

Introduction à l'optimisation

MU4MEN01 : CALCUL SCIENTIFIQUE – 3 ECTS

RESPONSABLE D'UE ET COURS : FLORENCE OSSART

III. Minimisation sous contraintes-égalités

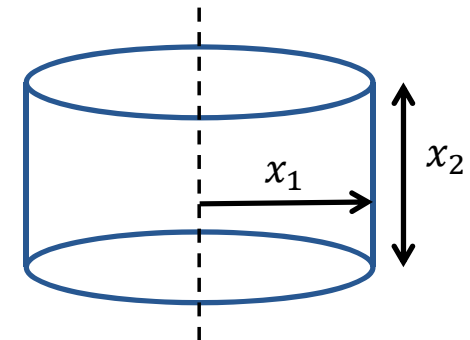
Exemple 1 (déjà vu dans le cours n°1)

→ Situation :

- On veut produire des boîtes cylindriques de volume V_0 donné en utilisant le moins de matière possible. Il faut donc minimiser la surface du cylindre, à volume donné.

→ Formalisation mathématique :

- Variable de décision : $\mathbf{x} = (x_1, x_2)$
- Fonction coût : $J(\mathbf{x}) = 2 \times \pi x_1^2 + 2\pi x_1 x_2$
- Contraintes : $V(\mathbf{x}) = \pi x_1^2 x_2 = V_0 ; x_1 \geq 0 ; x_2 \geq 0$



→ Problème de minimisation sous contrainte :

Trouver \mathbf{x}^* tel que :

$$J(\mathbf{x}^*) = \inf \{ J(\mathbf{x}), \mathbf{x} \in \mathbb{R}^{+2} \}$$

$$\text{soumis à } C(\mathbf{x}) = \pi x_1^2 x_2 - V_0 = 0$$

Exemple 1, résolution analytique

→ Expressions simples => on peut procéder par substitution :

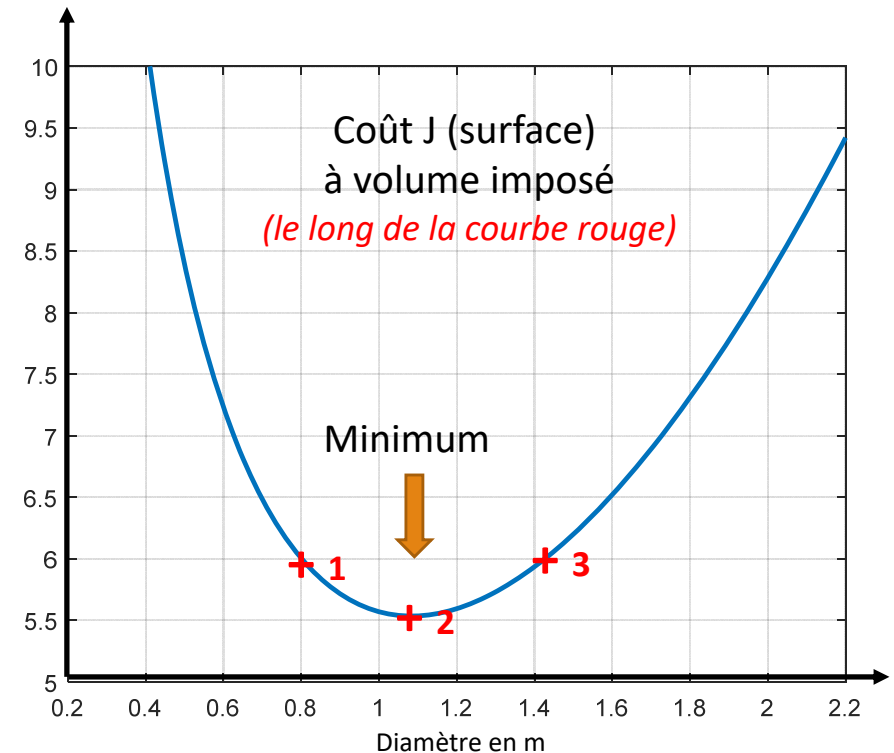
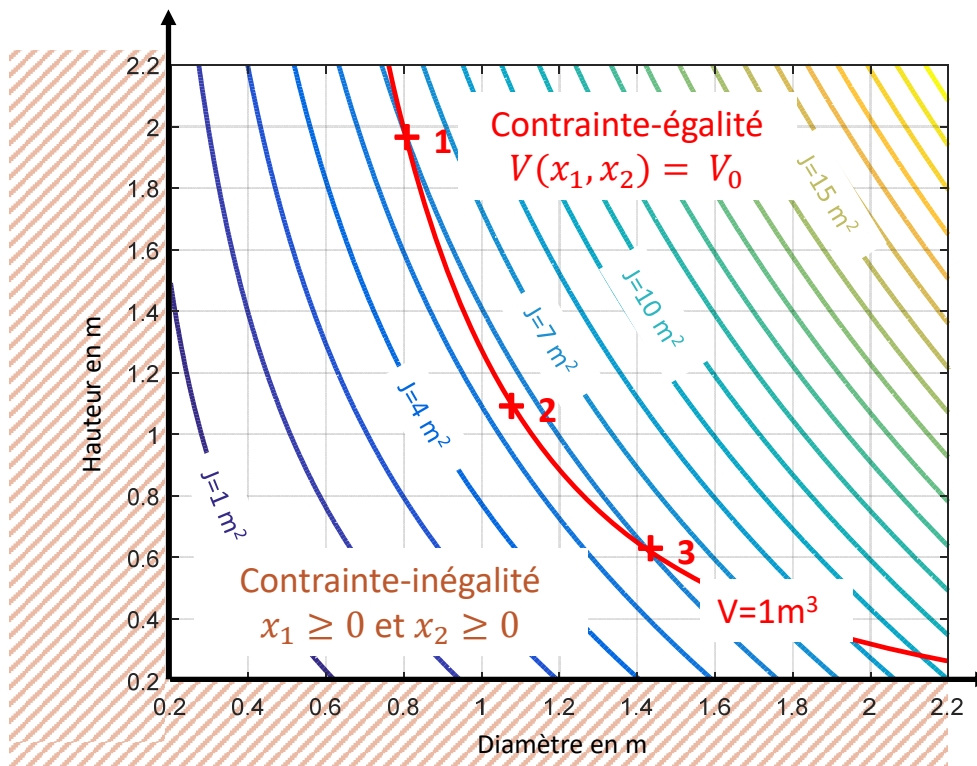
- Utiliser la contrainte pour exprimer x_2 en fonction de x_1
- Reporter dans l'expression du coût
- Minimiser par rapport à x_1

