

# Y a-t-il des points entiers dans ce polyèdre ?

PAR PATRICK TELLER

**Avertissement 1.** Dans tout ce qui suit on entendra par entiers les entiers naturels.

On considère un polyèdre défini par un système d'inéquations 
$$\begin{cases} \sum_{j=1}^m a_{1j}x_j \leq b_1 \\ \dots \\ \dots \\ \sum_{j=1}^m a_{nj}x_j \leq b_n \\ (x_1, \dots, x_m) \in \mathbb{R}^{+m} \end{cases} \quad (*)$$
 et on désire

savoir s'il contient des points à coordonnées entières.

(on suppose que les coefficients sont dans  $\mathbb{N}[1]$ ).

## 1 L'existence de points entiers

Comme dans le cas de la programmation linéaire nous allons remplacer les inégalités par des égalités en introduisant de nouvelles variables:

$$\exists X \in \mathbb{N}^m, (*) \iff \exists \begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix} \in \mathbb{N}^{m+n} \begin{cases} \sum_{j=1}^m a_{1j}x_j + y_1 = b_1 \\ \dots \\ \dots \\ \sum_{j=1}^m a_{nj}x_j + y_n = b_n \\ (x_1, \dots, x_m) \in \mathbb{R}^{+m} \end{cases} .$$

Par suite la question de l'existence de points à coordonnées dans  $\mathbb{N}$  se ramène à celle de solutions entières pour le système  $(A \ I) \begin{pmatrix} X \\ Y \end{pmatrix} = (B)$ , ceci se fait en utilisant une base standard vectorielle associée à la famille des colonnes de la matrice  $\begin{pmatrix} A & I \\ -I & 0 \\ 0 & -I \end{pmatrix}$  [2],[3].

### Exemple 2.

1) Considérons le système  $\begin{cases} x \leq 2 \\ x \geq 3 \end{cases}$

Ce qui s'écrit  $\begin{cases} x + y_1 = 2 \\ x - y_2 = 3 \end{cases}$  et se transforme suivant [1] en le système  $\begin{cases} x + y_1 + y_2 + z = 2 \\ x + z = 3 \\ y_2 + z = 0 \end{cases}$  (pour

lequel on veut  $(x, y_1, y_2, z) \in \mathbb{N}^3 \times \mathbb{Z}^-$ )

D'où la matrice  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ .

A cette matrice nous associons la famille de vecteurs  $S: \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}$ ; la base

standard associée que nous obtenons [2], [3] sera  $S_\infty: \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix},$

La réduction du vecteur  $\begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$  modulo la bases standard est  $\begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ , et non  $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ * \\ \dots \\ \dots \end{pmatrix}$ , donc il n'y a pas de point (entier) tel que  $\begin{cases} x \leq 2 \\ x \geq 3 \end{cases}$ .

2) Inversement si on cherche des points entiers tels que  $\begin{cases} x \leq 3 \\ x \geq 2 \end{cases}$  la matrice est la même et ce

sera la même base standard qui nous conduira à la réduction de  $\begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} : \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ ; d'où la solution  $x=2, y_1=1, y_2=0, z=0$ , c'est à dire l'entier 2.

Le seul vecteur de la base standard appartenant au noyau est  $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ -1 \\ 1 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix}$ , les seuls autres points entiers

seront définis par  $\left\{ \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \lambda \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ -1 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix}, \lambda \in \mathbb{Z} \right\}$ , sous la condition que  $\begin{cases} 2 + \lambda \geq 0 \\ 1 - \lambda \geq 0 \\ \lambda \geq 0 \\ -\lambda \leq 0 \end{cases}$ ; ce qui conduit à

$\lambda = 0$  ( $x=2, y_1=1$ , d'où l'entier 2) et  $\lambda = 1$  ( $x=3, y_1=0, y_2=1, z=-1$ , d'où l'entier 3).

### Exemple 3.

1) Considérons l'inéquation  $x_1 + x_2 \leq 2$

Ce qui s'écrit  $x_1 + x_2 + y = 2$ , d'où la matrice  $(1 \ 1 \ 1)$ , la famille de vecteurs  $S: \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$ ,

$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}$  puis à la base standard associée  $S_\infty: \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix}$ .

La réduction du vecteur  $\begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$  modulo  $S_\infty$  est immédiate:  $\begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ , d'où le point

$(2,0)$ , mais la réduction n'est pas finie  $\begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix}$ , nouveau point  $(0,2)$ , et la réduction

continue  $\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ -1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 2 \end{pmatrix}$ , le point  $(0,0)$ .

2) Considérons l'inéquation  $2x_1 + 2x_2 \leq 1$

Ce qui s'écrit  $2x_1 + 2x_2 + y = 1$ , d'où la matrice  $(2 \ 2 \ 1)$ , la famille de vecteurs  $S: \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$ ,

$\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}$  puis la base standard associée  $S_\infty: \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ -2 \end{pmatrix}$ .

La réduction du vecteur  $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$  modulo  $S_\infty$  est immédiate:  $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ , ce qui désigne directement le point  $(0,0)$ ; s'il y avait un autre point entier  $\begin{pmatrix} 0 \\ a \\ b \\ c \end{pmatrix}$ , avec  $c$  différent de 1, donc nul, alors il existerait une combinaison linéaire (à coefficients dans  $\mathbb{Z}$ )  $\begin{pmatrix} 0 \\ a \\ b \\ c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} + x \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix} + y \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ -2 \end{pmatrix} + z \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ -2 \end{pmatrix}$ ; mais  $0=1-2y+2z$  est impossible pour des raisons de parité.

**Remarque 4.** Le point  $(0,\dots,0)$  étant nécessairement toujours présent il est nécessaire de trouver un moyen de déceler les autres points entiers éventuels.

## 2 L'existence de sommets entiers « propres »

Dans cette partie nous supposons que le polyèdre  $P^*$  est défini par  $(A,B) \in \mathcal{M}_{nm}(\mathbb{N}) \times \mathcal{M}_{m1}(\mathbb{N})$

$$\text{et le système } \begin{cases} \sum_{j=1}^m a_{1j}x_j + y_1 = b_1 \\ \dots \\ \dots \\ \sum_{j=1}^m a_{nj}x_j + y_n = b_n \\ (x_1, \dots, x_m) \in \mathbb{R}^{+m} \end{cases} \quad (*)$$

**Définition 5.** *Sommets du polyèdre  $P$*

*Un sommet du polyèdre  $P$  est un point pour lequel  $m$  des  $n+m$  coordonnées  $(x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_n)$  sont nulles.*

**Théorème 6.** *La recherche de sommets entiers*

*Soit le polyèdre  $P$ , le sommet  $A$  défini par  $x_{j(1)} = \dots = x_{j(t)} = y_{i(1)} = \dots = y_{i(m-t)} = 0$  et la forme linéaire  $g: (x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_n) \mapsto x_{j(1)} + \dots + x_{j(t)} + y_{i(1)} + \dots + y_{i(m-t)}$*

*Il est possible de déterminer le point entier de  $P$  où est atteint le minimum de  $g$  [3].*

*$A$  est un point entier si et seulement si le minimum de  $g$  est égal à 0.*

Bibliographie :

- [1] P. Teller, Une histoire de signes, [www.lalgebrisant.fr](http://www.lalgebrisant.fr)
- [2] P. Teller, Version vectorielle des bases standard, [www.lalgebrisant.fr](http://www.lalgebrisant.fr)
- [3] P. Teller, Programmation linéaire en entiers, [www.lalgebrisant.fr](http://www.lalgebrisant.fr)