

Examen 2019: Optimisation

Exercice I

1. $f(x,y) = (1-x)(1-y)(x+y-1)$

gradient: $\nabla f(x,y) = \begin{pmatrix} 2x(y-1) + y^2 - 3y + 2 \\ 2y(x-1) + x^2 - 3x + 2 \end{pmatrix}$

matrice Hessienne $\nabla^2 f(x,y) = \begin{pmatrix} 2y-2 & 2x+2y-3 \\ 2x+2y-3 & 2x-2 \end{pmatrix}$

2. un point critique vérifie $\begin{cases} 2x(y-1) + y^2 - 3y + 2 = 0 \\ 2y(x-1) + x^2 - 3x + 2 = 0 \end{cases}$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} (y-1)(2x+y-2) = 0 \\ 2(x-1) + x^2 - 3x + 2 = 0 \end{cases}$$

on a donc $y=1$ ou $y=2(1-x)$

si $y=1$ alors $2(x-1) + x^2 - 3x + 2 = 0 \Leftrightarrow x=0$ ou $x=1$

si $y=2(1-x)$ alors $2(x-1)2(1-x) + x^2 - 3x + 2 = 0 \Leftrightarrow x=1$ ou $x=\frac{2}{3}$

et donc $y=0$ ou $y=\frac{2}{3}$

les 4 points critiques sont donc $(0,1), (1,1), (1,0), (\frac{2}{3}, \frac{2}{3})$

Pour $(0,1)$, $(1,1)$ et $(1,0)$, le déterminant de la hessienne < 0 , on a donc deux valeurs propres de signe opposé. (0,1), (1,1) et (1,0) ne sont pas des extremaux locaux.

Pour $(\frac{2}{3}, \frac{2}{3})$, le déterminant de la hessienne est > 0 et la trace < 0 , on a donc deux valeurs propres négatives. ($\frac{2}{3}, \frac{2}{3}$) est donc un maximum local

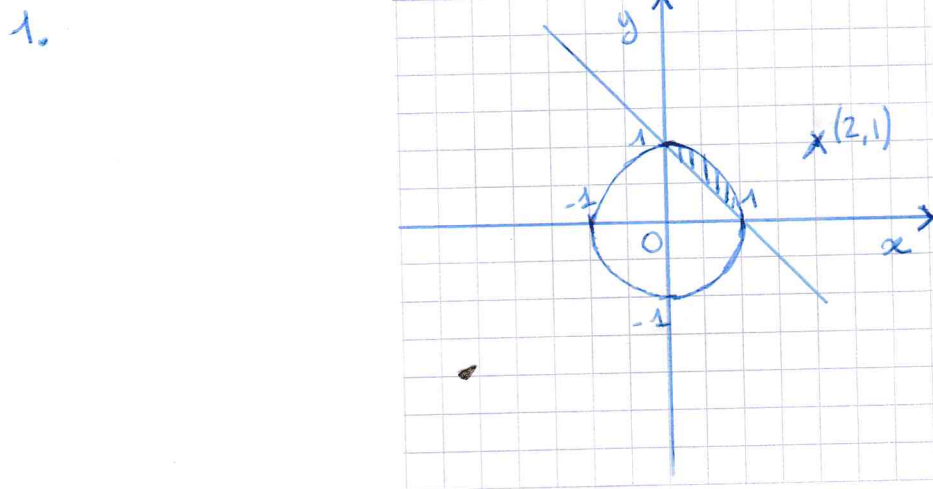
$$3. f(x,x) = (1-x)^2 (2x-1) \\ = 2x^3 - 5x^2 + 4x - 1$$

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x,x) = \lim_{x \rightarrow +\infty} 2x^3 = +\infty \quad \text{et} \quad \lim_{x \rightarrow -\infty} 2x^3 = -\infty$$

Il n'y a donc pas d'extremum globale

Exercice II.

$$f(x,y) = (x-2)^2 + (y-1)^2 \quad \text{sur} \quad D = \{(x,y) \in \mathbb{R}^2, x^2 + y^2 \leq 1, x+y \geq 1\}$$



D est le domaine limité par le disque de centre $(0,0)$ de rayon 1 et la droite $x+y=1$. Plus précisément, $D = \{(x,y) \in \mathbb{R}^2; \psi_1(x,y) \leq 0 \text{ et } \psi_2(x,y) \leq 0\}$ avec $\psi_1(x,y) = x^2 + y^2 - 1$ et $\psi_2(x,y) = -x - y + 1$.