- Résultat : $x_1^* = \sqrt[3]{\frac{V_0}{2\pi}}$ $x_2^* = 2x_1^*$ $J^* = 3\sqrt[3]{2\pi V_0^2}$

- Pour $V_0 = 1 \text{ m}^3$, on obtient : $x_1^* = 0,54 \text{ m}$; $x_2^* = 1,08 \text{ m}$ $J^* = 5,54 \text{ m}^2$

Exemple 1, représentation graphique

→ Représentation du coût (isovaleurs de la surface) et des contraintes :



Position du problème

→ Formulation d'un problème de minimisation avec contrainte-égalité :

Trouver \mathbf{x}^* tel que :

$$J(\mathbf{x}^*) = \inf \{ J(\mathbf{x}), \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \}$$

n variables

$$\text{soumis à } C_j(\mathbf{x}) = 0, j = 1, m$$

m contraintes

Problème : La condition $\nabla J(\mathbf{x}^) = 0$ ne permet pas de déterminer les points critiques, car elle ne prend pas en compte les contraintes*

Méthode de substitution

→ n variables, m contraintes :

=> m relations entre les n variables (1 contrainte => 1 relation)

=> on peut exprimer m variables en fonction des (n-m) autres variables

=> on peut exprimer J en fonction de (n-m) variables

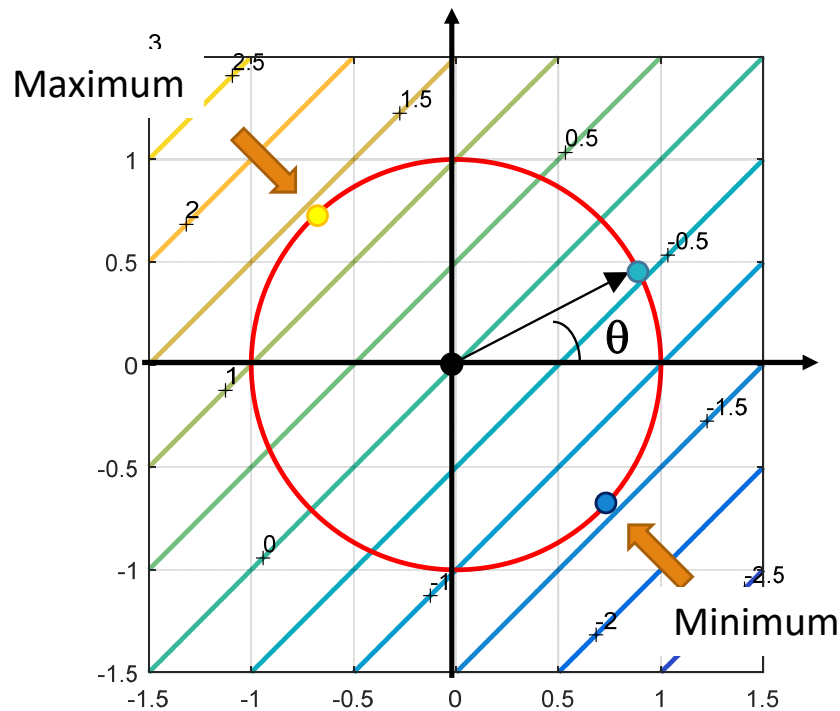
=> on est ramené à un problème de minimisation sans contraintes dans \mathbb{R}^{n-m}

→ Conceptuellement simple, mais l'expression de m variables en fonction des (n-m) autres variables devient vite très compliquée, voire impossible, dès que m augmente

