

MÉTHODE DU SIMPLEXE

$$(PL) : \max_{x \in \mathbb{R}^n} [F(x) = c^\top x]$$

$$Ax = b$$

$$x \geq 0$$

avec la matrice $A \in \mathcal{M}_{m \times n}$ (n variables, m contraintes). On dispose d'une base B avec la décomposition

$$x = \begin{pmatrix} x_B \\ x_H \end{pmatrix}, \quad x_B \in \mathbb{R}^m, \quad x_H \in \mathbb{R}^{n-m}$$

$$A = (I_m \mid A_H) \quad (\text{forme simpliciale})$$

1 Simplexe en phase 2 (sans variable artificielle)

- **Coûts réduits**

Soit \underline{x} une solution de base réalisable associée à la base B (i.e. $\underline{x}_B = b$ et $\underline{x}_H = 0$).

$$F(x) = F(\underline{x}) + L_H^\top x_H$$

$$L_H^\top = c_H^\top - c_B^\top A_H$$

- **Variable entrante** $x_e \in x_H$.

$$x_e \leftarrow \max_j [(L_H)_j], \text{ avec } (L_H)_j > 0$$

Remarque : si on cherche $\min_x F(x)$, alors $x_e \leftarrow \min_j [(L_H)_j]$, avec $(L_H)_j < 0$

- **Variable sortante** $x_s \in x_B$.

$$x_s \leftarrow x_e = \min_j \left[\frac{b_j}{a_{j,e}}, \text{ avec } a_{j,e} = (A_H)_{j,e} > 0 \right]$$

- **Retour à un système simplicial**

$$\text{CHANGEMENT DE BASE : } \begin{aligned} \tilde{B} &= B + \{e\} - \{s\} \\ \tilde{H} &= H - \{e\} + \{s\} \end{aligned}$$

$$\text{RÉÉCRITURE DANS LA NOUVELLE BASE : } A = [I_m \mid A_H] \Rightarrow [A_{\tilde{B}} \mid A_{\tilde{H}}] = A'$$

$$Ax = b \Leftrightarrow (I_m \mid \tilde{A}_{\tilde{H}})x = A_{\tilde{B}}^{-1}b = \tilde{b} \quad \text{avec} \quad \tilde{A}_{\tilde{H}} = A_{\tilde{B}}^{-1}A_{\tilde{H}}$$

$$A_{\tilde{B}} = \begin{pmatrix} 1 & & a_{1,e} & & 0 \\ & \ddots & \vdots & & \\ & & 1 & & \\ & & & a_{s,e} & \\ & & & & 1 \\ & & & \vdots & \\ 0 & & & a_{m,e} & & 1 \end{pmatrix}, \quad A_{\tilde{B}}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & & -a_{1,e}/a_{s,e} & & 0 \\ & \ddots & \vdots & & \\ & & 1 & & \\ & & & 1/a_{s,e} & \\ & & & & 1 \\ & & & \vdots & \\ 0 & & & -a_{m,e}/a_{s,e} & & 1 \end{pmatrix}$$

MISE À JOUR DES COÛTS RÉDUITS :

$$\tilde{F}_{opt} = F_{opt} + (L_H)_e \tilde{b}_s$$

$$\tilde{L}_{\tilde{H}}^\top = L_{\tilde{H}}^\top - (L_H)_e [\tilde{A}_{\tilde{H}}]_s$$

où $[\tilde{A}_{\tilde{H}}]_s$ désigne la ligne s de la matrice $\tilde{A}_{\tilde{H}}$.

• **Tableau du simplexe à l'étape k**

| | | | |
|--|-------------|-------------|---------------------------|
| | x_B | x_H | |
| $B_k = A_B^{-1}$ ↓ étape $k + 1$ | I_m | A_H | b |
| | \bar{L}_B | \bar{L}_H | \bar{F} ← étape $k - 1$ |
| | | L_H | F |

2 Cas d'arrêt du simplexe en phase 2

A chaque étape du simplexe sur (PL) :

- Si $L_H < 0$ alors optimum unique atteint → arrêt.
- Si $L_H \leq 0$ alors
 - Si $(L_H)_e = 0$ et $x_e > 0$ alors optimum non-unique → arrêt.
 - Si $(L_H)_e = 0$ et $x_e = 0$ alors optimum unique (base dégénérée) → arrêt.
- Si $(L_H)_e > 0$ et x_e est non-bornée alors pas d'optimum fini → arrêt.

3 Variables artificielles (simplexe en phase 1)

Variables artificielles $a = (a_1, \dots, a_m)$.

Problème auxiliaire :

$$(PLA) : \min \left[F_{\text{aux}} = \sum_{i=1}^m a_i \right]$$

$$Ax + a = b$$

$$x \geq 0, \quad a \geq 0$$

Cas d'arrêt du simplexe en phase 1 :

A chaque étape du simplexe sur (PLA) :

- Si $F_{\text{aux}} = 0$ et $\nexists a_j \in x_B$ alors solution réalisable obtenue pour (PL) (fin normale) → passage à la phase 2.
- Si $F_{\text{aux}} = 0$ et $\exists a_j \in x_B$ avec $a_j = 0$ alors équations redondantes → suppression des lignes et colonnes associées à a_j et passage à la phase 2.
- Si $F_{\text{aux}} > 0$ alors pas de solution réalisable pour (PL) → arrêt.

4 Analyse post-optimale

B^* base optimale

Conditions d'optimalité : $L_{H^*}^\top = c_{H^*}^\top - L_{B^*}^\top A_{H^*}^* \leq 0$ où A^* est la matrice du dernier tableau du simplexe.

Conditions de faisabilité : $x_{B^*} = A_{B^*}^{-1} b \geq 0$.

5 Dualité et COPD

| | | | |
|--|--|------|--|
| Primal | Dual | COPD | (x^* et y^* sol. optimales) |
| $\max_{x \in \mathbb{R}^n} [F(x) = c^\top x]$ $Ax \leq b$ $x \geq 0$ | $\min_{y \in \mathbb{R}^m} [G(y) = b^\top y]$ $y \geq 0$ $A^\top y \geq c$ | { | $\begin{cases} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j^* < b_i \Rightarrow y_i^* = 0 \\ \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i^* > c_j \Rightarrow x_j^* = 0 \end{cases}$ |
| | | et | $\begin{cases} y_i^* > 0 \Rightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j^* = b_i \\ x_j^* > 0 \Rightarrow \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i^* = c_j \end{cases}$ |