RO – Résumé

I. Dérivées

1. Ligne de niveau

$$N_c = \{x \in \mathbb{R}^n | J(x) = c\}$$

- 2. Dérivée première
 - a. Gradient

$$\nabla J(x_0) = \left[\frac{\partial J}{\partial x_1}, \dots, \frac{\partial J}{\partial x_n}\right]^{\mathsf{T}}$$

Propriété: Au point x_0 , $\nabla J(x_0)$ est \perp à la ligne de niveau, son sens va dans le sens de J croissant.

b. Dérivée directionnelle

$$D_{x}J(x,d) = \lim_{\varepsilon \to 0} \frac{J(x+\varepsilon d) - J(x)}{\varepsilon} = \frac{d J(x+\varepsilon d)}{d\varepsilon} \Big|_{\varepsilon=0} = \varphi'(0) = \nabla J(x)^{\top} d$$

c. Plan tangent

Passe par $(x_0, J(x_0))$ et vecteur directeur $\nabla J(x_0)$

Approximation locale de *I*

$$P = \{ x \in \mathbb{R}^n | \nabla J(x_0)^\top (x - x_0) = 0 \}$$

$$J(x) \approx P(x) = J(x_0) + \nabla J(x_0)^{\mathsf{T}} x$$

d. Développement limité au premier ordre

$$J(x) \approx J(x + \varepsilon d) = J(x) + \varepsilon \underbrace{\nabla J(x)^{\mathsf{T}} d + o(\varepsilon)}_{DJ_{x}(x,d)}$$

e. Règles de calcul pour la dérivée

$$D(J_1 + \alpha J_2) = DJ_1 + \alpha J_2 \quad \Big| \quad D(J_1(J_2)) = D_z J_1(z = J_2) \ D_x J_2(x) \quad \Big| \quad \nabla a^{\mathsf{T}} x = a \quad \Big| \quad \nabla x^{\mathsf{T}} A x = 2Ax$$

- 3. Dérivées secondes
 - a. Dérivée directionnelle au sens de Gâteaux

$$D^{2}J(x,d) = \lim_{\varepsilon \to 0} \frac{DJ_{x}(x + ed) - DJ_{x}(x)}{\varepsilon}$$

b. Matrice Hessienn

$$H_{J}(x) = \begin{pmatrix} \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{1}\partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{1}\partial x_{j}} & \cdots & \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{1}\partial x_{n}} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{i}\partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{i}\partial x_{j}} & \cdots & \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{i}\partial x_{n}} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{n}\partial x_{1}} & \cdots & \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{n}\partial x_{j}} & \cdots & \frac{\partial^{2}J(x)}{\partial x_{n}\partial x_{n}} \end{pmatrix} \qquad \begin{array}{l} \text{Calcul pratique:} \\ \text{A partir de la dérivée de} \\ \varphi(\varepsilon) = D_{x}J(x + \varepsilon d) \\ \text{Identifier H dans $\varphi'(0):} \\ \varphi'(0) = d^{\mathsf{T}}H_{X}(x)^{\mathsf{T}}d \\ \end{pmatrix}$$

$$\varphi(\varepsilon) = D_x J(x + \varepsilon d)$$

$$\varphi'(0) = d^{\mathsf{T}} H_X(x)^{\mathsf{T}} d$$

c. Développement limité au second ordre

$$J(x+d) = J(x) + D_x J(x,d) + \frac{1}{2} D_x^2 J(x,d) + o(\|d\|^2)$$
$$J(x+d) = J(x) + \nabla_x J(x)^{\mathsf{T}} d + \frac{1}{2} d^{\mathsf{T}} H d + o(\|d\|^2)$$