→ Intérêt pratique très limité

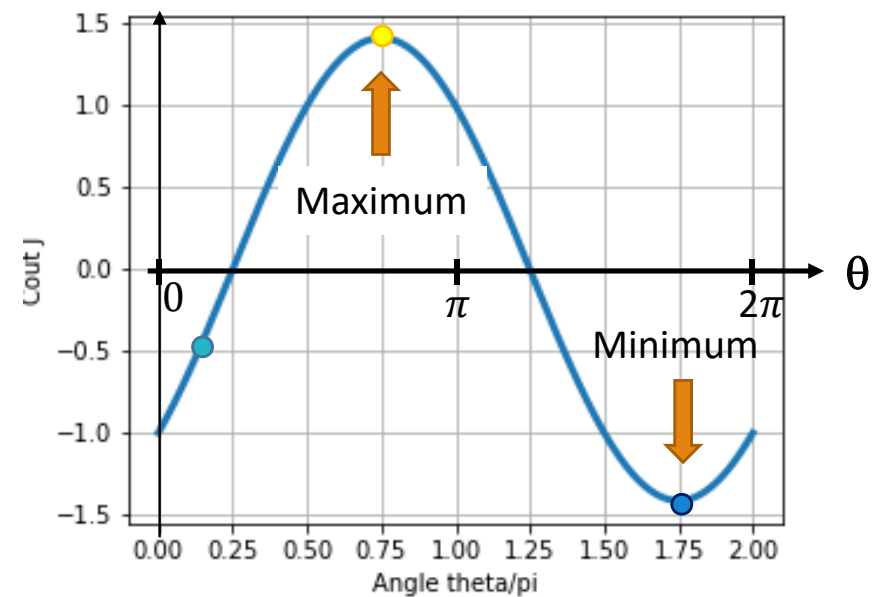
Exemple 2

Minimiser $J(x_1, x_2) = x_2 - x_1$,
 sous contrainte $C(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 1 = 0$



$x_1 = \cos \theta$
 $x_2 = \sin \theta$

Fonction coût le long du cercle rouge :
 $J(\theta) = \sqrt{2} \sin\left(\theta - \frac{\pi}{4}\right)$



Résolution par les multiplicateurs de Lagrange

→ Condition de *point-critique* sous contrainte

→ x^* est un point critique s'il existe m nombres $(\lambda_j)_{j=1,m}$, tels que :

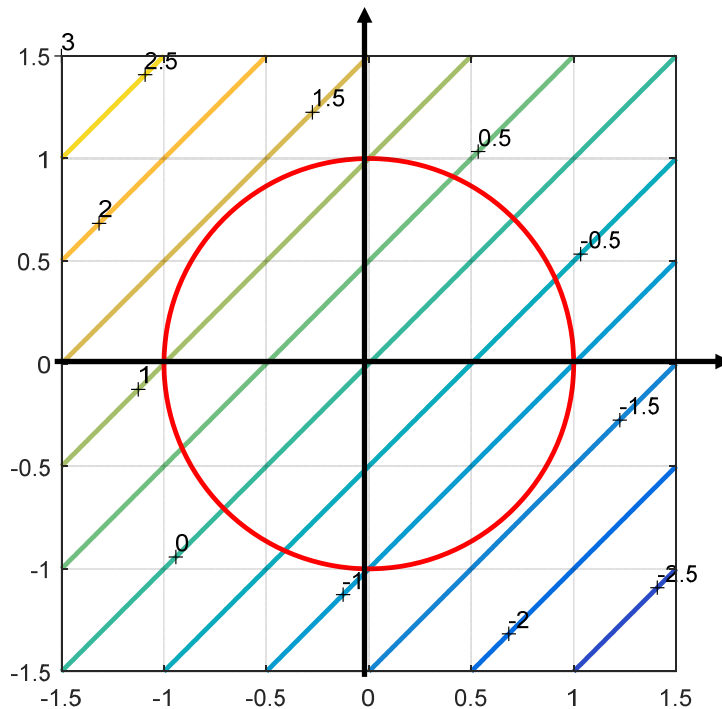
$$\begin{cases} \nabla J(x^*) + \sum_{j=1}^m \lambda_j \cdot \nabla C_j(x^*) = 0 \\ C_j(x^*) = 0, j = 1, m \end{cases}$$

→ Système de $n + m$ équations à $n + m$ inconnues \Rightarrow a priori soluble

→ Les coefficients $(\lambda_j)_{j=1,m}$ sont appelés multiplicateurs de Lagrange

Exemple 2

→ Minimiser $J(x_1, x_2) = x_2 - x_1$, sous contrainte $C(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 1 = 0$



$$\nabla J(x) = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \nabla C(x) = \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 2x_2 \end{pmatrix}$$

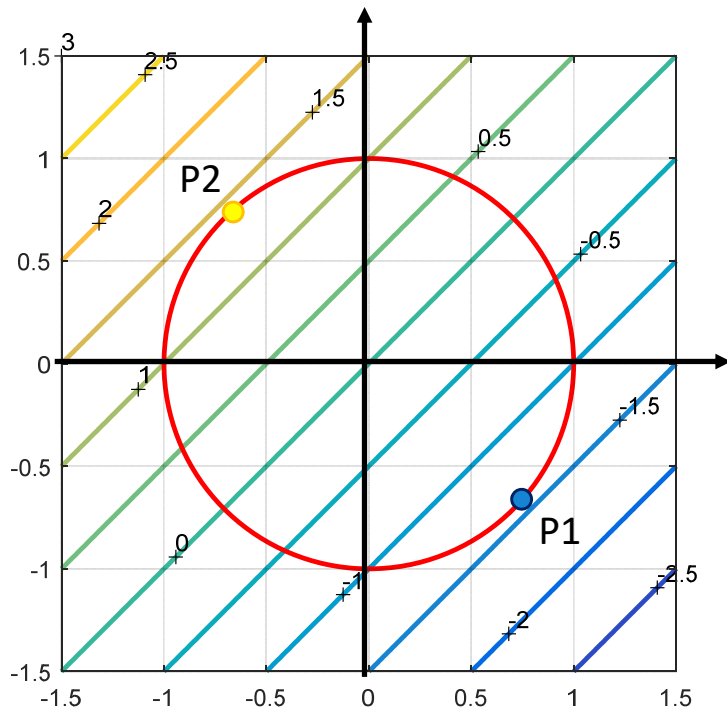
$$\nabla J(x) + \lambda \cdot \nabla C(x) = \begin{pmatrix} -1 + \lambda \cdot 2x_1 \\ 1 + \lambda \cdot 2x_2 \end{pmatrix}$$

