▷ Exercice 1. Étudier le problème d'optimisation :

$$(P) \left\{ \begin{array}{ll} Min & f(x) \\ x \in \mathbb{R}^n. \end{array} \right.$$

pour les application suivantes :

1.1.

$$f_1: \quad \mathbb{R}^3 \quad \longrightarrow \quad \mathbb{R}$$

$$(x_1, x_2, x_3) \quad \longmapsto \quad 2(x_1 + x_2 + x_3 - 3)^2 + (x_1 - x_2)^2 + (x_2 - x_3)^2.$$

1.2.

$$f_1: \mathbb{R}^2 \longrightarrow \mathbb{R}$$

 $(x_1, x_2) \longmapsto 100 (x_2 - x_1^2)^2 + (1 - x_1)^2$

Exo 1.1: for est & car polynôme des diverses vardables.

$$\nabla f_{1}(n) = \left(\frac{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - 3)}{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - 3)} + \frac{2(x_{1} - x_{2})}{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - 3)} - \frac{2(x_{1} - x_{2})}{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - 3)} - \frac{2(x_{1} - x_{3})}{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - 3)} \right)$$

$$= \left(\frac{6(x_{1} + x_{2} + x_{3} - x_{3})}{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - x_{3})} - \frac{2(x_{1} - x_{3})}{4(x_{2} + x_{3} - x_{3})} \right)$$

$$= \left(\frac{6(x_{1} + x_{2} + x_{3} - x_{3})}{4(x_{1} + x_{2} + x_{3} - x_{3})} - \frac{2(x_{1} - x_{3})}{4(x_{2} + x_{3} - x_{3})} \right)$$

-> Pfan ent définic positive.

for est donc strictement converse sur IR (qui est converse)

$$f_{1}(x) = \frac{1}{2} \frac{1}{n!} \frac{1}{|x|} + \frac{1}{2} \frac{1}{|x|} + \frac{1}$$

for est
$$\int_{a}^{\infty} \frac{1}{2} dx$$
, et don elle = donet un min globel

sw IR^{3} - gwi ett nomene a course

let la stricte convexité' -

 $g(n) \cdot h = (H n + b | h)$
 $\sqrt{g(n)} \cdot h$
 $g'(n) \cdot (h, k) = h^{T} \cdot H \cdot h$
 $\sqrt{g(n)} \cdot h \cdot h$
 $\sqrt{g(n)} \cdot h \cdot h$

Caractérisation: dans le cas convexe - la CN1 est
$$\frac{1}{1}$$
 cn. $\frac{1}{1}$ cn. $\frac{1}{1$

$$n_{0} + n_{1}^{2} = 3_{1} , n_{2} = 3_{2}$$
 from
$$(3_{2} - 3_{1})^{2} + 1 + 3_{1} - \sqrt{3_{1}}$$

CN1.
$$\mathcal{N}_{2}(n)=0$$
 (=) $\begin{cases} 400 \, n_{1}^{3} - 400 \, n_{1} n_{1} + 2 \, n_{1} - 2 = 0 \\ -200 \, n_{1}^{2} + 200 \, n_{2} = 0 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1}^{2} = n_{2} \\ 400 \, n_{1}^{3} - 400 \, n_{1}^{3} + 2 \, n_{1} - 2 = 0 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

A send point stationaire $\frac{1}{n_{2}} = \frac{1}{n_{2}}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

A send point stationaire $\frac{1}{n_{2}} = \frac{1}{n_{2}}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_{1} = 1 \\ n_{2} = 1 \end{cases}$

(=) $\begin{cases} n_$

ightharpoonup Exercice 2. Soit \mathbb{R}^n muni de son produit scalaire usuel $\langle \cdot, \cdot \rangle$, et de la norme euclidienne associée. Soit $a \in \mathbb{R}^n$. On considère alors l'application

$$f_a \colon \ \Omega = \{ x \in \mathbb{R}^n, \ \|x\| < 1 \} \ \longrightarrow \ \mathbb{R}$$

$$x \ \longmapsto \ f_a(x) = -\ln(1 - \|x\|^2) + < a, x > .$$

- **2.1.** Montrer que f_a est deux fois dérivable sur Ω .
- **2.2.** Exprimer $\nabla f_a(x)$ et $\nabla^2 f_a(x)$ en tout point de Ω .
- 2.3. Montrer que f_a est strictement convexe sur Ω .
- ${\bf 2.4.}$ Discuter en fonction de a des solutions du problème d'optimisation :

$$(P) \left\{ \begin{array}{ll} Min & f_a(x) \\ x \in \Omega \end{array} \right..$$

2.5. Même question en imposant ||x|| < 1/2.

Sur
$$SL: g = 1 - \|n\|_2^2 \in]0, 1]$$
, $SLeet mount de R^n$
 $f_n(g)$ est \mathcal{E}^{∞} an $\mathbb{R}^{\frac{1}{2}}$
 $g: \mathbb{R}^n \longrightarrow \mathbb{R}$ est we form puadrique \mathcal{E}^{∞} .

Done par composition, f_a est \mathcal{E}^{∞} .

(suchant bise when f_a est \mathcal{E}^{∞} .

 f_a est f_a est f_a est f_a f_a f_a est f_a est f_a f_a est f_a f_a est f_a est f_a est f_a f_a est f_a est

$$f_{a}'(n) \cdot h = -\frac{1}{1 - \|n\|_{b}^{2}} \cdot (q'a) \cdot h + \langle a, h \rangle$$

$$= -\frac{1}{1 - \|n\|_{b}^{2}} (-2\langle a, h \rangle) + \langle a, h \rangle$$

$$= \langle \frac{2}{1 - \|n\|_{b}^{2}} + a, h \rangle$$

$$= \langle \nabla f_{a}(n), h \rangle$$

$$\frac{\partial}{\partial x'} \left(\sum_{k} x_{k} x_{k} \right) = a'$$

$$\nabla f_a: \quad \Omega \subset \mathbb{R}^n \longrightarrow \mathbb{R}^n$$

$$n \longmapsto \frac{e^n}{n-\|n\|_{L^2}} + a$$

$$\forall n \in \mathcal{L}, \forall h \in \mathbb{R}^n \longrightarrow \forall f_a(n) \cdot h = \frac{2h}{1 - \|n\|_2^2} - \frac{2n \cdot (-2\langle n, h \rangle)}{(1 - \|n\|_2^2)^2}$$

$$= 2h \cdot h \cdot 4n\pi^{T} h$$

et en checke la rache; #

et en checke la rache; #

et $n = \alpha = \frac{1 - \sqrt{1 + \|a\|^2}}{\|a\|^2}$ et $n = \alpha = \frac{1 - \sqrt{1 + \|a\|^2}}{\|a\|^2}$ et $n = \alpha = \frac{1 - \sqrt{1 + \|a\|^2}}{\|a\|^2}$ et $n = \alpha = \frac{1 - \sqrt{1 + \|a\|^2}}{\|a\|}$ $\sqrt{1 + \|a\|^2} - 1 < \|a\| \|^2$ $\sqrt{1 + \|a\|^2} < 1 + \|a\| |^2$ \sqrt

▷ Exercice 3. Démontrer le lemme

Lemme 1. Soit q la forme quadratique $q(s) = g^{\top}s + \frac{1}{2}s^{\top}Hs$, H symétrique, alors les assertions suivantes sont vraies :

- 1. q atteint un minimum si et seulement si H est semi-définie positive et $g \in \text{Im } H$ et dans ce cas tout point solution de Hs = -g est un minimum global de q.
- 2. q a un unique minimum si et seulement si H est définie positive.