

# **Résolution des Problèmes de Programmation Linéaire par la Méthode du Simplexe : Méthode en deux phases / Cas particuliers du Simplexe**

---

Institut Supérieur des Sciences (HIS)

# Plan

- Points clés du cours précédent
- Questions concernant le Simplexe
- Méthode en deux phases
- Cas particuliers du Simplexe
- Infaisabilité
- Non-bornitude
- Optima alternatifs
- Dégénérescence et cycle

## Méthode du simplexe : Cas particuliers

- **Infaisabilité** : se produit lorsqu'il n'existe aucune solution faisable satisfaisant toutes les contraintes.
- **Non-bornitude** : se produit lorsque la fonction objectif peut être augmentée indéfiniment sans violer aucune contrainte.
- **Optima alternatifs** : se produit lorsqu'il existe plusieurs optima globaux ayant la même valeur de la fonction objectif.
- **Dégénérescence** : se produit lorsqu'une ou plusieurs variables de base deviennent nulles au cours du processus itératif.

## Cas particuliers : Infaisabilité

- Région faisable vide.
- Peut être détectée à l'aide de la méthode en deux phases.
- La fonction objectif ( $\sum R_i$ ) de la phase 1 ne peut pas être égale à 0.

$$\text{Maximiser } z = 2x_1 - 3x_2$$

$$\text{s.c. } x_1 + x_2 \leq 2$$

$$2x_1 - 2x_2 \geq 5$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Cas particuliers : Non-bornitude

- Les solutions non bornées permettent des augmentations arbitraires des variables sans violer les contraintes.
- La non-bornitude peut indiquer un modèle mal construit.

$$\text{Maximiser } z = 2x_1 + x_2$$

$$\text{s.c. } x_1 - x_2 \leq 10$$

$$2x_1 \leq 40$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Cas particuliers : Non-bornitude

$$\text{Maximiser } z = 2x_1 + x_2$$

$$\text{s.c. } x_1 - x_2 \leq 10$$

$$2x_1 \leq 40$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Détection de la non-bornitude

La méthode du simplexe indique une solution non bornée lorsque toutes les valeurs des ratios sont soit infinies, soit négatives, ce qui empêche l'identification d'une variable sortante.

Base	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	RHS	Ratio
$z$	-2	-1	0	0	0	
$S_1$	1	-1	1	0	10	Négatif
$S_2$	2	0	0	1	40	Infini

## Cas particuliers : Optima alternatifs

- Un problème de programmation linéaire peut admettre une infinité d'optima alternatifs lorsque la fonction objectif est parallèle à une contrainte.
- Tout point sur cette droite de contrainte est également optimal.
- Les optima alternatifs donnent différentes solutions avec la même valeur optimale.

$$\text{Maximiser } z = 2x_1 + 4x_2$$

$$\text{s.c. } x_1 + 2x_2 \leq 5$$

$$x_1 + x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Cas particuliers : Optima alternatifs

$$\text{Maximiser } z = 2x_1 + 4x_2$$

$$\text{s.c. } x_1 + 2x_2 \leq 5$$

$$x_1 + x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Cas particuliers : Optima alternatifs

Base	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	RHS
$z$	-2	-4	0	0	0
$S_1$	1	2	1	0	5
$S_2$	1	1	0	1	4

- Variable entrante :  $x_2$
- Variable sortante :  $S_1$
- Ligne pivot =  $\frac{1}{2}$  ligne pivot
- Mise à jour des autres lignes par pivot

## Cas particuliers : Optima alternatifs

- Si une variable non basique a un coefficient nul, elle peut remplacer une variable basique sans modifier la valeur de la fonction objectif.

Base	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	RHS
$z$	0	0	2	0	10
$x_2$	0.5	1	0.5	0	2.5
$S_2$	0.5	0	-0.5	1	1.5

## Cas particuliers : Dégénérescence

- Des égalités peuvent apparaître dans le test du ratio minimum.
- Cela conduit à une solution dégénérée.
- La dégénérescence peut entraîner un cycle infini du simplexe.

$$\text{Maximiser } z = 3x_1 + 9x_2$$

$$\text{s.c. } x_1 + 4x_2 \leq 8$$

$$x_1 + 2x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Cas particuliers : Dégénérescence

Base	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	RHS	Ratio
$z$	-3	-9	0	0	0	
$S_1$	1	4	1	0	8	2
$S_2$	1	2	0	1	4	2

## Cas particuliers : Dégénérescence

Base	$x_1$	$x_2$	$S_1$	$S_2$	RHS
$z$	0	0	1.5	1.5	18
$x_2$	0	1	0.5	-0.5	2
$x_1$	1	0	-1	2	0

## Interprétation de la dégénérescence

- La dégénérescence peut indiquer une contrainte redondante.
- Les variables de base changent sans quitter le sommet.
- La valeur de la fonction objectif reste constante.

