

# Chapitre 3

## Programmation linéaire en nombres entiers

**Cours RO202**

Zacharie ALES  
([zacharie.ales@ensta.fr](mailto:zacharie.ales@ensta.fr))

*Adapté de cours de Marie-Christine Costa, Alain Faye et Sourour Elloumi*

Créé le 21/01/2018  
Modifié le 21/01/2020 (v4)

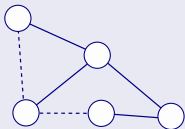


- 1 Introduction
- 2 Algorithme de branch-and-bound
- 3 Algorithme de branch-and-cut
- 4 Conclusion

# Programme

## Optimisation dans les graphes

### Chapitre 1

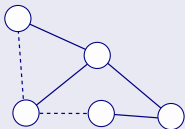


### 1.1 - Arbre couvrant

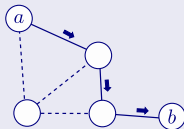
# Programme

## Optimisation dans les graphes

### Chapitre 1



1.1 - Arbre couvrant

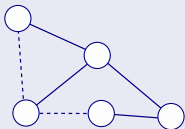


1.2 - Chemin

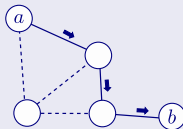
# Programme

## Optimisation dans les graphes

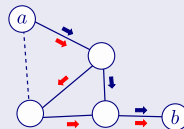
### Chapitre 1



1.1 - Arbre couvrant



1.2 - Chemin

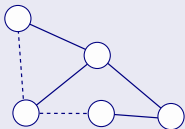


1.3 - Flot

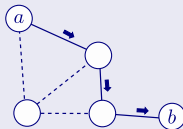
# Programme

## Optimisation dans les graphes

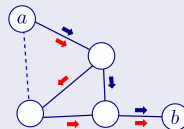
### Chapitre 1



1.1 - Arbre couvrant



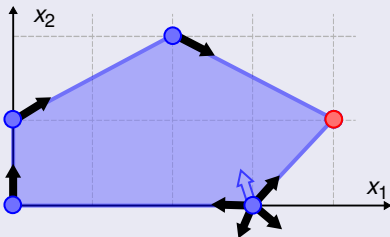
1.2 - Chemin



1.3 - Flot

## Programmation linéaire (PL)

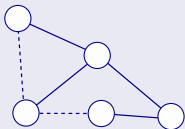
### Chapitre 2



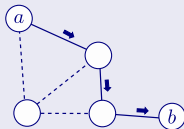
# Programme

## Optimisation dans les graphes

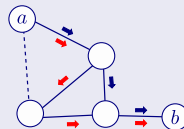
### Chapitre 1



1.1 - Arbre couvrant



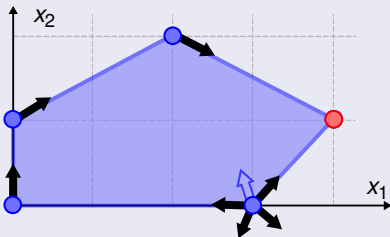
1.2 - Chemin



1.3 - Flot

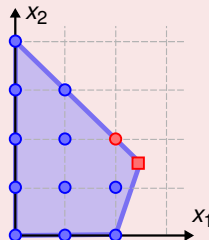
## Programmation linéaire (PL)

### Chapitre 2



## PL en nombres entiers

### Chapitre 3



# Sommaire

- 1 Introduction
- 2 Algorithme de branch-and-bound
- 3 Algorithme de branch-and-cut
- 4 Conclusion



## Définition - **PLNE** (Programmation Linéaire en Nombres Entiers)

Programmation linéaire où certaines variables doivent prendre des valeurs entières

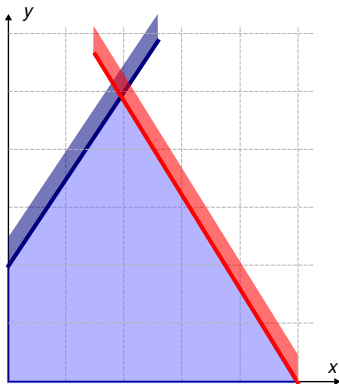
### Définitions - Types de PLNE

- **pure** : variables entières uniquement
- **mixte** : variables entières et continues
- **0-1** ou **binaire** : variables  $\in \{0, 1\}$