Ces fonctions contraintes sont donc de classe C^1 . D est donc un fermé comme intersection de 2 fermés (disque fermé et demi-plan fermé). D est aussi un ensemble borné car inclus dans le disque de centre $(0,0)$ et de rayon 1.

Donc D est fermé borné et comme f est continue, f admet un minimum et un maximum sur D .

2- Les fonctions f et φ_i pour $1 \leq i \leq 2$ sont toutes de classe C^1 . De plus φ_1 est convexe et φ_2 est linéaire, donc les contraintes sont qualifiées en tout point et on peut appliquer Kuhn-Tucker.

On a $\nabla f(x,y) = \begin{pmatrix} 2(x-2) \\ 2(y-1) \end{pmatrix}$, $\nabla \varphi_1(x,y) = \begin{pmatrix} 2x \\ 2y \end{pmatrix}$, $\nabla \varphi_2(x,y) = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix}$

Il existe λ_i , $1 \leq i \leq 2$, tels que

$$\begin{cases} \nabla f(u) + \sum_{i=1}^2 \lambda_i \nabla \varphi_i(u) = 0 \\ \lambda_i \varphi_i(u) = 0 \text{ pour } 1 \leq i \leq 2 \\ \varphi_i(u) \leq 0 \text{ pour } 1 \leq i \leq 2 \end{cases}$$

Soit
$$\begin{cases} 2(x-2) + 2x\lambda_1 - \lambda_2 = 0 \\ 2(y-1) + 2y\lambda_1 - \lambda_2 = 0 \\ \lambda_1(x^2+y^2-1) = 0; \lambda_2(-x-y+1) = 0 \\ x^2+y^2-1 \leq 0; -x-y+1 \leq 0 \end{cases}$$

3. • Si aucune contrainte n'est saturée, on a $\nabla f(u) = 0$ qui donne $x=2$ et $y=1$ mais $(2,1) \notin D$.

• Si les deux contraintes sont saturées, on calcule les intersections.

$x+y=1$ et $x^2+y^2=1$ donne $x^2+(1-x)^2=1$ soit $2x^2-2x+1=1$
 $\Leftrightarrow 2x(x-1)=0$

on a donc $x=0$ et $y=1$

ou $x=1$ et $y=0$

on a alors $f(0,1)=4$ et $f(1,0)=2$

• Si une seule contrainte est saturée

Pour φ_1 , $x^2+y^2=1$ et $\begin{vmatrix} x-2 & x \\ y-1 & y \end{vmatrix} = 0$, soit $xy - 2y - xy + x = 0$, ce

qui donne $x=2y$, puis $(2y)^2+y^2=1$ donc $y=\frac{1}{\sqrt{5}}$ et $x=\frac{2}{\sqrt{5}}$

ou $y=-\frac{1}{\sqrt{5}}$ et $x=-\frac{2}{\sqrt{5}}$

$(-\frac{2}{\sqrt{5}}, -\frac{1}{\sqrt{5}}) \notin D$ car $-\frac{2}{\sqrt{5}} - \frac{1}{\sqrt{5}} \leq 1$

$f(\frac{2}{\sqrt{5}}, \frac{1}{\sqrt{5}}) = 6(1 - \frac{1}{\sqrt{5}}) \approx 3,32$

