

La méthode du simplexe multicritère

Sanjy Andriamiseza¹, Arthur Gontier²
Encadrants : Anthony Przybylski³, Xavier Gandibleux⁴

12 août 2020

Etat actuel : Beaucoup d'algorithmes d'approximation, méthode simplexe multicritère quasiment inexistante sur le terrain

Objectif : Tenter de fournir un solveur linéaire multiobjectif de résolution exacte à intégrer dans VOpt Solver

Approche : On réutilisera ce qui existe déjà pour viser toujours la performance

On considère les MOLP en forme standard comme suit :

$$\begin{array}{ll}\text{Min} & C^T x \\ \text{s.t.} & Ax = b \\ & x \geq 0\end{array}$$

C et A sont des matrices, x et b sont des vecteurs.

Notations

Tableau simplexe MOLP

Cas MOLP :

\bar{c}^1	1	0	0	2	0	0	2
\bar{c}^2	-1	0	2	0	0	0	0
\bar{c}^3	1	0	-1	0	0	0	0
<hr/>							
x_2	1	1	0	1	0	0	1
x_5	-1	0	0	-1	1	0	1
x_6	2	0	1	1	0	1	5

Similaire à un tableau simplexe comme on le sait mais on aura plusieurs fonctions objectifs pour décrire l'espace objectif.

Solution efficace :

Une solution est efficace si son image par z dans l'espace objectif est un point non dominé.

Point non dominé :

y^1 non dominé est un point réalisable telle qu'il n'existe pas un y qui le domine.

Base efficace :

Une base est efficace si la solution qui lui correspond est efficace.

On ne va plus paramétriser !

Mais scalariser reste intéressant puisque toute solution optimale obtenue par une somme pondérée du problème MOLP est une solution efficace (et inversement).

Déjà explicitée auparavant par Charly et Guillaume dans le cadre du simplexe paramétrique en variable bornée.

Phase 1 :

Le MOLP est-il impossible ?

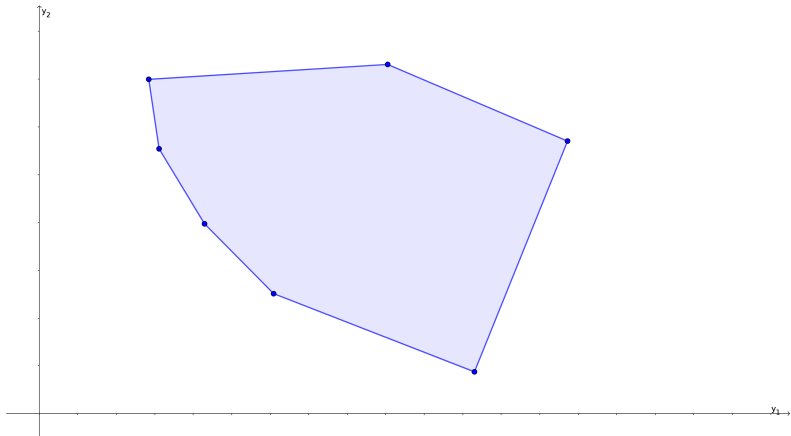
Phase 2 :

Existe t-il au moins une solution efficace ?

Phase 3 :

Quel est l'ensemble des solutions efficaces ?

Supposons un MOLP et son ensemble de points réalisables.



Simplexe Multicritère

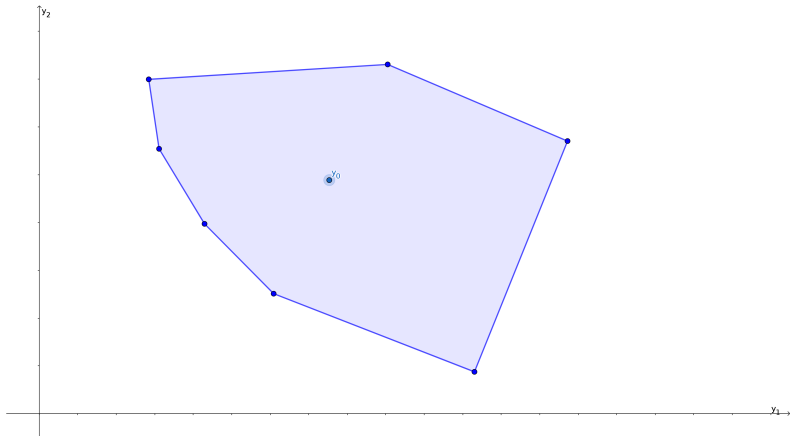
Phase 1

Phase 1 similaire à phase 1 du simplexe mono-objectif

Problème, manipulation par le solver ?