Les points critiques sont les solutions du système :

$$\begin{cases} -1 + \lambda \cdot 2x_1 = 0 \\ 1 + \lambda \cdot 2x_2 = 0 \\ x_1^2 + x_2^2 - 1 = 0 \end{cases}$$

Exemple 2

→ Minimiser $J(x_1, x_2) = x_2 - x_1$, sous contrainte $C(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 1 = 0$



Après calculs, on obtient :

Point critique 1 P1 :

$$\lambda = \frac{\sqrt{2}}{2} \quad x_1 = \frac{\sqrt{2}}{2} \quad x_2 = -\frac{\sqrt{2}}{2} \quad J_1 = -\sqrt{2} \approx -1,4$$

Point critique 2 P2 :

$$\lambda = -\frac{\sqrt{2}}{2} \quad x_1 = -\frac{\sqrt{2}}{2} \quad x_2 = \frac{\sqrt{2}}{2} \quad J_2 = \sqrt{2} \approx 1,4$$

La comparaison de J_1 et J_2 montre que P1 correspond à un minimum et P2 à un maximum.

Interprétation géométrique

- Facile dans le cas simple « minimiser $J(x)$, sous contrainte unique $C(x) = 0$ »
- x^* est un point critique s'il existe λ , tel que :

$$\begin{cases} \nabla J(x^*) + \lambda \cdot \nabla C(x^*) = 0 \\ C(x^*) = 0 \end{cases} \quad (n+1 \text{ équations, } n+1 \text{ inconnues})$$

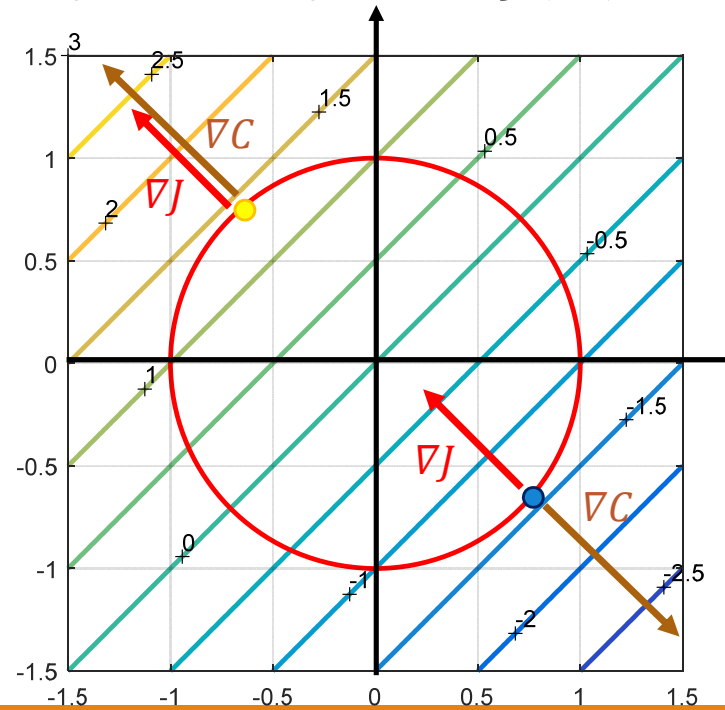
- Géométriquement : au point critique x^* , $\nabla J(x^*)$ et $\nabla C(x^*)$ sont colinéaires

Il n'y a pas d'interprétation du signe de λ sans analyse complémentaire sur la convexité de J et C .

Exemple 2

- Minimiser $J(x_1, x_2) = x_2 - x_1$, sous contrainte $C(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 1 = 0$
- Géométriquement : au point critique x^* , $\nabla J(x^*)$ et $\nabla C(x^*)$ sont colinéaires

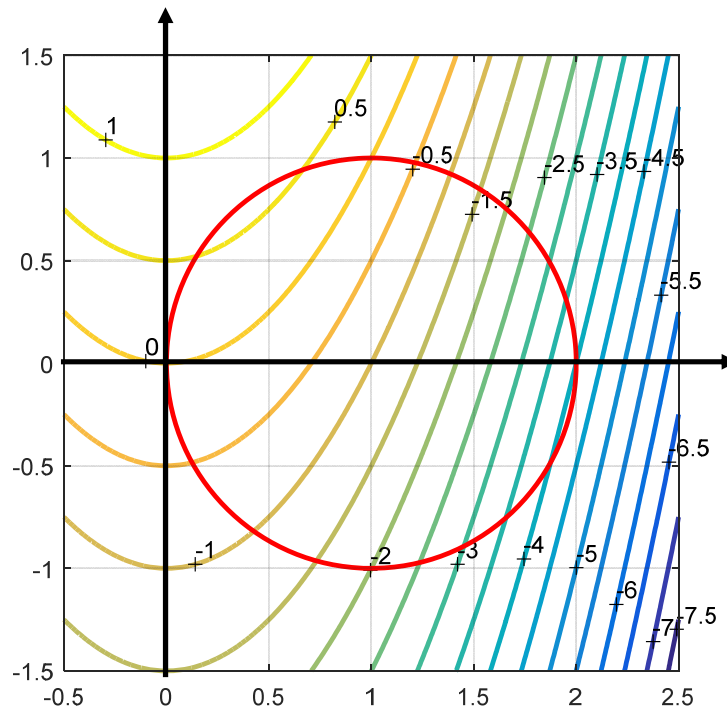
Point critique 1
 $\nabla J(x^*)$ et $\nabla C(x^*)$
sont parallèles