Pour φ_2 , $x+y=1$ et $\begin{vmatrix} x-2 & -1 \\ y-1 & -1 \end{vmatrix} = 0$, soit $-x+2+y-1=0$, donc $x=y+1$

donc $2y+1=1 \Leftrightarrow y=0$ et $x=1$

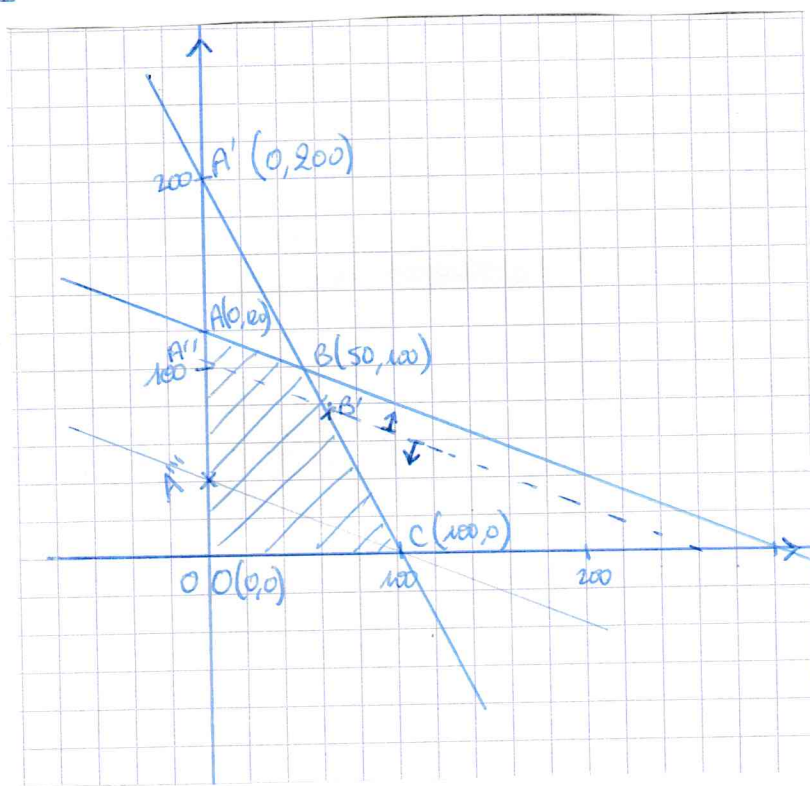
$$f(1,0) = 2$$

Il faut donc comparer 2, 4 et $6(1-\frac{1}{15})$. Donc $\min f = 2$ avec $\operatorname{argmin}_D f = \{(1,0)\}$
 et $\max f = 4$ avec $\operatorname{argmax}_D f = \{(0,1)\}$

4- Le point $(1,0)$ du domaine D est le point le plus proche du point $(2,1)$,
 et le point $(0,1)$ le plus lointain du point $(2,1)$.

Exercice III

1.



On note x_i , $1 \leq i \leq 2$, la quantité de céréales produite (en hectare). Le chiffre d'affaire est alors de $600x_1 + 500x_2 = z$. On a des contraintes d'engrais $10x_1 + 25x_2 \leq 3000$ et d'eau $2x_1 + x_2 \leq 200$.

$$(P) \begin{cases} 600x_1 + 500x_2 = z \text{ [max]} \\ 2x_1 + x_2 \leq 200 \\ 10x_1 + 25x_2 \leq 3000 \\ x_1 \geq 0 \text{ et } x_2 \geq 0 \end{cases}$$

Le domaine des solutions admissibles satisfaisant les contraintes est le polygone de sommets $O(0,0)$, $A(0,120)$, $B(50,100)$ et $C(100,0)$. On sait que le maximum existe (domaine fermé borné) et qu'il se trouve en l'un des sommets du polygone.

On a $z_A = z_C = 60\,000$, $z_O = 0$ et $z_B = 80\,000$.

On a donc $\boxed{\max(z) = z^* = 80\,000}$ atteint en B pour une production de 50 hectares de maïs et 100 hectares de soja.