On se permet donc d'annuler les fonctions objectifs pour récupérer une solution réalisable. $\min\{0 : Ax = b; x \geq 0\}$

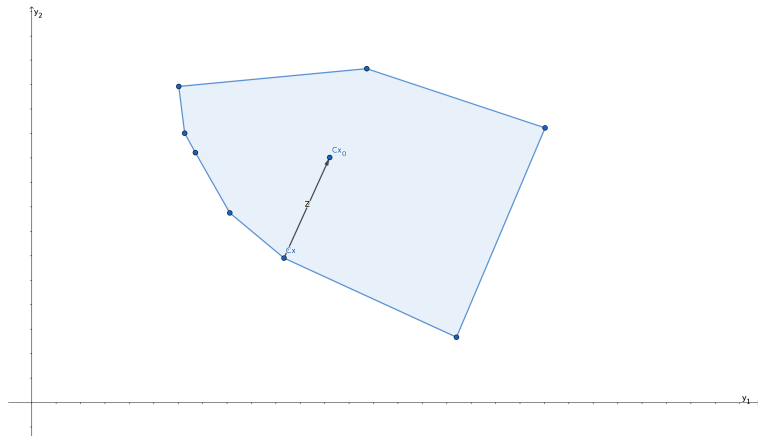
En résolvant un LP où on annule les fonctions objectifs on récupère une première solution admissible x_0 et son image y_0 .



Simplexe Multicritère

Phase 2

La phase 2 se déroule en 2 étapes : d'abord on va vouloir vérifier l'existence de solutions efficaces. Pour cela on utilise la méthode de benson. $\max\{e^T z, Ax = b; Cx + Iz = Cx^0; x, z \geq 0\}$



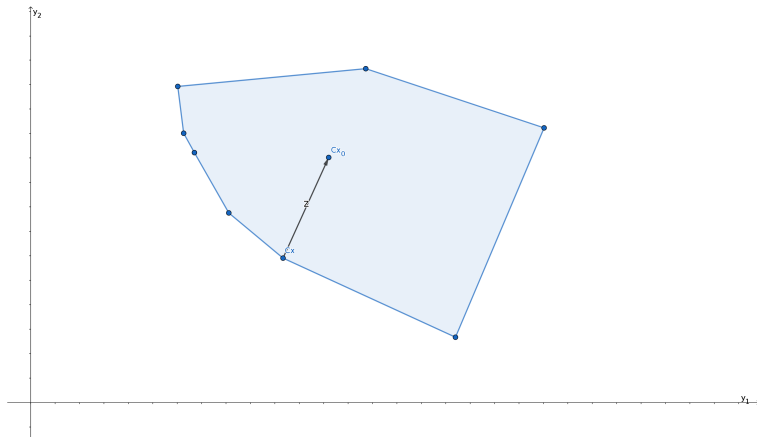
Simplexe Multicritère

Phase 2

Ou plutôt son dual :

$$\underline{\min}\{u^T b + w^T Cx_0 : u^T A^T + w^T C^T \geq 0; w \geq 1\}$$

qui nous permet de récupérer un poids w strictement positif.



Simplexe Multicritère

Phase 2

Or on sait que toute solution optimale d'une scalarisation d'un MOLP est une solution efficace !