# Exemple 1

## Exemple

$$\left\{ \begin{array}{ll} \max & x + 0.64y \\ \text{s.c.} & 50x + 31y \leq 250 \\ & -3x + 2y \leq 4 \\ & x, y \in \mathbb{N} \end{array} \right.$$

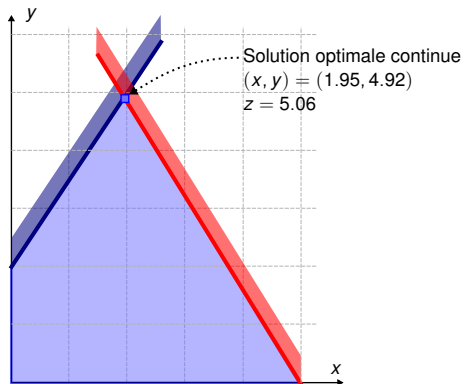


**PL et PLNE sont très différentes !**  
(impossible d'arrondir)

# Exemple 1

## Exemple

$$\begin{cases} \max & x + 0.64y \\ \text{s.c.} & 50x + 31y \leq 250 \\ & -3x + 2y \leq 4 \\ & x, y \in \mathbb{N} \end{cases}$$

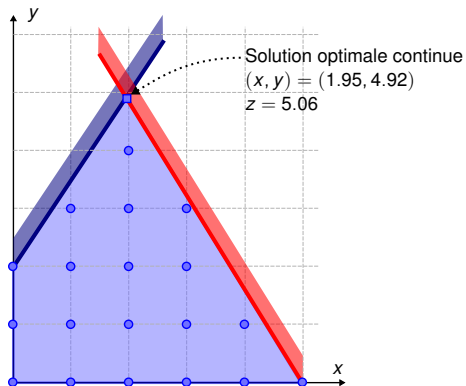


**PL et PLNE sont très différentes !**  
(impossible d'arrondir)

# Exemple 1

## Exemple

$$\left\{ \begin{array}{ll} \max & x + 0.64y \\ \text{s.c.} & 50x + 31y \leq 250 \\ & -3x + 2y \leq 4 \\ & x, y \in \mathbb{N} \end{array} \right.$$

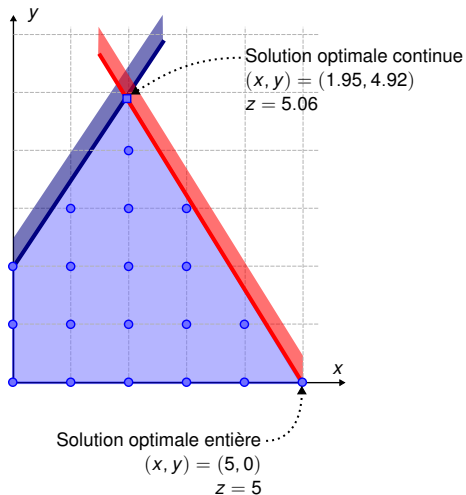


**PL et PLNE sont très différentes !**  
 (impossible d'arrondir)

# Exemple 1

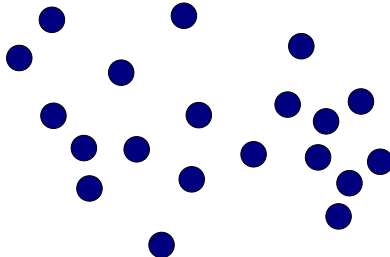
## Exemple

$$\begin{cases} \max & x + 0.64y \\ \text{s.c.} & 50x + 31y \leq 250 \\ & -3x + 2y \leq 4 \\ & x, y \in \mathbb{N} \end{cases}$$



**PL et PLNE sont très différentes !**  
(impossible d'arrondir)

## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts



Légende

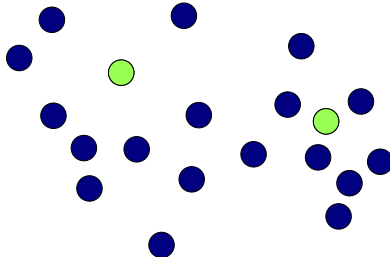
● : ville

### Problème

Où et combien placer d'entrepôts pour servir toutes les villes à coût minimal ?

Construction d'entrepôt et raccordement ↗

## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts



Légende

● : ville

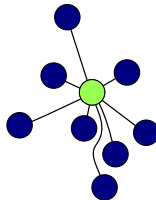
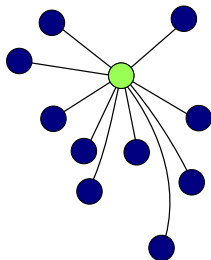
● : entrepôt

### Problème

Où et combien placer d'entrepôts pour servir toutes les villes à coût minimal ?