Point critique 2
 $\nabla J(x^*)$ et $\nabla C(x^*)$
sont anti-parallèles

Exemple 3

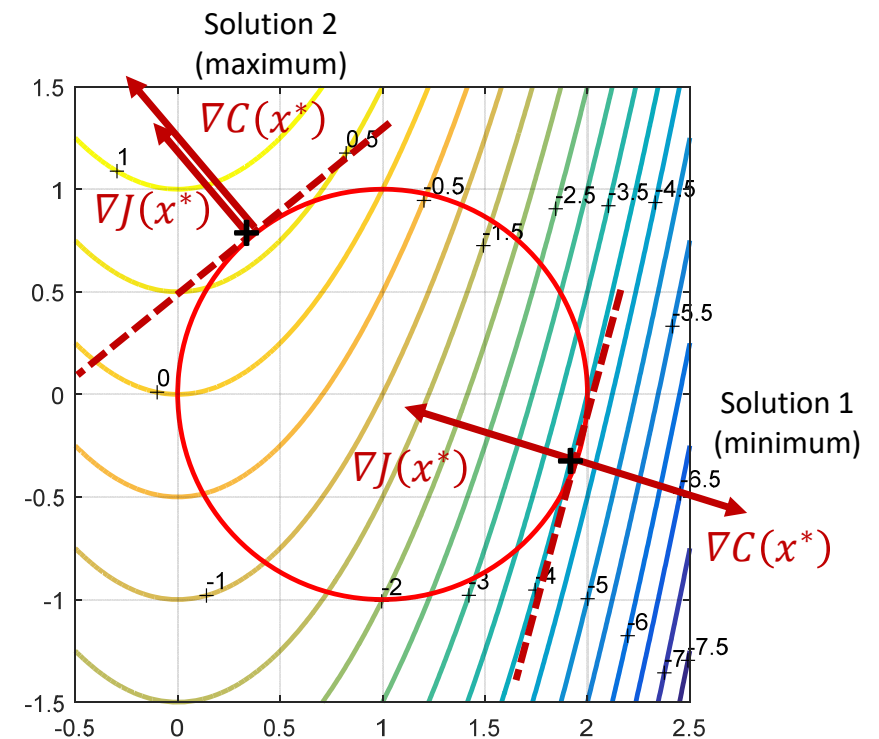
→ Minimiser $J(x_1, x_2) = x_2 - x_1^2$, sous contrainte $C(x_1, x_2) = (x_1 - 1)^2 + x_2^2 - 1 = 0$



Approche géométrique

→ La condition $\nabla J(x^*) + \lambda \cdot \nabla C(x^*) = 0$ exprime qu'au point x^* respectant la contrainte $C(x^*) = 0$, une **condition nécessaire** pour que J présente un extremum est que : $\nabla J(x^*)$ et $\nabla C(x^*)$ sont **colinéaires**, et donc qu'au point x^* l'hyperplan tangent à l'isovaleur $J(x) = J(x^*)$ et l'hyperplan tangent à l'isovaleur $C(x) = 0$ sont confondus.

→ En 2D : recherche de points où la contrainte $C(x) = 0$ est tangente à une isovaleur de J .



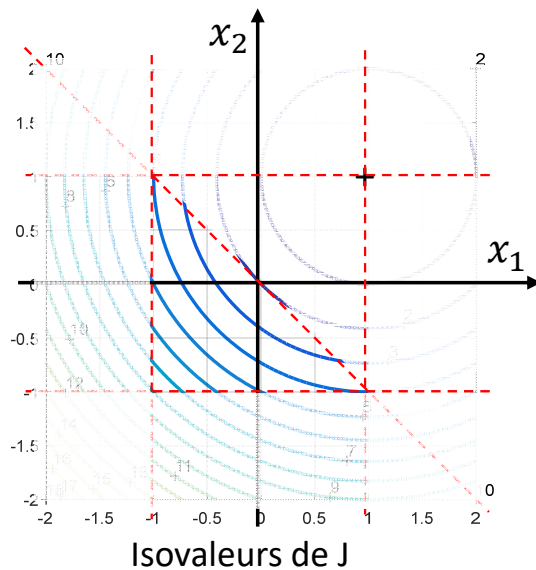
IV. Minimisation sous contraintes-inégalités

OPTIMISATION CONVEXE

Exemple 1

→ Minimiser $J(x_1, x_2) = (x_1 - 1)^2 + (x_2 - 1)^2$,

→ Sous contraintes : $\begin{cases} x_1^2 - 1 \leq 0 \\ x_2^2 - 1 \leq 0 \\ x_1 + x_2 \leq 0 \end{cases}$, qui s'écrivent aussi : $\begin{cases} -1 \leq x_1 \leq 1 \\ -1 \leq x_2 \leq 1 \\ x_1 + x_2 \leq 0 \end{cases}$



En l'absence de contrainte :

J est minimum en $(1, 1)$, où elle vaut 0

En présence des contraintes :