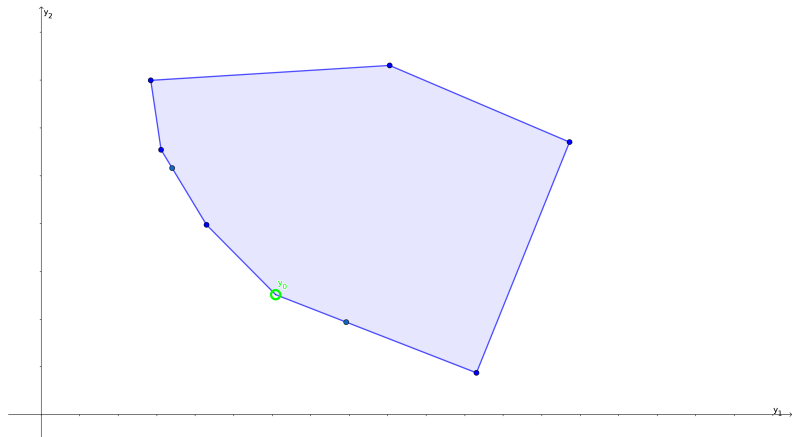
Simplexe Multicritère

Phase 2

On peut donc simplement résoudre le LP avec les poids trouvés

$$\min \{ w^T Cx : Ax \geq b; x \geq 0 \}$$

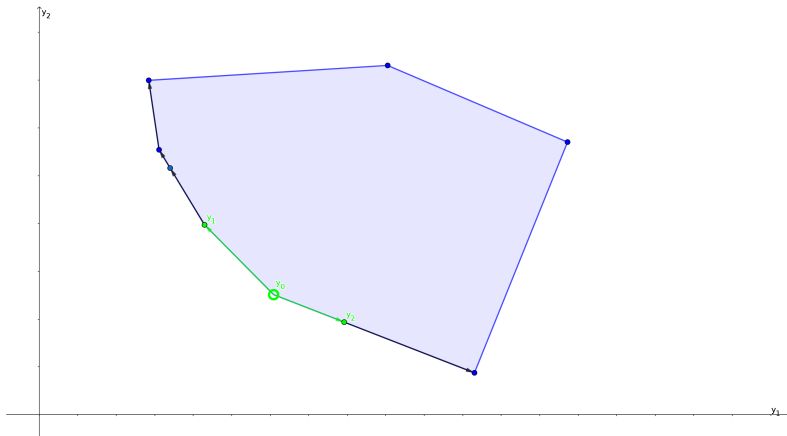
Ainsi on récupère une première solution efficace x_0 et son image.



Simplexe Multicritère

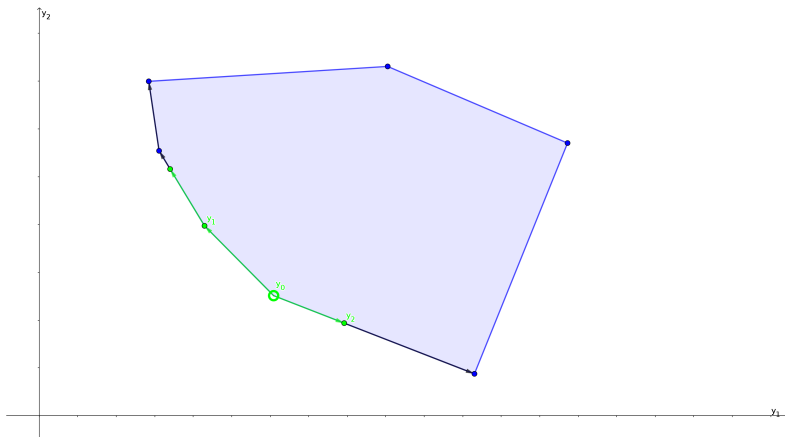
Phase 3 en graphique

Une fois la première base efficace trouvée, on peut commencer le déplacement de solutions de bases en solutions de bases.