Construction d'entrepôt et raccordement ↗

## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts



Légende

● : ville

● : entrepôt

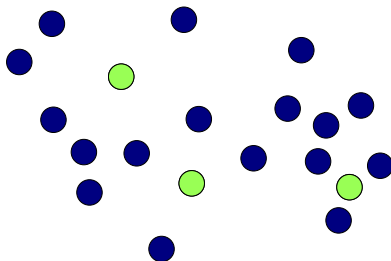
### Problème

Où et combien placer d'entrepôts pour servir toutes les villes à coût minimal ?

Construction d'entrepôt et raccordement ↗



## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts



Légende

● : ville

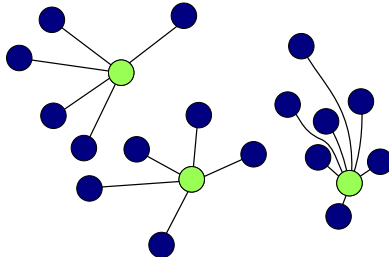
● : entrepôt

### Problème

Où et combien placer d'entrepôts pour servir toutes les villes à coût minimal ?

Construction d'entrepôt et raccordement ↗

## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts



Légende

● : ville

● : entrepôt

### Problème

Où et combien placer d'entrepôts pour servir toutes les villes à coût minimal ?

Construction d'entrepôt et raccordement ↗

## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts

Coûts de raccordement  $c_{ij}$

	Entrepôt 1			
	$E_1$	$E_2$	$E_3$	$E_4$
$V_1$	1	2	1	6
$V_2$	6	1	6	3
$V_3$	5	2	3	1
$V_4$	3	3	7	8
$V_5$	4	7	3	2

Ville 5  $\uparrow$  Raccorder  $V_5$  à  $E_1$  coûte 4

Coûts d'installation  $f_i$  des entrepôts

$E_1$	$E_2$	$E_3$	$E_4$
15	20	7	11

## Exemple 2 : Localisation d'entrepôts

Coûts de raccordement  $c_{ij}$

	Entrepôt 1			
	$E_1$	$E_2$	$E_3$	$E_4$
$V_1$	1	2	1	6
$V_2$	6	1	6	3
$V_3$	5	2	3	1
$V_4$	3	3	7	8
$V_5$	4	7	3	2

Ville 5  $\uparrow$  Raccorder  $V_5$  à  $E_1$  coûte 4

Coûts d'installation  $f_i$  des entrepôts

$E_1$	$E_2$	$E_3$	$E_4$
15	20	7	11

### Objectif

Raccorder toutes les villes en minimisant les coûts de raccordement et d'installation

## Variables

- $y_j = \begin{cases} 1 & \text{si l'entrepôt } j \text{ est construit} \\ 0 & \text{sinon} \end{cases} \quad \forall j \in \{1, \dots, m\}$  ↙ Nombre d'entrepôts potentiels
- $x_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{si } i \text{ est approvisionné par l'entrepôt } j \\ 0 & \text{sinon} \end{cases} \quad \forall i \in \{1, \dots, n\}, \forall j \in \{1, \dots, m\}$  ↙ Nombre de villes

## Modèle mathématique

$$\left\{ \begin{array}{ll} \text{minimiser} & z = \dots\dots\dots \\ \text{tel que} & \dots\dots\dots \dots\dots \\ & \dots\dots\dots \dots\dots \\ & y_j \in \{0, 1\} \quad \forall j \\ & x_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall i, j \end{array} \right.$$

# Quiz !

Questions 1 à 4

# Sommaire

- 1 Introduction
- 2 Algorithme de branch-and-bound**
- 3 Algorithme de branch-and-cut
- 4 Conclusion

# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

$$6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10$$

$$x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$



# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

$$6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10$$

$$x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$



# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

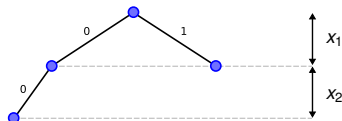
$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

$$6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10$$

$$x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$



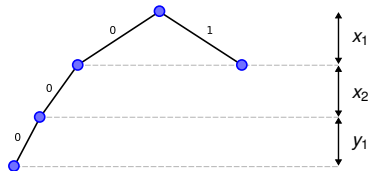
# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$