## Résumé : Cas particuliers du simplexe

- Infaisabilité
- Non-bornitude
- Optima alternatifs
- Dégénérescence et cyclage

## La dégénérescence peut provoquer le cyclage

- Le **cyclage** se produit lorsque l'algorithme du simplexe boucle entre plusieurs solutions sans atteindre la solution optimale, à cause de la dégénérescence.
- Cela peut conduire à une boucle infinie de l'algorithme du simplexe.
- Pour éviter le cyclage, des règles anti-cyclage, comme la **règle de Bland**, peuvent être appliquées afin d'éviter de revisiter la même solution et d'améliorer l'efficacité de l'algorithme.
- S'il existe plusieurs ratios minimaux, on choisit comme variable entrante la variable  $x_j$  ayant l'indice le plus petit.

## Exemple de cyclage

$$\begin{aligned} \text{Maximiser} \quad & z = 2.3x_1 + 2.15x_2 - 13.55x_3 - 0.4x_4 \\ \text{s.c.} \quad & 0.4x_1 + 0.2x_2 - 1.4x_3 - 0.2x_4 \leq 0 \\ & - 7.8x_1 - 1.4x_2 + 7.8x_3 + 0.4x_4 \leq 0 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{aligned}$$

## Exemple de cyclage : Tableau initial

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	-2.3	-2.15	13.55	0.4	0	0	0
$x_5$	0.4	0.2	-1.4	-0.2	1	0	0
$x_6$	-7.8	-1.4	7.8	0.4	0	1	0

Nous sommes à l'origine  $(0, 0, \dots, 0)$ .

## Exemple de cyclage

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	0	-1	5.5	-0.75	5.75	0	0
$x_1$	1	0.5	-3.5	-0.5	2.5	0	0
$x_6$	0	2.5	-19.5	-3.5	19.5	1	0

Nous sommes à l'origine  $(0, 0, \dots, 0)$ .

## Exemple de cyclage

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	0	0	-2.3	-2.15	13.55	0.4	0
$x_1$	1	0	0.4	0.2	-1.4	-0.2	0
$x_2$	0	1	-7.8	-1.4	7.8	0.4	0

Nous sommes à l'origine  $(0, 0, \dots, 0)$ .

## Exemple de cyclage

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	5.75	0	0	-1	5.5	-0.75	0
$x_3$	2.5	0	1	0.5	-3.5	-0.5	0
$x_6$	19.5	1	0	2.5	-19.5	-3.5	0

Nous sommes à l'origine  $(0, 0, \dots, 0)$ .

## Exemple de cyclage

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	13.55	0.4	0	0	-2.3	-2.15	0
$x_3$	-1.4	-0.2	1	0	0.4	0.2	0
$x_4$	7.8	0.4	0	1	-7.8	-1.4	0

Nous sommes à l'origine  $(0, 0, \dots, 0)$ .

## Exemple de cyclage

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	5.5	-0.75	5.75	0	0	-1	0
$x_5$	-3.5	-0.5	2.5	0	1	0.5	0
$x_4$	-19.5	-3.5	19.5	1	0	2.5	0

Nous sommes à l'origine  $(0, 0, \dots, 0)$ .

## Retour à l'état initial

Base	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	RHS
$z$	-2.3	-2.15	13.55	0.4	0	0	0
$x_5$	0.4	0.2	-1.4	-0.2	1	0	0
$x_4$	-7.8	-1.4	7.8	0.4	0	1	0

Le simplexe est revenu à son état initial.

## Cyclage infini

Le simplexe va continuer à cybler indéfiniment entre ces états sans atteindre la solution optimale.

## Analyse de sensibilité

- L'analyse de sensibilité (ou analyse post-optimale) étudie comment la solution optimale est affectée par des variations dans des intervalles donnés :
  - variations du second membre (RHS),
  - variations des coefficients de la fonction objectif.
- Les décideurs évoluent dans des environnements dynamiques avec des estimations imprécises.
- L'analyse de sensibilité permet de répondre à des questions de type « que se passe-t-il si ? »

## Analyse de sensibilité graphique

On distingue deux cas :

- ① Sensibilité de la solution optimale aux variations des ressources disponibles (second membre des contraintes).
- ② Sensibilité de la solution optimale aux variations du profit unitaire ou du coût unitaire (coefficients de la fonction objectif).