J est minimum en $(0, 0)$, où elle vaut 2

Problème de minimisation convexe

→ Formulation générale

Trouver \mathbf{x}^* tel que :

$$J(\mathbf{x}^*) = \inf \{ J(\mathbf{x}), \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \}$$

soumis à $C_j(\mathbf{x}) \leq 0, j = 1, m$

n variables

m contraintes

Problème convexe si J et C_j sont des fonctions convexes

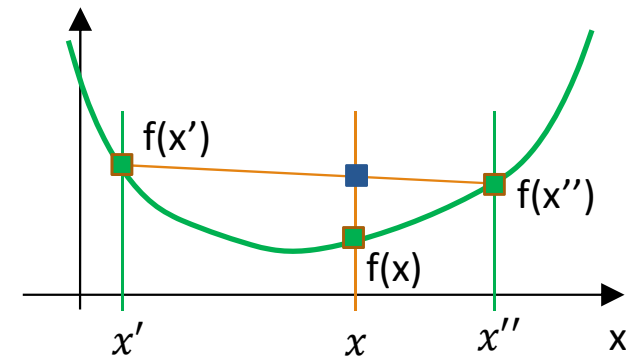
Rappel : fonction convexe

→ « Avec les mains » :

- Toute sécante est au-dessus de la courbe

→ Définition mathématique :

- Soit $x \in]x', x''[$
- Alors : $\exists \lambda \in]0, 1[$ tel que : $x = (1 - \lambda) \cdot x' + \lambda \cdot x''$



- La fonction f est convexe sur $]x', x''[$ ssi $\forall x \quad f(x) \leq (1 - \lambda) \cdot f(x') + \lambda \cdot f(x'')$
- La fonction f est strictement convexe ssi $\forall x \quad f(x) < (1 - \lambda) \cdot f(x') + \lambda \cdot f(x'')$

Propriétés des fonctions convexes

- f convexe $\Rightarrow f$ continue
- Si f est de classe C^2 , f strictement convexe $\Leftrightarrow \forall x \quad H_f(x)$ défini positif
- La somme de deux fonctions convexes est convexe
- La composée de deux fonctions convexes est convexe

Rappel : ensemble convexe

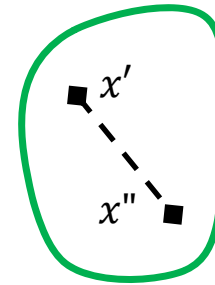
→ « Avec les mains » :

- L'ensemble D est convexe ssi tout segment reliant deux points de D est entièrement contenu dans D

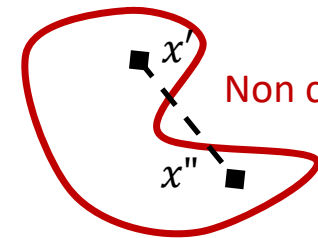
→ Définition mathématique :

- Soit $x \in]x', x''[$
- Alors : $\exists \lambda \in]0, 1[$ tel que : $x = (1 - \lambda) \cdot x' + \lambda \cdot x''$
- L'ensemble D est convexe ssi $\forall (x', x'') \in D^2 \quad x \in]x', x''[\Rightarrow x \in D$

Convexe



Non convexe



→ Propriétés :

- Une intersection d'ensembles convexes est convexe
- L'ensemble défini par $C(x) \leq 0$ est convexe ssi la fonction C est convexe

$$C(x) \leq 0$$

Problème de minimisation convexe

→ Formulation générale :

Trouver \mathbf{x}^* tel que :

$$J(\mathbf{x}^*) = \inf \{ J(\mathbf{x}) , \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \}$$

soumis à $C_j(\mathbf{x}) \leq 0, j = 1, m$

n variables

m contraintes

Problème convexe si J et C_j sont des fonctions convexes

Les contraintes définissent un domaine admissible D convexe

Existence et unicité de la solution :

- S'il existe un minimum \mathbf{x}^* , alors \mathbf{x}^* est un minimum global
- Si J est strictement convexe, alors \mathbf{x}^* est un minimum global unique

Cas 1D

→ Formulation du problème :

- J est fonction d'1 variable réelle x
- Minimiser J , sous contrainte $x \in D$, avec $D = [a, b]$

→ Deux situations sont possibles :

- Si la dérivée s'annule en un point de l'intervalle D :

$\exists a \leq x^* \leq b$ tel que $J'(x^*) = 0$, alors x^* est le minimum de J sur D

- Si la dérivée ne s'annule en aucun point de l'intervalle D :

- Si $J'(x) > 0$ sur D , alors $x^* = a$
- Si $J'(x) < 0$ sur D , alors $x^* = b$



Exercice : faire un schéma pour chaque cas

Cas 1D

→ Illustration :

Cas général

→ Formulation du problème :

- J est fonction de $x \in \mathbb{R}^n$
- Minimiser J , sous contrainte $x \in D$, où D est un domaine convexe

→ Deux situations sont possibles :

- Si le gradient s'annule en un point du domaine D :

$\exists x^* \in D$ tel que $\nabla J(x^*) = 0$, alors x^* est le minimum de J sur D

- Si le gradient ne s'annule en aucun point de l'intervalle D :

- *S'il existe, le minimum se trouve sur la frontière du domaine D*

- Il existe différents algorithmes pour traiter le problème



Voir exemple 1

Théorème de Karush-Kuhn-Tucker

→ On introduit les multiplicateurs de Lagrange $(\lambda_j)_{j=1,m}$

→ Le problème admet une solution ssi le système suivant admet une solution :

$$\left\{ \begin{array}{ll} \left\{ \begin{array}{l} \forall j = 1, m \quad \lambda_j \cdot C_j(x) = 0 \\ \nabla J(x) + \sum_{j=1}^m \lambda_j \cdot \nabla C_j(x) = 0 \end{array} \right. & \begin{array}{l} (1) \\ (2) \end{array} \\ \begin{array}{l} \forall j = 1, m \quad C_j(x) \leq 0 \\ \forall j = 1, m \quad \lambda_j \geq 0 \end{array} & \begin{array}{l} (3) \\ (4) \end{array} \end{array} \right.$$