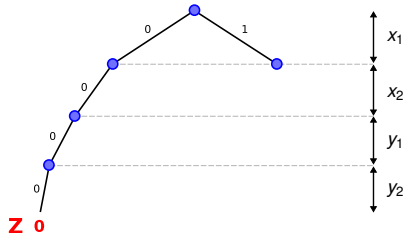
# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$





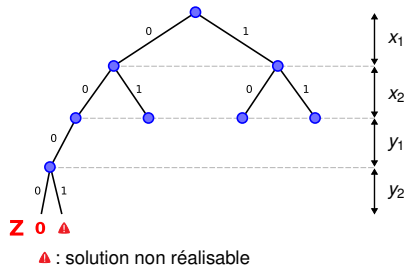
# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$



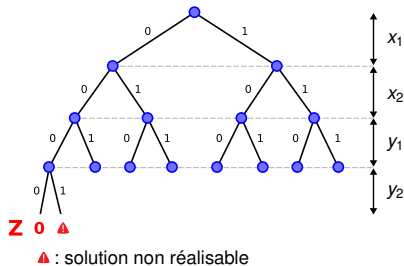
# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$



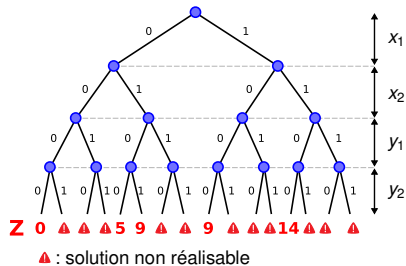
# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$





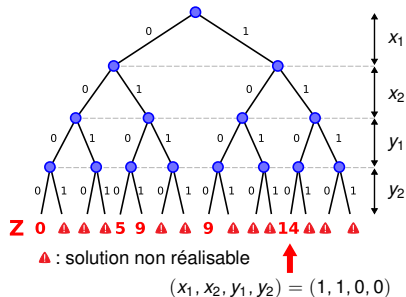
# Résolution des PL - Énumération

## 1ère idée : Énumération exhaustive des solutions

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$



# Résolution des PL - Énumération

$n$  variables binaires  $\rightarrow 2^n$  cas possibles

- $n = 20 \rightarrow > 10^6$  cas
- $n = 30 \rightarrow > 10^9$  cas
- ...

Si 1 milliard d'opérations par secondes :

n	30	40	50	60	70
Temps	1s	17min	11 jours	31 ans	31 000 ans

# Résolution des PL - Énumération

$n$  variables binaires  $\rightarrow 2^n$  cas possibles

- $n = 20 \rightarrow > 10^6$  cas
- $n = 30 \rightarrow > 10^9$  cas
- ...

Si 1 milliard d'opérations par secondes :

n	30	40	50	60	70
Temps	1s	17min	11 jours	31 ans	31 000 ans

Énumération de tous les cas possibles généralement **impraticable**

# Résolution des PL - Énumération

$n$  variables binaires  $\rightarrow 2^n$  cas possibles

- $n = 20 \rightarrow > 10^6$  cas
- $n = 30 \rightarrow > 10^9$  cas
- ...

Si 1 milliard d'opérations par secondes :

n	30	40	50	60	70
Temps	1s	17min	11 jours	31 ans	31 000 ans

Énumération de tous les cas possibles généralement **impraticable**

Mise en place d'une énumération "**implicite**"

# Relaxation linéaire

2ème idée : Énumération implicite par encadrement de la valeur optimale

Définition - **Relaxation continue** d'un problème entier ( $P$ )

Problème obtenu lorsqu'on "oublie" le caractère entier des variables

Ex :  $x \in \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow x \in [1, n]$

# Relaxation linéaire

## 2ème idée : Énumération implicite par encadrement de la valeur optimale

### Définition - **Relaxation continue** d'un problème entier ( $P$ )

Problème obtenu lorsqu'on "oublie" le caractère entier des variables

Ex :  $x \in \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow x \in [1, n]$

### Intérêts

- .....
- .....