2. 1^{er} tableau:

$i \downarrow j \rightarrow$	x_1	x_2	x_1	x_2	β	$\beta_i / \alpha_{i,e}$
$\leftarrow \begin{array}{ c } \hline 1 \\ \hline \end{array}$	$\boxed{2}$	1	0	1	200	100
$\begin{array}{ c } \hline 2 \\ \hline \end{array}$	10	25	1	0	3000	300
Δ_j	600	500	0	0	$z=0$	

2^{ème} tableau x_1 entre dans la base et x_1 en sort

$i \downarrow j \rightarrow$	x_1	x_2	x_1	x_2	β	$\beta_i / \alpha_{i,e}$
$\begin{array}{ c } \hline 1 \\ \hline \end{array}$	1	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{1}{2}$	100	200
$\leftarrow \begin{array}{ c } \hline 2 \\ \hline \end{array}$	0	$\boxed{20}$	1	-5	2000	100
Δ_j	0	200	0	-300	$z=60000$	

3^{ème} tableau: x_2 entre dans la base et x_2 en sort

$i \downarrow j \rightarrow$	x_1	x_2	x_1	x_2	β
$\begin{array}{ c } \hline 1 \\ \hline \end{array}$	1	0	$-\frac{1}{40}$	$\frac{5}{8}$	50
$\begin{array}{ c } \hline 2 \\ \hline \end{array}$	0	1	$\frac{1}{20}$	$-\frac{1}{4}$	100
Δ_j	0	0	-10	-250	$z=80000$

Il n'y a plus de terme positif dans la dernière ligne on est donc à l'optimum. La solution est donc $\boxed{x_1^* = 50 \quad x_2^* = 100 \quad \text{et} \quad z^* = 80\,000}$

3. On écrit directement le programme dual:

$$\begin{cases} 200y_1 + 3000y_2 = w [\min] \\ 2y_1 + 10y_2 \geq 600 \\ y_1 + 25y_2 \geq 500 \\ y_1 \geq 0, y_2 \geq 0 \end{cases}$$

On déduit directement du tableau à l'optimal que $\Delta'_1 = -50$, $\Delta'_2 = -100$, les autres étant nuls et que $y_1 = 250$ et $y_2 = 10$ (variable de base), les autres étant nuls. Enfin, on remplit le tableau grâce à $\alpha'_{i,j} = -\alpha_{j,i}$ (en convenant que $\bar{i} = i$). On a alors le tableau du simplexe du dual à l'optimal.

$i \downarrow$	$j \rightarrow$	y_1	y_2	y_1	y_2	B'
1		+1/40	-1/20	1	0	250
2		-5/8	+1/4	0	1	10
		-50	-100	0	0	$w + 80000$

4. Le domaine reste le même et le maximum est sur l'un des sommets du polygone. On a $z_0 = 0$, $z_A = 120p$, $z_B = 30000 + 100p$ et $z_C = 60000$

Le maximum reste en B si $z_B \geq z_A \Leftrightarrow 30000 + 100p \geq 120p \Leftrightarrow 1500 \geq p$

et si $z_B \geq z_C \Leftrightarrow 30000 + 100p \geq 60000 \Leftrightarrow p \geq 300$

Les valeurs des variables pour l'optimum restent inchangées pour $p \in [300, 1500]$

5. Ici, la deuxième contrainte change. Le nouveau programme s'écrit

$$\begin{cases} 600x_1 + 500x_2 = z [\max] \\ 2x_1 + x_2 \leq 2000 \\ 10x_1 + 25x_2 \leq 9/10 \\ x_1 \geq 0; x_2 \geq 0 \end{cases}$$

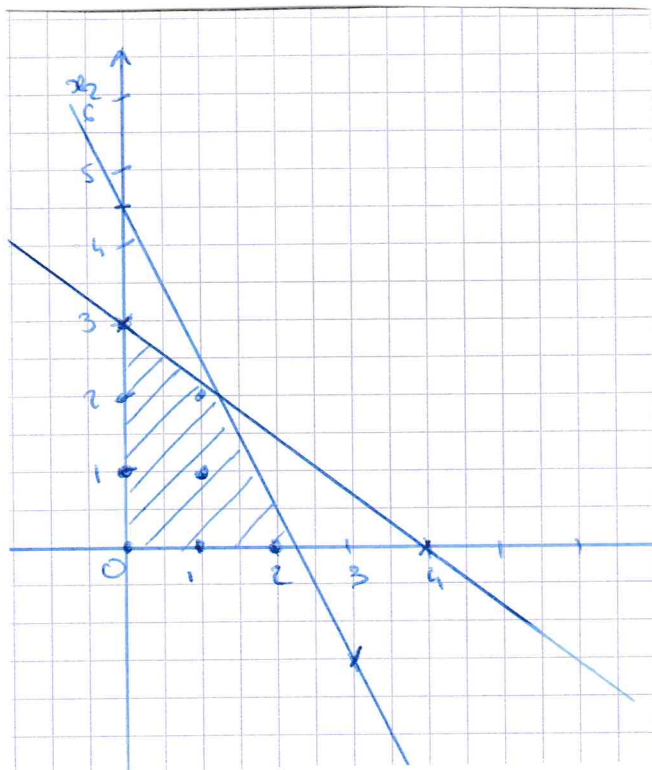
La droite (AB) est remplacée par une droite parallèle, la droite d'équation $x_2 = -0,4x_1 + 9/250$