RO – Résumé

II. Généralités

$$\begin{array}{c|cccc} \textbf{Variables } V & V \in \mathbb{R}^p \\ \textbf{Objectifs } \boldsymbol{O} & V \mapsto \mathbb{R}^q & \min_{x \in \Omega} J(x) \\ \textbf{Contraintes } \boldsymbol{C} & V \mapsto \mathbb{R}^{m+n} & \begin{cases} h_i(x) = 0 \\ g_j(x) \leq 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} H(x) = (h_1, \dots, h_n)^\top = 0 \\ G(x) = (g_1, \dots, g_m)^\top \leq 0 \end{cases} \\ \textbf{Domaine de faisabilité } \boldsymbol{\Omega} & \Omega = \{x \in \mathbb{R}^d : H(x) = 0 \text{ et } G(x) \leq 0\} \\ \textbf{Fonction coût} & J: \Omega \mapsto \mathbb{R} \\ \textbf{Domaine de la fonction coût} & \dim J = \{x \in \Omega : -\infty < J(\theta) < +\infty\} \\ Si \emptyset, fonction coût impropre : pas de solution \\ \textbf{Minimum global } \boldsymbol{\theta}^* & J(\boldsymbol{\theta}^*) \leq J(\boldsymbol{\theta}) & \forall \ \boldsymbol{\theta} \\ \textbf{Minimum local } \boldsymbol{\widehat{\theta}} & J(\boldsymbol{\widehat{\theta}}) \leq J(\boldsymbol{\theta}) & \forall \ \boldsymbol{\theta} \mid \|\boldsymbol{\widehat{\theta}} - \boldsymbol{\theta}\| \leq \varepsilon \end{array}$$

III. Optimisation convexe sous contraintes

1. Avec contraintes d'égalités

2. Avec contraintes d'inégalités

a. Lagrangien et conditions d'optimalité

Problème	Lagrangien	Conditions d'optimalité KKT	
	p q	Stationarité :	$\nabla L(x,\lambda) = 0$
$\begin{cases} \min_{x \in \mathbb{R}^n} J(x) \\ \text{s.c.} H(x) = 0 \\ \text{et} G(x) \le 0 \end{cases}$	$L(x,\lambda,\mu) = J(x) + \sum_{j=1}^{\infty} \lambda_j H_j(x) + \sum_{i=1}^{\infty} \mu_i G_i(x)$	Adm. primale :	$G(x) \le 0$ $H(x) = 0$
	λ_j multiplicateurs de Lagrange	Complémentarité	$\mu_i \ge 0$ $\theta: \mu_i g_i(x) = 0$

b. Problème dual

Le problème dual est $\mathcal{L}(\mu,\lambda) = \min_{x} L(z,\lambda,\mu)$

RO – Résumé

IV. Optimisation convexe sans contraintes

1. Matrice définie positive

A définie positive	A définie négative	$oldsymbol{A}$ quadratique
$\lambda_i \leq 0$	$\lambda_i \geq 0$	$\lambda_i \leq 0$
J convexe		$\{\lambda_j \geq 0$

2. Condition d'optimalité

a. Existence de solution

J est coercivité	$ x \to \infty \Rightarrow J(x) \to \infty$ (fonction infinie à l'infini)
J est propre	$\exists \ x \mid J(x) \in \mathbb{R}$
∃ solution globale	Si J continue, propre, coercive, $\min_{x} J(x)$ admet une solution globale

b. Conditions d'optimalité

1 ^{er} ordre	x_0 solution $\Rightarrow \nabla J(x_0) = 0$
2 ^{ème} ordre	x_0 solution $\Rightarrow \nabla J(x_0) = 0$ et $H(x_0)$ définie positive
2 ordie	$\nabla J(x_0) = 0$ et $H(x_0)$ définie positive $\Rightarrow x_0$ solution locale
Convexité	J est convexe et x_0 respecte condition d'optimalité $\Rightarrow x_0 = x^*$ solution globale

3. Optimisation itérative

a. Recherche linéaire (line search)

$$x_{k+1} = x_k + \rho_k d_k$$

$$\lim_{k \to \infty} x_k = x^* = \underset{x \in \mathbb{R}^n}{\operatorname{argmin}} J(x)$$

i. Direction de descente d $(\nabla J^{\mathsf{T}}d < 0)$

$$\begin{array}{ll} \bullet & \operatorname{Gradient}: \ d_k = - \nabla J & \mathcal{O}(n) \\ \bullet & \operatorname{Gradient} \operatorname{conjugu\'e}: \ d_k = - \nabla J + \beta_k d_{k-1} & \mathcal{O}(n^2) \\ \bullet & \operatorname{Quasi-Newton}: \ d_k = - B \nabla J & \left(\operatorname{Ex}: B = \operatorname{diag}(H)^{-1}\right) & \mathcal{O}(n^2) \\ \bullet & \operatorname{Newton}: \ d_k = - H^{-1} \nabla J & \mathcal{O}(n^3) \\ \end{array}$$