### Exemple - Relaxation linéaire du modèle de localisation d'entrepôt

$$\left\{ \begin{array}{ll} \text{minimiser} & z = \dots\dots\dots \\ \text{tel que} & \dots\dots\dots \dots\dots \\ & \dots\dots\dots \dots\dots \\ & y_i \in [0, 1] \quad \forall i \\ & x_{ij} \in [0, 1] \quad \forall i, j \end{array} \right.$$

## Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

s.c.

$$y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

$$6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10$$

$$x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

## Optimum continu

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (\frac{5}{6}, 1, 0, 1)$
- $Z_c = \frac{33}{2}$

## Conclusion

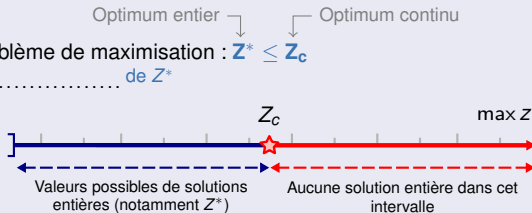
Optimum entier  $\cdot \frac{33}{2}$



# Relaxation continue : interprétation

## Propriété générale - Relaxation continue

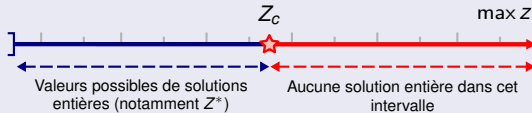
- Pour un problème de maximisation :  $Z^* \leq Z_c$   
 $Z_c$  est une ..... de  $Z^*$



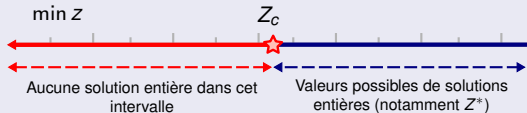
# Relaxation continue : interprétation

## Propriété générale - Relaxation continue

- Optimum entier  $\downarrow$  Optimum continu  $\downarrow$
- Pour un problème de maximisation :  $Z^* \leq Z_c$   
 $Z_c$  est une ..... de  $Z^*$



- Pour un problème de minimisation :  $Z^* \geq Z_c$   
 $Z_c$  est une ..... de  $Z^*$



**Quelle information nous fournit une solution réalisable entière ?****Exemple**

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

**Solutions connues****Solution entière**

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 0, 0, 0)$
- $Z_1 = 9$

**Solution continue**

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (\frac{5}{6}, 1, 0, 1)$
- $Z_c = 16,5$

## Quelle information nous fournit une solution réalisable entière ?

### Exemple

$$\max z = 9x_1 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 + y_2 \leq 1 \\ & y_1 \leq x_1 \\ & y_2 \leq x_2 \\ & 6x_1 + 3x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10 \\ & x_1, x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

### Solutions connues

#### Solution entière

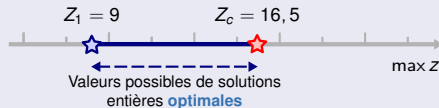
- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 0, 0, 0)$
- $Z_1 = 9$

#### Solution continue

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (\frac{5}{6}, 1, 0, 1)$
- $Z_c = 16,5$

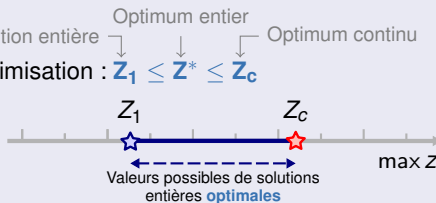
### Conclusion

$Z^*$  est compris entre 9 et 16,5



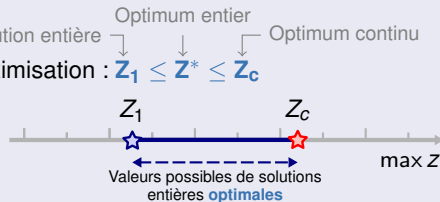
## Propriétés générales

- En cas de maximisation :  $Z_1 \leq Z^* \leq Z_c$

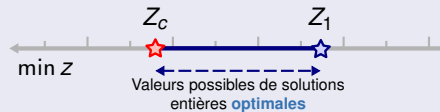


## Propriétés générales

- En cas de maximisation :  $Z_1 \leq Z^* \leq Z_c$



- En cas de minimisation :  $Z_c \leq Z^* \leq Z_1$



## Méthode de résolution de PLNE

Algorithme de *branch-and-bound*

↑ Séparation et évaluation en français

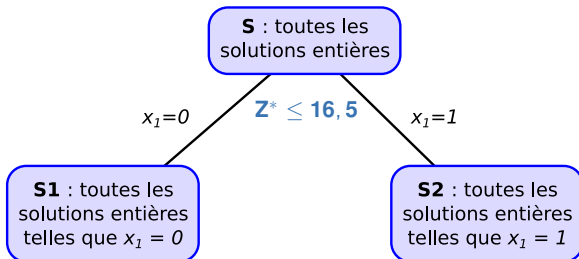
## Principe

- .....  
Borne inférieure et supérieure
- .....