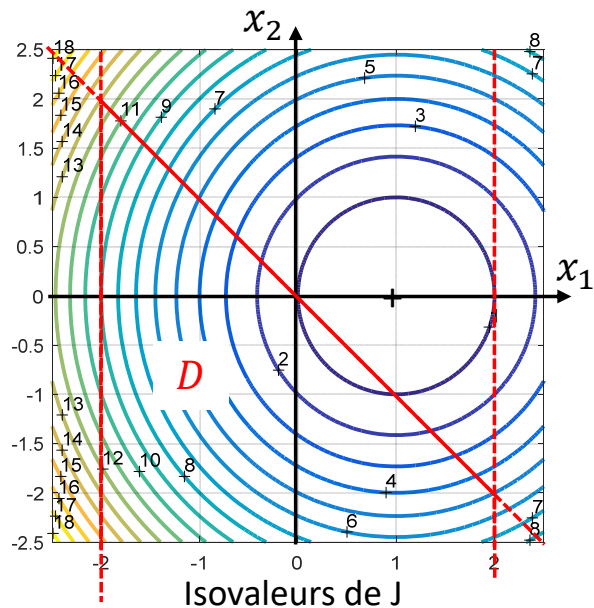
→ (1) & (2) : système de $n + m$ équations à $n + m$ inconnues à résoudre

→ (3) & (4) : conditions à vérifier a posteriori

Exemple 2

→ Minimiser $J(x_1, x_2) = (x_1 - 1)^2 + x_2^2$,

→ Sous contraintes : $\begin{cases} C_1(x) \leq 0 \\ C_2(x) \leq 0 \end{cases}$, où $\begin{cases} C_1(x) = x_1 + x_2 \\ C_2(x) = x_1^2 - 4 \end{cases}$



En l'absence de contrainte :

J est minimum en $(1,0)$, où elle vaut 0

En présence des contraintes :

On applique l'algorithme de KKT

Exemple 2

→ Le problème admet une solution ssi le système suivant admet une solution :

$$\left\{ \begin{array}{l} \left\{ \begin{array}{l} \forall j = 1, m \quad \lambda_j \cdot C_j(x) = 0 \\ \nabla J(x) + \sum_{j=1}^m \lambda_j \cdot \nabla C_j(x^*) = 0 \end{array} \right. \\ \forall j = 1, m \quad C_j(x) \leq 0 \\ \forall j = 1, m \quad \lambda_j \geq 0 \end{array} \right.$$

→ Pour le cas considéré : 2 contraintes, 2 multiplicateurs λ_1 et λ_2

Exemple 2

→ Système à résoudre :

$$\left\{ \begin{array}{l} \left\{ \begin{array}{l} \lambda_1 \cdot C_1(x) = 0 \\ \lambda_2 \cdot C_2(x) = 0 \\ \nabla J(x) + \lambda_1 \cdot \nabla C_1(x) + \lambda_2 \cdot \nabla C_2(x) = 0 \end{array} \right. \quad (I) \\ \\ \left\{ \begin{array}{l} C_1(x) \leq 0 \\ C_2(x) \leq 0 \\ \lambda_1 \geq 0 \\ \lambda_2 \geq 0 \end{array} \right. \quad (II) \end{array} \right.$$

Étape 1 :

4 équations, 4 inconnues

=> On résout (I)

Étape 2 :

=> On vérifie si les solutions du sous-problème respectent (II)

→ $J(x_1, x_2) = (x_1 - 1)^2 + x_2^2$ $C_1(x) = x_1 + x_2$

$C_2(x) = x_1^2 - 4$

→ $\nabla J = \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2x_2 \end{pmatrix}$

$\nabla C_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$

$\nabla C_2 = \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 0 \end{pmatrix}$

Exemple 2

→ Système (I) :

$$\rightarrow \begin{cases} \lambda_1 \cdot (x_1 + x_2) = 0 & (1) \\ \lambda_2 \cdot (x_1^2 - 4) = 0 & (2) \\ \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2x_2 \end{pmatrix} + \lambda_1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \lambda_2 \cdot \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 0 \end{pmatrix} = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 2 \\ 2x_2 + \lambda_1 = 0 \end{cases}$$

→ 4 cas à envisager pour satisfaire (1) et (2):

- $\lambda_1 = 0$ / $\lambda_1 \neq 0$
- $\lambda_2 = 0$ / $\lambda_2 \neq 0$

Exemple 2

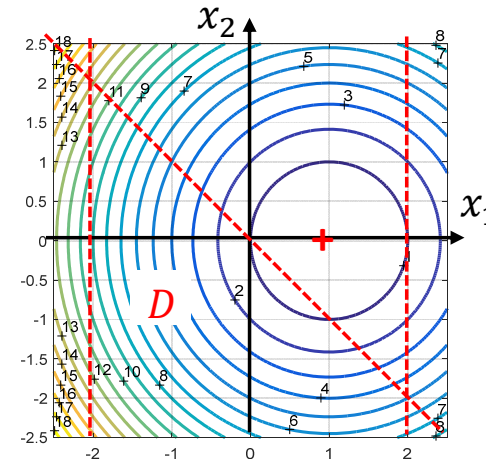
→ Système (I) :

$$\rightarrow \begin{cases} \lambda_1 \cdot (x_1 + x_2) = 0 & (1) \\ \lambda_2 \cdot (x_1^2 - 4) = 0 & (2) \\ \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2x_2 \end{pmatrix} + \lambda_1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \lambda_2 \cdot \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 0 \end{pmatrix} = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 2 \\ 2x_2 + \lambda_1 = 0 \end{cases} \quad (3)$$