ii. Choix du pas ρ

$$\begin{array}{lll} \bullet & \text{Pas fixe}: \ \rho_k = c & \mathcal{O}(1) \\ \bullet & \text{Pas variable}: \ \rho_k = \begin{cases} \alpha \rho_{k-1} \text{ si } J \text{ diminue} & \alpha = 1,15 \\ \alpha \rho_{k-1} \text{ si } J \text{ augmente} & \beta = 0,5 \end{cases} & \mathcal{O}(1) \\ \bullet & \text{Pas optimal}: \ \rho_k = \begin{cases} \underset{\rho \in \mathbb{R}^+}{\operatorname{argmin}} J(x + \rho d) \\ \frac{d^{\mathsf{T}} d}{d^{\mathsf{T}} H d} & \mathcal{O}(n^2) \end{cases} & < \mathcal{O}(n^2) \end{array}$$

b. Région de confiance (trust region)

Comme recherche linéaire avec saut maximum limité par une région de confiance

$$x_{k+1} = x_k + d_k$$
 avec $d_k = \underset{d \in R(x_k)}{\operatorname{argmin}} M(x_k + d)$

R(x): région de confiance autour de x M(x+d): modèle dans la région de confiance (DL)

RO - Résumé

V. Programmation linéaire

1. Forme standard

$$\begin{cases} \min_{z \in \mathbb{R}^m} c^{\mathsf{T}} z \\ Az = b \\ z \ge 0 \end{cases}$$

z:m inconnues

c : *m* couts

A: p contraintes (p < m)

b: p seconds membres des contraintes

2. Méthodes de réduction à la forme standard

a. Inégalités ⇒ variables d'écart (positives)

$$z = \begin{bmatrix} x \\ e \end{bmatrix} \qquad f_i(x) \ge b_i \iff f_i(x) - e_i = b_i$$
$$f_i(x) \le b_i \iff f_i(x) + e_i = b_i$$

b. Variables non contraintes ⇒ décomposition

$$x_i$$
 sans contraintes remplacé par $\begin{cases} x_i = x_i^+ - x_i^- \\ x_i^+, x_i^- \ge 0 \end{cases}$

3. Forme duale standard

$$\begin{cases} \max_{y \in \mathbb{R}^p} b^{\mathsf{T}} y \\ A^{\mathsf{T}} y \le c \end{cases} \qquad c^{\mathsf{T}} x^* = b^{\mathsf{T}} y^* \qquad \qquad y = \lambda$$

4. Méthode du point intérieur

a. Principe

Résolution d'un problème à la forme standard en résolvant simultanément le primal et le dual à travers les KKT, en les écrivant sous la forme $F(z, \lambda, \mu) = 0$ avec $z, \mu \ge 0$.

C'est une méthode itérative de Newton projeté appliquée à $F\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta \lambda \\ \Delta u \end{pmatrix}$.

b. Maths et algorithme

$$\begin{Bmatrix}
\min_{z \in \mathbb{R}^m} c^{\mathsf{T}} z & Az = b \\
Az = b & diag(\mu)z = 0 \\
z \ge 0 & z \ge 0 \\
\mu \ge 0
\end{Bmatrix} \Leftrightarrow F(z, \lambda, \mu) = 0$$

$$\begin{pmatrix} z \\ \lambda \\ \mu \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} z \\ \lambda \\ \mu \end{pmatrix} = pas \times \underbrace{\begin{pmatrix} \Delta z \\ \Delta \lambda \\ \Delta \mu \end{pmatrix}}_{d}$$

Avec un DL au 1er ordre:

$$\underbrace{F(x+d)}_{=0} = F(x) + d^{\mathsf{T}} \nabla_x F(x) + \underbrace{o(\|d\|)}_{=0}$$

$$\Rightarrow \boxed{d = \nabla_x F(x)^{-1} F(x)}$$

$$\nabla_{x} F(x) = \begin{pmatrix} 0 & A^{\mathsf{T}} & I \\ A & 0 & 0 \\ diag(\mu) & 0 & diag(z) \end{pmatrix}$$

Forme matricielle de F:

$$F(z) = A_F \times x_F + b_F$$

$$m \quad p \quad m$$

$$m \quad 0 \quad A^T \quad I$$

$$p \quad A \quad 0 \quad 0 \quad \times \lambda + -b$$

$$m \quad \frac{diag}{(\mu)} \quad 0 \quad 0 \quad \mu$$

Pour que ça marche, on met $\delta\sigma$ dans b_F avec $\delta = \mu^{\mathsf{T}}z \text{ et }\sigma \ll 1$

On calcule le pas tel que $z \geq 0$, $\mu \geq 0$.