## Branch and bound - Exemple

- Solution de la relaxation continue :

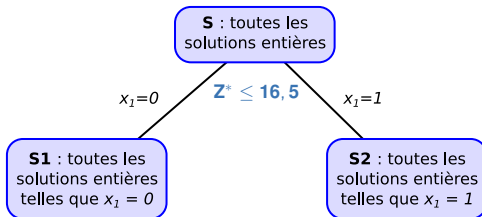
- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (\frac{5}{6}, 1, 0, 1)$
  - $Z_c = 16,5 \geq Z^*$





# Quiz !

Questions 5 et 6



### Ensemble S1 ( $x_1 = 0$ )

$$\max z = 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

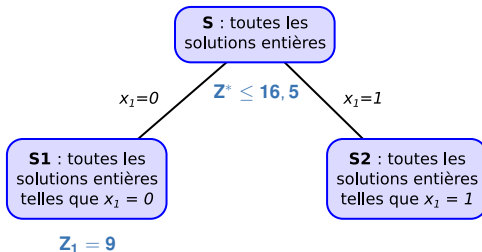
$$y_2 \leq x_2$$

$$x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10$$

$$x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_2, y_1, y_2) = (1, 0, 1)$
- $Z_1 = 9$



### Ensemble S1 ( $x_1 = 0$ )

$$\max z = 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

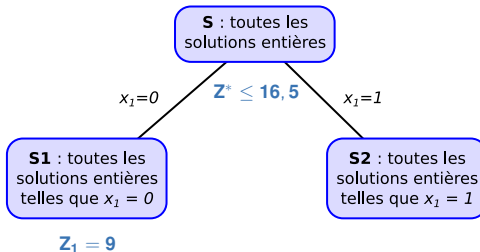
$$x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 10$$

$$x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_2, y_1, y_2) = (1, 0, 1)$
- $Z_1 = 9$

**La relaxation continue fournit une solution entière !**



### Ensemble S2 ( $x_1 = 1$ )

$$\max z = 9 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

s.c.

$$y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

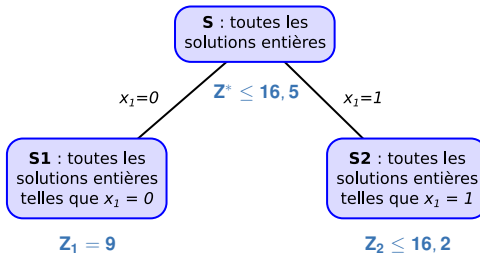
$$x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 4$$

$$x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_2, y_1, y_2) = (\frac{4}{5}, 0, \frac{4}{5})$

- $Z_c^2 = 16,2$



### Ensemble S2 ( $x_1 = 1$ )

$$\max z = 9 + 5x_2 + 6y_1 + 4y_2$$

s.c.

$$y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq x_2$$

$$x_2 + 5y_1 + 2y_2 \leq 4$$

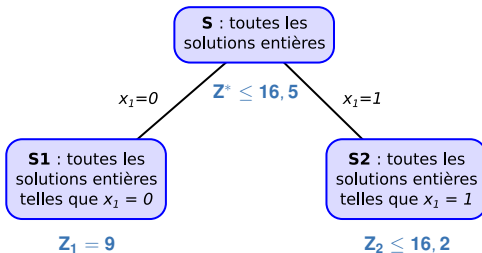
$$x_2, y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_2, y_1, y_2) = (\frac{4}{5}, 0, \frac{4}{5})$

- $Z_c^2 = 16,2$

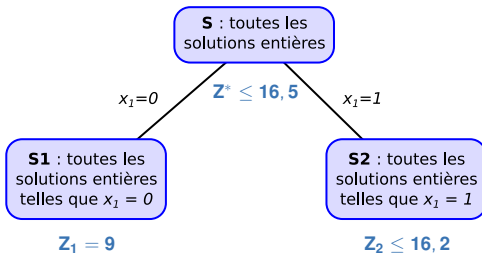
**La borne supérieure est améliorée**



### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..  
Solution courante
- Meilleure borne supérieure connue : .....

La valeur optimale est donc comprise entre .....