→ Cas 1:

- $\lambda_1 = 0$ & $\lambda_2 = 0$: (1) et (2) satisfaites
- $(3) \Rightarrow \begin{cases} 2x_1 = 2 \\ 2x_2 = 0 \end{cases}$, d'où $\begin{cases} x_1 = 1 \\ x_2 = 0 \end{cases}$
- Mais $C_1(x) = x_1 + x_2 = 1$,
- La contrainte $C_1(x) \leq 0$ n'est pas respectée
- Solution à rejeter



Exemple 2

→ Système (I) :

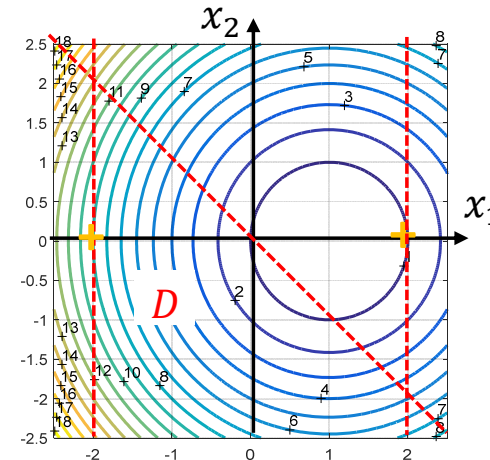
$$\rightarrow \begin{cases} \lambda_1 \cdot (x_1 + x_2) = 0 & (1) \\ \lambda_2 \cdot (x_1^2 - 4) = 0 & (2) \\ \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2x_2 \end{pmatrix} + \lambda_1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \lambda_2 \cdot \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 0 \end{pmatrix} = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 2 \\ 2x_2 + \lambda_1 = 0 \end{cases} \quad (3)$$

→ Cas 2:

- $\lambda_1 = 0$ & $\lambda_2 \neq 0$: (2) $\Rightarrow x_1 = -2$ ou $x_1 = +2$
- (3) $\Rightarrow \begin{cases} 2x_1 + 2\lambda_2 x_1 = 2 \\ 2x_2 = 0 \end{cases}$, d'où $\begin{cases} \lambda_2 = \frac{1-x_1}{x_1} \\ x_2 = 0 \end{cases}$
- On trouve 2 résultats, mais aucun ne convient :

$x_1 = -2$	$\in D$	ou	$x_1 = +2$	$\notin D !$
$x_2 = 0$			$x_2 = 0$	
$\lambda_2 = -\frac{3}{2} < 0 !$			$\lambda_2 = -\frac{1}{2} < 0 !$	



Exemple 2

→ Système (I) :

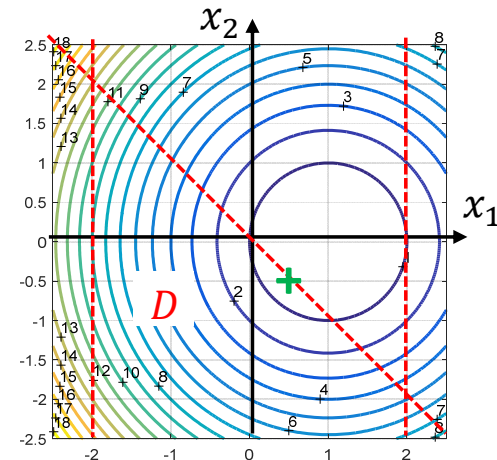
$$\rightarrow \begin{cases} \lambda_1 \cdot (x_1 + x_2) = 0 & (1) \\ \lambda_2 \cdot (x_1^2 - 4) = 0 & (2) \\ \begin{pmatrix} 2(x_1 - 1) \\ 2x_2 \end{pmatrix} + \lambda_1 \cdot \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \lambda_2 \cdot \begin{pmatrix} 2x_1 \\ 0 \end{pmatrix} = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 2x_1 + \lambda_1 + 2\lambda_2 x_1 = 2 \\ 2x_2 + \lambda_1 = 0 \end{cases} \quad (3)$$

→ Cas 3:

- $\lambda_2 = 0$ & $\lambda_1 \neq 0$: (1) $\Rightarrow x_2 = -x_1$
- (3) $\Rightarrow \begin{cases} 2x_1 + \lambda_1 = 2 \\ -2x_1 + \lambda_1 = 0 \end{cases}$ d'où $\begin{cases} 4x_1 = 2 \\ \lambda_1 = 2x_1 \end{cases}$
- 1 résultat qui convient, c'est LA solution:

$$\begin{aligned} x_1 &= 1/2 \\ x_2 &= -1/2 \\ \lambda_1 &= +1 \end{aligned} \in D > 0$$



Signification des multiplicateurs

- Un multiplicateur de Lagrange λ_j nul signifie que la contrainte associée est inopérante
- Les valeurs de λ_j positives correspondent à des minima (la fonction coût augmente quand on se déplace vers l'intérieur du domaine)
 - NB : les valeurs positives correspondent à des maxima
- Plus la valeur de λ_j est grande, plus l'influence de la contrainte associée est grande
 - Modifier la contrainte agira fortement sur le minimum