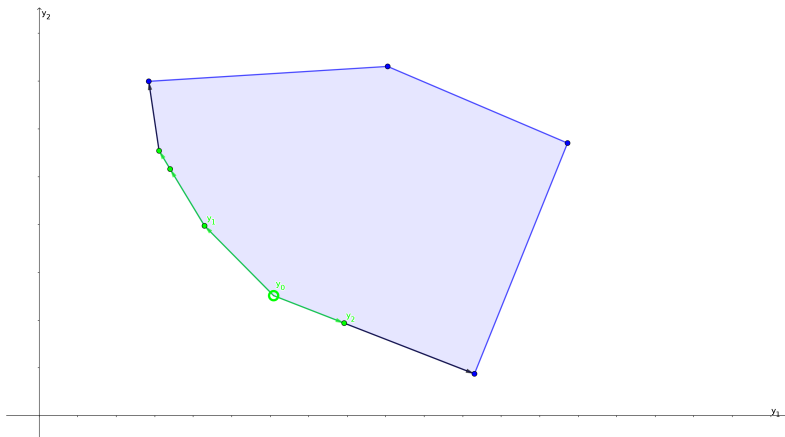
Phase 3 en graphique

Phase 3 en graphique



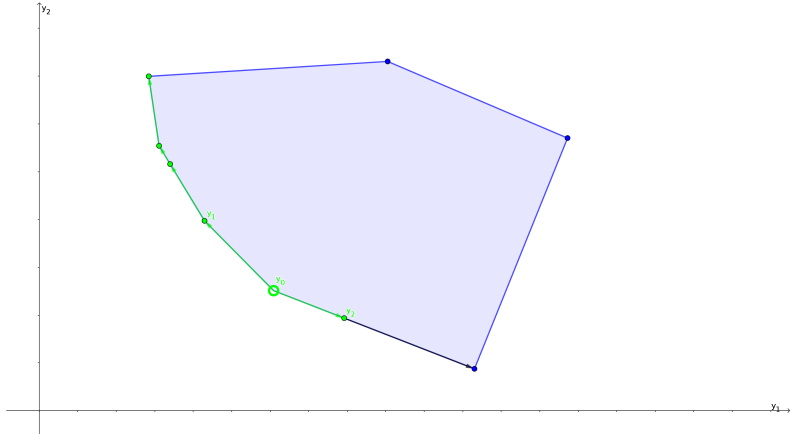
Phase 3 en graphique

Phase 3 en graphique

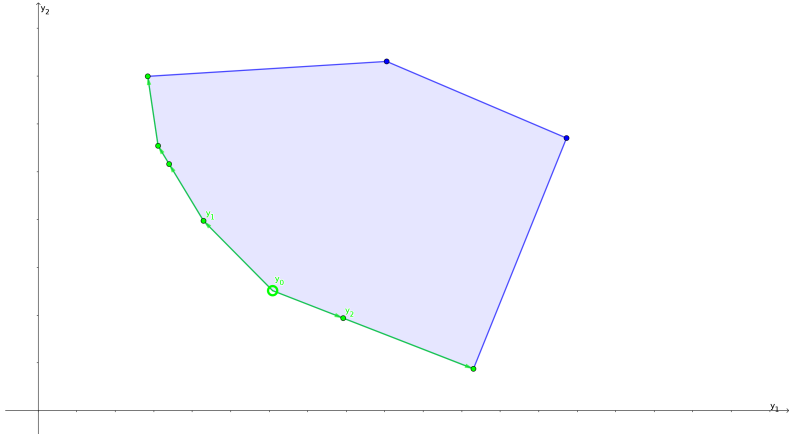


Phase 3 en graphique

Phase 3 en graphique



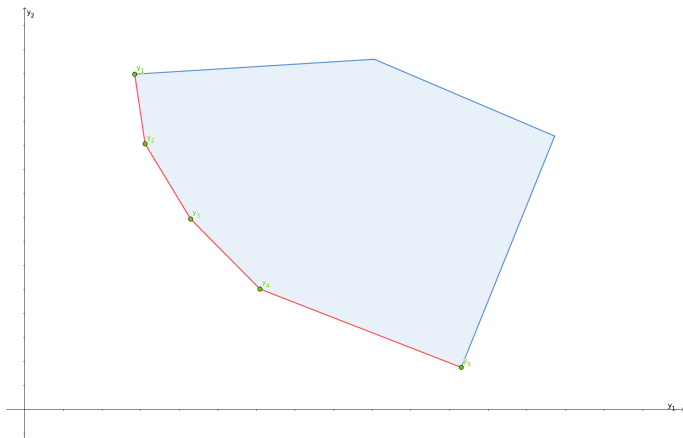
Phase 3 en graphique



Simplexe Multicritère

Phase 3 en graphique

On obtient au final l'ensemble des points non dominés qui décrivent la frontière de pareto.



Simplexe Multicritère

Phase 3 : énumération des bases non-dominées

- Pivot efficace \implies Programme auxiliaire
- Mécanisme d'exploration \implies double boucle
- L'énumération en pratique \implies Forme révisé LU et Structures

Simplexe Multicritère

Programme auxiliaire

\bar{c}^1	1	0	0	2	0	0	2
\bar{c}^2	-1	0	2	0	0	0	0
\bar{c}^3	1	0	-1	0	0	0	0
<hr/>							
x_2	1	1	0	1	0	0	1
x_5	-1	0	0	-1	1	0	1
x_6	2	0	1	1	0	1	5

$\Rightarrow R - r^j$: A partir des coûts réduits

$\Rightarrow c_{aux}$: Somme des colonne de la matrice $R - r^j$.

