		$z_j = \sum c_{Bi} x_j$	0	0		0	0	0	 0
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_2 - z_2$		$c_n - z_n$	0	0	 0

A.Belcaid 31/38

## Explication du tableau

- lacktriangle La colonne  $c_B$  stocke les coefficients des variables de bases.
- La colonne B contient une liste de variables qui sont dans la base.
- La colonne  $x_b$  stocke la valeur actuelle de la solution de base.
- Les coefficients  $a_{ij}$  représentent les taux de changements.
- Les valeurs z<sub>j</sub> représentent les gain sur la fonction objective fonction si la variables x<sub>j</sub> entre dans la base.

$$z_{j} = \sum c_{B\mathfrak{i}} x_{j}$$

		$c_j \rightarrow$	$c_1$	$c_2$		$c_n$	0	0	 0
Basic Variables Coefficient $(c_B)$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value <b>b</b> (= x <sub>B</sub> )	<i>x</i> <sub>1</sub>	$x_2$	Varial	oles x <sub>n</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	 $S_m$
$c_{B1}$	$s_1$	$x_{B1} = b_1$	a <sub>11</sub>	a <sub>12</sub>		$a_{1n}$	1	0	 0
$c_{B2}$	$s_2$	$x_{B2} = b_2$	a <sub>21</sub>	$a_{22}$		$a_{2n}$	0	1	 0
		•							
$c_{Bm}$	$s_m$	$x_{Bm} = b_m$	$a_{m1}$	$a_{m2}$		$a_{mn}$	0	0	 1
$Z = \sum c_{\mathrm{B}i} x_{\mathrm{B}i}$		$z_i = \sum c_{Bi} x_i$	0	0		0	0	0	 0
		$c_j - z_j$	$c_1 - z_1$	$c_2 - z_2$		$c_n - z_n$	0	0	 0

A.Belcaid 31/38

## Exemple

Pour mieux comprendre ce tableau, on va considérer le problème suivant:

$$\left\{ \begin{array}{ll} \text{max} & 3x_1+5x_2+4x_3\\ \text{s.t} & 2x_1+3x_2\leqslant 8\\ & 2x_2+5x_3\leqslant 10\\ & 3x1+2x_2+4x_4\leqslant 15\\ & x_1,x_2,x_3\geqslant 0 \end{array} \right.$$

<u>A.Belcaid</u> 32/38

### Exemple

• Pour mieux comprendre ce tableau, on va considérer le problème suivant:

$$\left\{ \begin{array}{ll} \text{max} & 3x_1 + 5x_2 + 4x_3 \\ \text{s.t} & 2x_1 + 3x_2 \leqslant 8 \\ & 2x_2 + 5x_3 \leqslant 10 \\ & 3x1 + 2x_2 + 4x_4 \leqslant 15 \\ & x_1, x_2, x_3 \geqslant 0 \end{array} \right.$$

		$c_j \rightarrow$	3	3	4	U	U	0
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value $b (= x_B)$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>
0	$s_1$	8	2	3	0	1	0	0
0	$s_2$	10	0	2	5	0	1	0
0	$s_3$	15	3	2	4	0	0	1
Z = 0		$z_{j}$	0	0	0	0	0	0
		$c_j - z_j$	3	5	4	0	0	0

A.Belcaid 32/38

Test d'optimalite On calcule l'expression

$$c_{j}-z_{j}=c_{j}-\sum_{i}c_{Bi}x_{j}$$

<u>A.Belcaid</u> 33/38

Test d'optimalite On calcule l'expression

$$c_{\mathfrak{j}}-z_{\mathfrak{j}}=c_{\mathfrak{j}}-\sum_{\mathfrak{i}}c_{B\mathfrak{i}}x_{\mathfrak{j}}$$

# **Optimalité**

<u>A.Belcaid</u> 33/38

Test d'optimalite On calcule l'expression

$$c_{j}-z_{j}=c_{j}-\sum_{i}c_{Bi}x_{j}$$

### **Optimalité**

① Si tous les  $c_j - z_j \leqslant 0$ , alors la solution obtenue est optimale.

<u>A.Belcaid</u> 33/38

**Test d'optimalite** On calcule l'expression

$$c_{j}-z_{j}=c_{j}-\sum_{i}c_{Bi}x_{j}$$

### Optimalité

- ① Si tous les  $c_j z_j \leq 0$ , alors la solution obtenue est optimale.
- ② Si on trouve une colonne  $c_j-z_j>0$  tel que tous les coefficients  $a_{i\,k}<0$ . Alors le problème est **non borné**.

A.Belcaid 33/38

Test d'optimalite On calcule l'expression

$$c_{j}-z_{j}=c_{j}-\sum_{i}c_{Bi}x_{j}$$

### **Optimalité**

- ① Si tous les  $c_j z_j \leq 0$ , alors la solution obtenue est optimale.
- ② Si on trouve une colonne  $c_j-z_j>0$  tel que tous les coefficients  $\alpha_{i\,k}<0$ . Alors le problème est **non borné**.
- ⑤ Finalement, si pour une colonne  $c_j z_j > 0$  et qui contient un coefficient positive ( $a_{ik} > 0$ . Alors la solution peut être **amelioree**.

