# Programmation Linéaire Variables artificielles

Fabian Bastin DIRO Université de Montréal

### Motivation

Pour débuter la méthode du simplexe, il faut une solution de base réalisable initiale.

Comment trouver cette solution de base initiale?

### Principe de base

- identifier les variables isolées;
- compléter en introduisant des variables artificielles.

### Variable isolée

Dans un système d'équations linéaires, une variable est *isolée* si son coefficient est égal à 1 dans une équation et à 0 dans les autres.

#### Exemple:

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 100$$
  
 $5x_1 + 4x_3 = 200$   
 $x_1 - x_4 = 0$ 

 $x_2$  est la seule variable isolée dans ce système.

Si des variables sont isolées, on pourra les identifier comme variables de base dans la base initiale. S'il y a moins de m variables isolées, disons p, on devra identifier m-p variables supplémentaires.

### Variables artificielles

Reprenons le système

$$\boldsymbol{A}\boldsymbol{x} = \boldsymbol{b}, \ \boldsymbol{x} \geq 0,$$

où, s.p.d.g.,  $b \ge 0$ , et supposons qu'il n'y a aucune variable isolée.

Considérons le programme artificiel

$$\min_{\mathbf{x},\mathbf{y}} \sum_{i=1}^{m} y_i$$
t.q.  $\mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{y} = \mathbf{b}$ ,  $\mathbf{x} \ge 0$ ,  $\mathbf{y} \ge 0$ .

 $\mathbf{y} = (y_1, y_2, \dots, y_m)$  est un vecteur de variables artificielles.

### Variables artificielles

- Le programme artificiel est déjà sous forme canonique, avec comme solution de base y = b.
- Si le programme initial est réalisable, une solution optimale du programme artificiel est y = 0. En effet, nous avons alors qu'il existe un  $x \ge 0$  tel que  $\mathbf{A}x = \mathbf{b}$ .
- Sinon, si le programme initial n'est pas réalisable, aucun x ≥ 0 ne satisfait le système linéaire Ax = b. La valeur optimale du programme artificiel est > 0.
- Si le problème est réalisable et si dans la solution finale certaines composantes de y sont toujours dans la base, nous avons une solution de base dégénérée. Si A est de rang plein, on peut échanger chacun des yi avec une variable hors-base.

## Variables artificielles: exemple

#### Considérons le système

$$2x_1 + x_2 + 2x_3 = 4$$
  
 $3x_1 + 3x_2 + x_3 = 3$   
 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, x_3 \ge 0.$ 

Variables artificielles:  $x_4$ ,  $x_5$ . Le programme artificiel est

min 
$$x_4 + x_5$$
  
t.q.  $2x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 = 4$   
 $3x_1 + 3x_2 + x_3 + x_5 = 3$   
 $x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, x_3 \ge 0,$   
 $x_4 \ge 0, x_5 \ge 0.$ 

### Variables artificielles: exemple

Sous forme tableau:

Pour obtenir une solution de base réalisable, il faut annuler les coefficients de  $x_4$  et  $x_5$ . Nous obtenons le nouveau tableau

On peut maintenant continuer la résolution du système en utilisant le simplexe, comme d'ordinaire.

## Variables artificielles: exemple

#### Le premier pivotage donne

Le second.

Ceci donne la solution réalisable  $(1/2, 0, 3/2)^T$ .

## Méthode à deux phases

#### Phase I

Recherche d'une solution de base réalisable par l'intermédiaire de variables artificielles.

#### Phase II

Oubli des variables artificielles et résolution du programme original.

# Méthode à deux phases: exemple

#### Prenons le programme

$$\min_{x} 4x_1 + x_2 + x_3 
2x_1 + x_2 + 2x_3 = 4 
3x_1 + 3x_2 + x_3 = 3 
x_1 \ge 0, x_2 \ge 0, x_3 \ge 0.$$

De ce qui précède, on part du tableau

# Méthode à deux phases: exemple

Il faut faire apparaître des 0 comme coûts réduits associés à la base:

Par après, on trouve

La solution optimale est donc (0, 2/5, 9/5).

## Alternative: méthode du "big-M"

Idée: plutôt que de créer un nouveau problème, on va directement intégrer les variables artificielles dans les contraintes initiales.

Comment? On intègre les variables artificielles dans l'objectif initial, mais avec un coût si grand qu'elles ne peuvent qu'être mises à zéro dans une solution optimale. Pour ce faire, on les multiplie avec un certain *M suffisamment* grand.

### Alternative: méthode du "big-M"

Si  $\sum_{i=1,...,n} a_{ij} x_j = b_i$  et qu'aucune variable n'est isolée:

- 1. nous ajoutons une variable artificielle  $x_{n+1} \ge 0$ ;
- 2. nous lui associons un profil très positif: M

min 
$$\sum_{j=1}^{n} c_j x_j + M x_{n+i}$$
t.q. ...
$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_j + x_{n+i} = b_i$$
...
$$x_1 > 0, i = 1, ..., n+1.$$

Si le problème est réalisable, nous devrions avoir  $x_{n+i} = 0$ .