On note le problème auxiliaire :

$$\min\{c_{aux}^T(y + \delta) : Ry - r^j\delta \geq 0; y, \delta \geq 0\}$$

Pour chaque variable entrante x_j

Simplexe Multicritère

Mécanisme d'exploration

```
1 tant que il reste des bases faire
2   pour chaque variable entrante  $x_j$  faire
3      $\min\{c_{aux}^T(y + \delta) : Ry - r^j\delta \geq 0; y, \delta \leq 0\}$ 
4     si le  $PL_{aux}$  est borné,  $x_j$  est efficace alors
5       si une variable  $x_s$  peut sortir alors
6          $L \leftarrow$  On ajoute la nouvelle base si elle n'est pas déjà vue
7       fin
8     fin
9   fin
10 fin
```

Simplexe Multicritère

L'énumération en pratique

Incorporation de la forme révisé LU pour calculer :

- Matrice R
- Solution en base et Variable sortante

Simplexe Multicritère

L'énumération en pratique

```
1 tant que il reste des bases faire
2    $L, U \leftarrow \text{DécompLU}(A_B)$ 
3    $R \leftarrow \text{CoûtsRéduits}(C, L, U)$ 
4    $X_B \leftarrow \text{Sol}_B(b, L, U)$ 
5   pour chaque variable entrante  $x_j$  faire
6      $\min\{c_{aux}^T(y + \delta) : Ry - r^j\delta \geq 0; y, \delta \leq 0\}$ 
7     si le  $PL_{aux}$  est borné,  $x_j$  est efficace alors
8        $x_s \leftarrow \text{VarSortante}(A, L, U)$ 
9       si une variable  $x_s$  peut sortir alors
10          $L \leftarrow$  On ajoute la nouvelle base si elle n'est pas déjà vue
11       fin
12     fin
13   fin
14 fin
```

Structure des bases et listes de bases :

- Approche ensembliste
- Approche tableau $\mathcal{O}(|B|^2 \times |L|)$
- Approche tableau trié $\mathcal{O}(|B| \times (|L| + \log|B|))$
- (Approche matrice inverse, Imprécisions numériques)

Complexité la plus efficace ?

Garde-t-on l'exploration en largeur ?

Instances générées :

- 70% impossibles
- 25% échouent la phase 2
- Sinon rayons infini très fréquents

On peut résoudre des instances de MOLP publiques et disponibles en ligne (format .mop)
<http://moplib.zib.de/>

Démonstration

Exemple de résolution MOLP

```
julia> main(1)
-----EHRGOTT-----
-P1-
X0 = [0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0, 0.0]
-P2-
u = [2.0, 0.0, 0.0] w = [1.0, 1.0, 1.0]
-P3-
B = [2, 5, 6]
  x1:x2 ==> Nouvelle base
  x3:x6 ==> Nouvelle base
  x4:x2 ==> Inefficient variable
B = [1, 5, 6]
  x2:x1 ==> Base déjà vue
  x3:x6 ==> Inefficient variable
  x4:x1 ==> Inefficient variable
B = [2, 5, 3]
  x1:x2 ==> Inefficient variable
  x4:x2 ==> Inefficient variable
  x6:x3 ==> Base déjà vue

Bases : Array{Int64,1}[[2, 5, 6], [1, 5, 6], [2, 5, 3]]
Sol associées : Array{Float64,1}[[0.0, 1.0, 0.0, 0.0, 1.0, 5.0], [1.0, 0.0, 0.0,
0.0, 2.0, 3.0], [0.0, 1.0, 5.0, 0.0, 1.0, 0.0]]
C Trivial

julia> 
```

C'est un sujet très intéressant mais on aimerait aller plus loin car il reste des pistes d'améliorations :

- Chercher un parcours plus intelligent pour explorer les bases ;
- Recoder décomp LU ; systèmes triangulaires ;
- Jeter jump pour le Prog aux ;
- Incorporer la méthode à V-Opt pour une utilisation plus facile.

La méthode du simplexe multicritère

Merci pour votre attention !