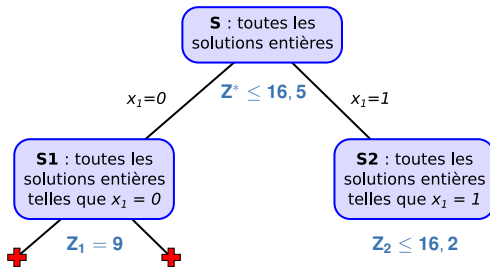
### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..  
*Solution courante*
- Meilleure borne supérieure connue : .....

**La valeur optimale est donc comprise entre .....**

### Comment continuer ?

- Élaguer la branche de S1  
*Car solution entière trouvée*
- Brancher en S2  
*Car solution fractionnaire trouvée*



### Conclusions actuelles

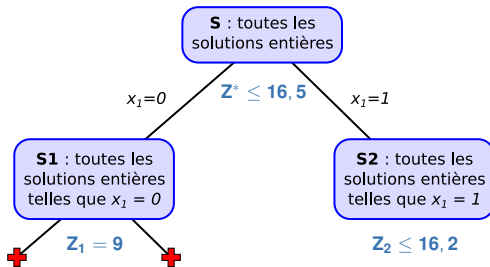
- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..  
Solution courante
- Meilleure borne supérieure connue : .....

La valeur optimale est donc comprise entre .....

### Comment continuer ?

- Élaguer la branche de S1  
Car solution entière trouvée
- Brancher en S2  
Car solution fractionnaire trouvée





### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..  
Solution courante
- Meilleure borne supérieure connue : .....

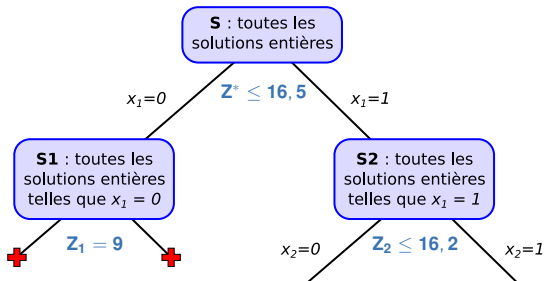
La valeur optimale est donc comprise entre .....

### Comment continuer ?

- Élaguer la branche de S1  
Car solution entière trouvée
- Brancher en S2  
Car solution fractionnaire trouvée

### Sur quelle variable brancher en S2 ?

- Solution de la relaxation continue :  
 $(x_1, x_2, y_2, y_2) = (1, \frac{4}{5}, 0, \frac{4}{5})$
- On peut brancher sur  $x_2$  ou  $y_2$   
Car valeurs fractionnaires



### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..  
*Solution courante*
- Meilleure borne supérieure connue : .....

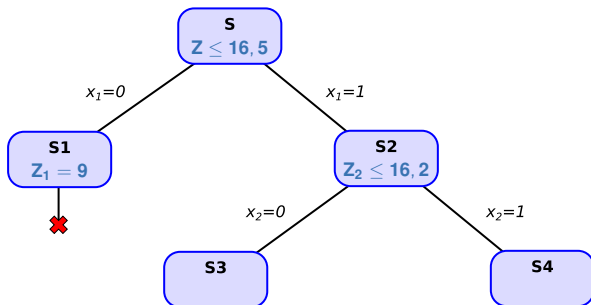
**La valeur optimale est donc comprise entre .....**

### Comment continuer ?

- Élaguer la branche de S1  
*Car solution entière trouvée*
- Brancher en S2  
*Car solution fractionnaire trouvée*

### Sur quelle variable brancher en S2 ?

- Solution de la relaxation continue :  
 $(x_1, x_2, y_2, y_2) = (1, \frac{4}{5}, 0, \frac{4}{5})$
- On peut brancher sur  $x_2$  ou  $y_2$   
*Car valeurs fractionnaires*



### Sous-ensemble S3 ( $x_1 = 1, x_2 = 0$ )

$$\max Z = 9 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

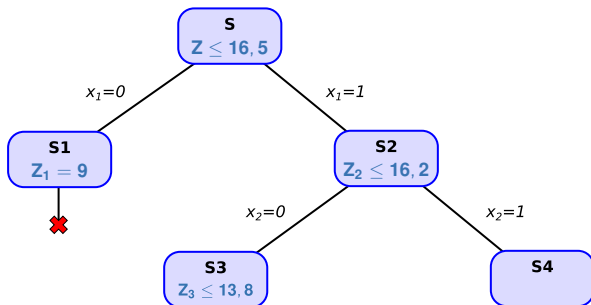
$$y_2 \leq 0$$

$$5y_1 + 2y_2 \leq 4$$

$$y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 0, \frac{4}{5}, 0)$
- $Z_c^3 = 13,8$