• Si $q/250 > 200$ soit $q > 50T$, le domaine est le triangle $OA'C$ avec $A'(0, 200)$. On a alors $z_{A'} = 100\ 000$ alors que $z_C = 60\ 000$. Dans ce cas, il vaut mieux produire que du colza.

• Si $40 < q/250 < 200$ soit $10T < q < 50T$, le domaine est le quadrilatère $OA''B'C$ avec $A''(0, \frac{q}{250})$ et $B'(\frac{125 - \frac{q}{250}}{\frac{320}{320}}; \frac{21q}{4000} - 50)$ avec $z^* = z_{B'}^* = 50\ 000 + \frac{3q}{4}$

• Si $q \leq 10T$, le domaine devient le triangle $OA'''C$ avec $A'''(0, 40)$. $z_{A'''} = 2000$ et $z_C = 60\ 000$. Dans ce cas, il vaut mieux produire que du maïs.

Exercice IV



On commence par résoudre (P_0)
$$\begin{cases} 4x_1 + 3x_2 = z[\max] \\ 3x_1 + 4x_2 \leq 12 \\ 4x_1 + 2x_2 \leq 9 \\ x_1 \geq 0; x_2 \geq 0 \end{cases}$$
, sans tenir compte

de la contrainte x_1, x_2 à valeurs entières mais seulement $x_1 \geq 0$ et $x_2 \geq 0$.

On trouve $x_1^* = 1,2$ et $x_2^* = 2,1$ $z^* = 11,1$

On branche P_0 par rapport à x_1 en

$$(P_0) \wedge (x_1 \leq 1) = (P_1)$$

$$\boxed{x_1^* = 1 \quad x_2^* = 2,25 \quad z^* = 10,75}$$

On branche P_1 par rapport à x_2 en:

$$(P_1) \wedge (x_2 \leq 2) = (P_{11})$$

$$\boxed{x_1^* = 1 \quad x_2^* = 2 \quad z^* = 10}$$

$$(P_1) \wedge (x_2 \geq 3) = (P_{12})$$

$$\boxed{x_1^* = 0 \quad x_2^* = 3 \quad z^* = 9}$$

On branche P_0 par rapport à x_1 en

$$(P_0) \wedge (x_1 \geq 2) = (P_2)$$

$$\boxed{x_1^* = 2 \quad x_2^* = 0,3 \quad z^* = 9,5}$$

Nous n'avons pas besoin de continuer car $z^* = 9,5 < z^*$ de (P_{11})

On branche P_0 par rapport à x_2 en

$$(P_0) \wedge (x_2 \geq 3) = (P_3)$$

$$\boxed{x_1^* = 0 \quad x_2^* = 3 \quad z^* = 9} < z^* \text{ de } (P_{11}). \text{ on s'arrête ici.}$$