A.Belcaid 33/38

### Variable entrante

Pour décider la variable entrante, on choisit simpelement celle avec le plus grande participation:

$$c_k - z_k = \max\left\{(c_j - z_j) \mid ; c_j - z_j > 0\right\}.$$

A.Belcaid 34/38

### Variable entrante

Pour décider la variable entrante, on choisit simpelement celle avec le plus grande participation:

$$c_k - z_k = \max\left\{(c_j - z_j) \mid ; c_j - z_j > 0\right\}.$$

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables <b>B</b>	$\begin{aligned} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} \ (= \textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}} \ ) \end{aligned}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	<i>s</i> <sub>2</sub>	s <sub>3</sub>
0 0 0	$s_1$ $s_2$ $s_3$	8 10 15	2 0 3	3 2 2	0 5 4	1 0 0	0 1 0	0 0 1
Z = 0		$c_j^{z_j}$ $c_j - z_j$	0 3	0 5 ↑	0 4	0	0	0

Cette colonne est appelle colonne pivot.

A.Belcaid 34/38

# Variable Sortante

Variable sortante:

A.Belcaid 35/38



#### Variable sortante:

### Variable sortante

Pour déterminer la variable sortante, on divise chaque élément b<sub>i</sub> par le coefficient non nul de la colonne pivot.

$$\frac{x_{Br}}{\alpha_{rj}} = \min \left\{ \frac{x_{Bi}}{\alpha_{rj}} \mid \alpha_{rj} > 0 \right\}$$

Ce rapport est appelé rapport d'échange.

La ligne de cette variable est appelle ligne pivot.

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables <b>B</b>	$\begin{array}{c} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} \left(=\textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}}\right) \end{array}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	Min Ratio $x_B/x_2$
0	$s_1$	8	2	3	0	1	0	0	8/3 →
0	$s_2$	10	0	2	5	0	1	0	10/2
0	$s_3$	15	3	2	4	0	0	1	15/2
Z = 0		$z_j$	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - z_j$	3	5 ↑	4	0	0	0	

A.Belcaid 35/38

La dernière étape consiste adapter les coefficients du pivot.

Dans la ligne pivot, le coefficient du pivot doit être 0.

Ceci peut être réalise par la méthode de substitution de Gauss.

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables B	$\begin{aligned} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} (= \textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}}) \end{aligned}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	Min Ratio x <sub>B</sub> /x <sub>2</sub>
0	$s_1$	8	2	3	0	1	0	0	8/3 →
0	s <sub>2</sub>	10	0	2	5	0	1	0	10/2
0	$s_3$	15	3	2	4	0	0	1	15/2
Z = 0		$z_j$	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - z_j$	3	5	4	0	0	0	
				1					

<u>A.Belcaid</u> 36/38

La dernière étape consiste adapter les coefficients du pivot.

- Dans la ligne pivot, le coefficient du pivot doit être 0.
- 2 Dans les autres lignes, le coefficient doit être null.

Ceci peut être réalise par la méthode de **substitution de Gauss**.

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables B	$\begin{aligned} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} (= \textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}}) \end{aligned}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	Min Ratio x <sub>B</sub> /x <sub>2</sub>
0	$s_1$	8	2	3	0	1	0	0	8/3 →
0	$s_2$	10	0	2	5	0	1	0	10/2
0	s <sub>3</sub>	15	3	2	4	0	0	1	15/2
Z = 0		$z_i$	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - z_j$	3	5 ↑	4	0	0	0	

A.Belcaid 36/38

La dernière étape consiste adapter les coefficients du pivot.

- Dans la ligne pivot, le coefficient du pivot doit être 0.
- 2 Dans les autres lignes, le coefficient doit être null.

Ceci peut être réalise par la méthode de substitution de Gauss.

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables B	$\begin{array}{c} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} \left( = \textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}} \right) \end{array}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	Min Ratio x <sub>B</sub> /x <sub>2</sub>
0	$s_1$	8	2	3	0	1	0	0	8/3 →
0	$s_2$	10	0	2	5	0	1	0	10/2
0	s <sub>3</sub>	15	3	2	4	0	0	1	15/2
Z = 0		$z_i$	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - z_j$	3	5	4	0	0	0	
				T					

<u>A.Belcaid</u> 36/38

La dernière étape consiste adapter les coefficients du pivot.

- Dans la ligne pivot, le coefficient du pivot doit être 0.
- 2 Dans les autres lignes, le coefficient doit être null.

Ceci peut être réalise par la méthode de substitution de Gauss.

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables B	$\begin{array}{c} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} \left( = \textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}} \right) \end{array}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	Min Ratio x <sub>B</sub> /x <sub>2</sub>
0	s <sub>1</sub>	8	2	3	0	1	0	0	8/3 →
0	$s_2$	10	0	2	5	0	1	0	10/2
0	$s_3$	15	3	2	4	0	0	1	15/2
Z = 0		$z_i$	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - z_j$	3	5 ↑	4	0	0	0	

$$R_2 = R_2 - 2R_1$$

A.Belcaid 36/38

La dernière étape consiste adapter les coefficients du pivot.