## Variation du second membre

- L'entreprise JOBCO fabrique deux produits sur deux machines.
- Les temps de traitement et les revenus unitaires sont :
  - Produit 1 : 2 h sur la machine 1, 1 h sur la machine 2, revenu 30\$ par unité.
  - Produit 2 : 1 h sur la machine 1, 3 h sur la machine 2, revenu 20\$ par unité.
- Le temps total disponible sur chaque machine est de 8 heures par jour.
- $x_1$  et  $x_2$  représentent les quantités journalières produites.

$$\text{Maximiser } z = 30x_1 + 20x_2$$

$$\text{s.c. } 2x_1 + x_2 \leq 8$$

$$x_1 + 3x_2 \leq 8$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Changements du second membre (RHS)

- JOBCO fabrique deux produits sur deux machines.
- Les temps de traitement et les revenus unitaires sont :
  - Produit 1 : 2 h sur la machine 1, 1 h sur la machine 2, 30\$ par unité.
  - Produit 2 : 1 h sur la machine 1, 3 h sur la machine 2, 20\$ par unité.
- Le temps total disponible par jour pour chaque machine est de 8 h.
- $x_1$  et  $x_2$  représentent le nombre quotidien d'unités produites.

$$\max z = 30x_1 + 20x_2$$

s.c.

$$\begin{cases} 2x_1 + x_2 \leq 8 \\ x_1 + 3x_2 \leq 8 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

## Changements du second membre (RHS)

- Augmenter la capacité de la machine 1 de 8 à 9 heures déplace la solution optimale vers le point G.
- Taux de variation du revenu :

$$\frac{z_G - z_C}{9 - 8}$$

- $\frac{142 - 128}{1} = 14$  \$/heure
- Le point G doit rester entre B et F.
- Le prix dual de la capacité de la machine 2 est de 2 \$/heure.

## Prix duals

- Le prix dual est le taux de variation de la fonction objectif par unité de variation d'une ressource.
- Les termes « prix dual » ou « prix de l'ombre » sont standards en programmation linéaire.
- Le prix dual de 14 \$/heure reste valide tant que la contrainte de la machine 1 se déplace parallèlement entre B et F.
- Ce prix n'est valide que dans l'intervalle de faisabilité :

$$2,67 \leq \text{capacité machine 1} \leq 16$$

- En dehors de cet intervalle, le prix dual change.

## Questions sur les changements du RHS

- **Question 1 :** Si JOBCO peut augmenter la capacité des deux machines, laquelle doit être prioritaire ?
- **Réponse :** La machine 1, car chaque heure supplémentaire génère 14 \$ contre seulement 2 \$ pour la machine 2.
- **Question 2 :** Augmenter les capacités coûte 10 \$/heure par machine. Est-ce rentable ?
- **Réponse :** Seule la machine 1 est rentable :

$$14 - 10 = 4 \text{ \$} \quad \text{contre} \quad 2 - 10 = -8 \text{ \$}$$

## Questions sur les changements du RHS

- **Question 3 :** Si la capacité de la machine 1 passe de 8 à 13 h, quel est l'impact ?
- **Réponse :** L'augmentation est dans l'intervalle de faisabilité :

$$14(13 - 8) = 70 \text{ \$}$$

Le revenu passe de 128 \\$ à 198 \\$.

- **Question 4 :** Et si la capacité passe à 20 h ?
- **Réponse :** Cette valeur est hors de l'intervalle de faisabilité, une nouvelle analyse est nécessaire.

## Changement des coefficients de la fonction objectif

- Maximiser :

$$z = c_1x_1 + c_2x_2$$

- Étudier l'effet des variations de  $c_1$  et  $c_2$ .
- Les changements des coefficients modifient la pente des droites d'iso-profit.
- La solution optimale en C reste valable si la pente reste entre BF et DE.
- Intervalle d'optimalité :

$$\frac{1}{3} \leq \frac{c_1}{c_2} \leq 2$$

## Questions sur les coefficients objectifs

- **Question 1 :** Si  $c_1 = 35$  et  $c_2 = 25$ , l'optimum change-t-il ?
- **Réponse :** Non, car :

$$\frac{35}{25} = 1,4 \in \left(\frac{1}{3}, 2\right)$$

- **Question 2 :** Si  $c_2 = 20$ , quel est l'intervalle de  $c_1$  ?
- **Réponse :**

$$20 \times \frac{1}{3} \leq c_1 \leq 2 \times 20$$

# Conclusion

- La méthode en deux phases permet de trouver une solution réalisable initiale pour le Simplex.
- Le Simplex présente des cas particuliers : dégénérescence, non-bornitude, infaisabilité.
- Le cyclage peut apparaître en cas de dégénérescence et doit être contrôlé.
- L'analyse de sensibilité graphique est un outil efficace pour étudier l'impact des paramètres en dimension 2.