$$(P_0) \wedge (x_2 \leq 2) = (P_4)$$

$$\boxed{x_1^* = 1,25 \quad x_2^* = 2 \quad z^* = 11}$$

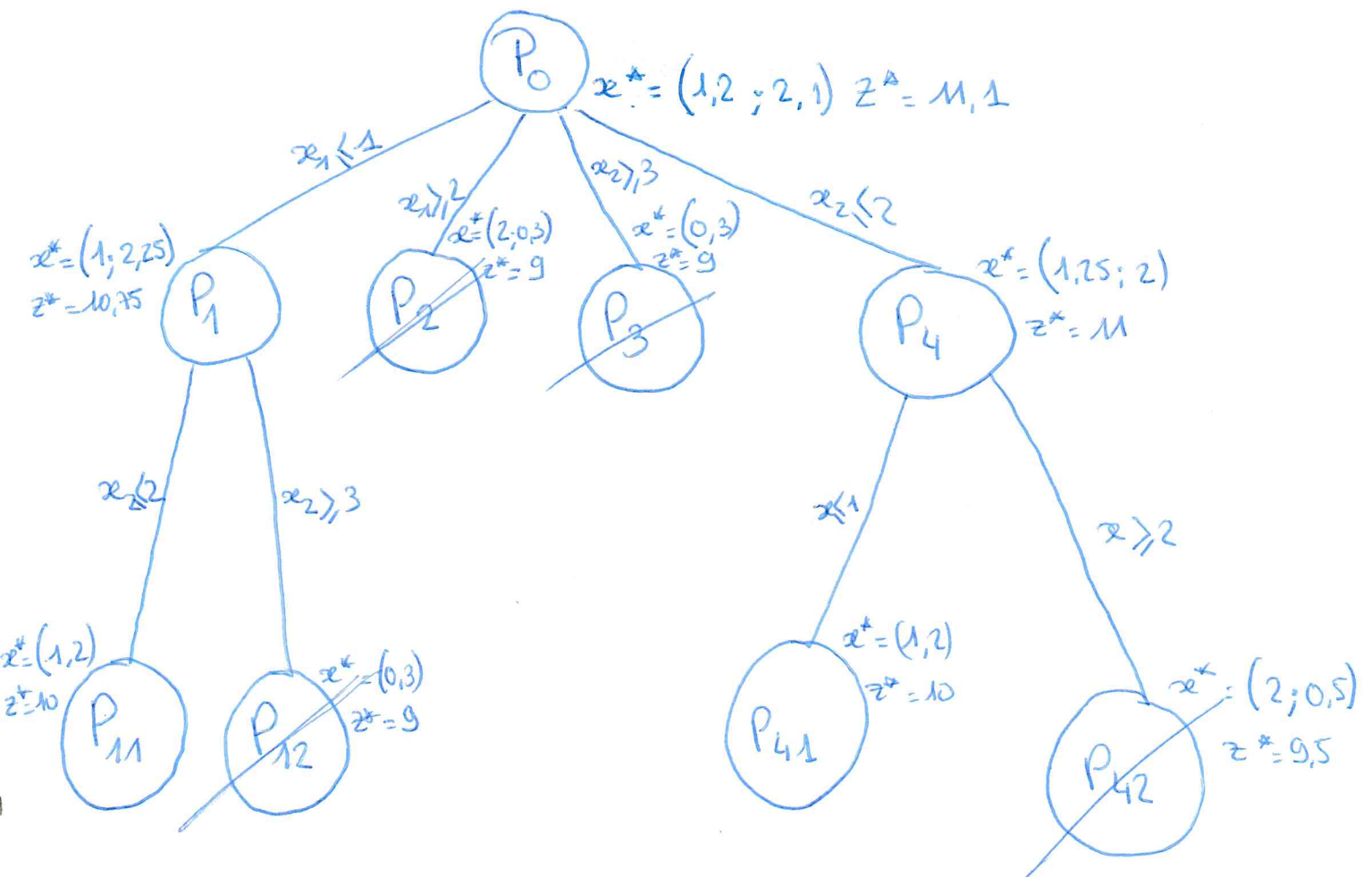
On branche P_4 par rapport à x_1 en

$$(P_4) \wedge (x_1 \leq 1) = (P_{41})$$

$$\boxed{x_1^* = 1 \quad x_2^* = 2 \quad z^* = 10} \text{ nous avons la même solution qu'en } (P_{11})$$

$$(P_4) \wedge (x_1 \geq 2) = (P_{42})$$

$$\boxed{x_1^* = 2 \quad x_2^* = 0,5 \quad z^* = 9,5} < z^* \text{ de } (P_{11})$$



La solution optimale est donc $x_{PLNE} = (1,2)$ avec $z_{opt} = 10$