- Dans la ligne pivot, le coefficient du pivot doit être 0.
- Dans les autres lignes, le coefficient doit être null.

Ceci peut être réalise par la méthode de substitution de Gauss.

		$c_j \rightarrow$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables B	$\begin{array}{c} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{\textbf{b}} \left( = \textit{\textbf{x}}_{\textit{\textbf{B}}} \right) \end{array}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	<i>s</i> <sub>3</sub>	Min Ratio x <sub>B</sub> /x <sub>2</sub>
0	$s_1$	8	2	3	0	1	0	0	8/3 →
0	$s_2$	10	0	2	5	0	1	0	10/2
0	s <sub>3</sub>	15	3	2	4	0	0	1	15/2
Z = 0		$z_i$	0	0	0	0	0	0	
		$c_j - z_j$	3	5	4	0	0	0	
				T					

- $R_2 = R_2 2R_1$
- $R_3 = R_3 2R_1$

A.Belcaid 36/38

### Nouvelle solution

## Question

Calculer le résultat de ce changement, puis repreniez les **étapes précédentes** pour la nouvelle solution.

A.Belcaid 37/38

### Nouvelle solution

## Question

Calculer le résultat de ce changement, puis repreniez les **étapes précédentes** pour la nouvelle solution.

A.Belcaid 37/38

### Question

Calculer le résultat de ce changement, puis repreniez les **étapes précédentes** pour la nouvelle solution.

		$c_j \to$	3	5	4	0	0	0	
Basics Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value b (= x <sub>B</sub> )	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	$s_1$	<i>s</i> <sub>2</sub>	s <sub>3</sub>	Min Ratio $x_B/x_3$
5	$x_2$	8/3	2/3	1	0	1/3	0	0	_
0	$s_2$	14/3	- 4/3	0	(5)	- 2/3	1	0	(14/3)/5 →
0	$s_3$	29/3	5/3	0	4	- 2/3	0	1	(29/3)/4
Z = 40/3		$z_j$	10/3	5	0	5/3	0	0	
		$c_j - z_j$	- 1/3	0	4	- 5/3	0	0	
					1				

Figure: Iteration 1 du simplexe

A.Belcaid 37/38

## Deux dernières itérations

		$c_j \to$	3	5	4	0	0	0	
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables <b>B</b>	Basic Variables Value b (= x <sub>B</sub> )	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	$s_1$	$s_2$	s <sub>3</sub>	Min Ratio $x_B/x_1$
5	$x_2$	8/3	2/3	1	0	1/3	0	0	(8/3)/(2/3) = 4
4	$x_3$	14/15	- 4/15	0	1	- 2/15	1/5	0	-
0	s <sub>3</sub>	89/15	41/15	0	0	2/15	- 4/5	1	(89/15)/(41/15) = 2.17 →
Z = 256/15		$z_j$	34/15	5	4	17/15	4/5	0	
		$c_j - z_j$	11/15 ↑	0	0	- 17/15	- 4/5	0	

Figure: Iteration 2 du simplexe

A.Belcaid 38/38

### Deux dernières itérations

		$c_j \to$	3	5	4	0	$\theta$	0	
Basic Variables Coefficient	Basic Variables	Basic Variables Value	$x_1$	$x_2$	<i>x</i> <sub>3</sub>	$s_1$	$s_2$	s <sub>3</sub>	Min Ratio
$c_B$	variables B	$b = x_B$							$x_B/x_1$
5	$x_2$	8/3	2/3	1	0	1/3	0	0	(8/3)/(2/3) = 4
4	$x_3$	14/15	- 4/15	0	1	- 2/15	1/5	0	-
0	s <sub>3</sub>	89/15	41/15	0	0	2/15	- 4/5	1	(89/15)/(41/15) = 2.17 →
Z = 256/15		$z_j$	34/15	5	4	17/15	4/5	0	
		$c_j - z_j$	11/15	0	0	- 17/15	- 4/5	0	
			1						

Figure: Iteration 2 du simplexe

		$c_j \to$	3	5	4	0	0	0
Basic Variables Coefficient $c_B$	Basic Variables B	$\begin{array}{c} \textit{Basic Variables} \\ \textit{Value} \\ \textit{b} \ (= x_{\textit{B}}) \end{array}$	<i>x</i> <sub>1</sub>	<i>x</i> <sub>2</sub>	<i>x</i> <sub>3</sub>	<i>s</i> <sub>1</sub>	s <sub>2</sub>	s <sub>3</sub>
5	x <sub>2</sub>	50/41	0	1	0	15/41	8/41	- 10/41
4	x3	62/41	0	0	1	- 6/41	5/41	4/41
3	$x_1$	89/41	1	0	0	- 2/41	- 12/41	15/41
Z = 765/41		$z_{j}$	3	5	4	45/41	24/41	11/41
		$c_j - z_j$	0	0	0	- 45/41	- 24/41	- 11/41

Figure: Iteration 3 du simplexe (finale)

A.Belcaid 38/38