### Sous-ensemble S3 ( $x_1 = 1, x_2 = 0$ )

$$\max Z = 9 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

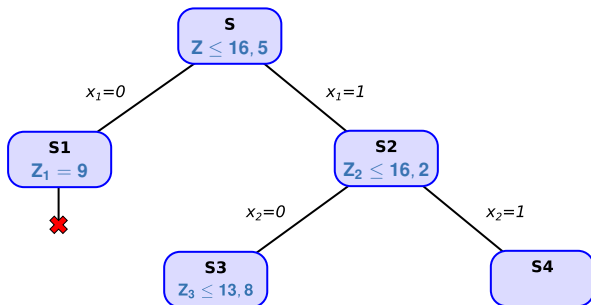
$$y_2 \leq 0$$

$$5y_1 + 2y_2 \leq 4$$

$$y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 0, \frac{4}{5}, 0)$
- $Z_c^3 = 13,8$



### Sous-ensemble S3 ( $x_1 = 1, x_2 = 0$ )

$$\max Z = 9 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq x_1$$

$$y_2 \leq 0$$

$$5y_1 + 2y_2 \leq 4$$

$$y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 0, \frac{4}{5}, 0)$
- $Z_c^3 = 13,8$

### Sous-ensemble S4 ( $x_1 = 1, x_2 = 1$ )

$$\max Z = 14 + 6y_1 + 4y_2$$

$$\text{s.c.} \quad y_1 + y_2 \leq 1$$

$$y_1 \leq 1$$

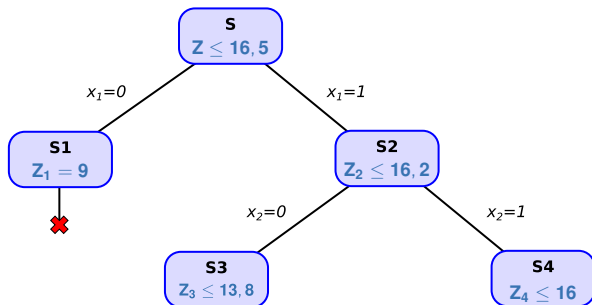
$$y_2 \leq 1$$

$$5y_1 + 2y_2 \leq 1$$

$$y_1, y_2 \in \{0, 1\}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, \frac{1}{2})$
- $Z_c^4 = 16$  Fractionnaire ! ↗



### Sous-ensemble S3 ( $x_1 = 1, x_2 = 0$ )

$$\begin{aligned}
 \max Z &= 9 + 6y_1 + 4y_2 \\
 \text{s.c.} \quad &y_1 + y_2 \leq 1 \\
 &y_1 \leq x_1 \\
 &y_2 \leq 0 \\
 &5y_1 + 2y_2 \leq 4 \\
 &y_1, y_2 \in \{0, 1\}
 \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

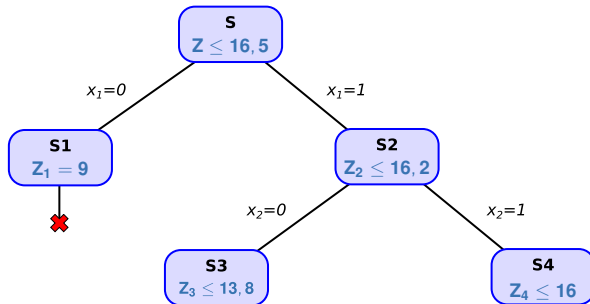
- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 0, \frac{4}{5}, 0)$
- $Z_c^3 = 13,8$

### Sous-ensemble S4 ( $x_1 = 1, x_2 = 1$ )

$$\begin{aligned}
 \max Z &= 14 + 6y_1 + 4y_2 \\
 \text{s.c.} \quad &y_1 + y_2 \leq 1 \\
 &y_1 \leq 1 \\
 &y_2 \leq 1 \\
 &5y_1 + 2y_2 \leq 1 \\
 &y_1, y_2 \in \{0, 1\}
 \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, \frac{1}{2})$
- $Z_c^4 = 16$  Fractionnaire !

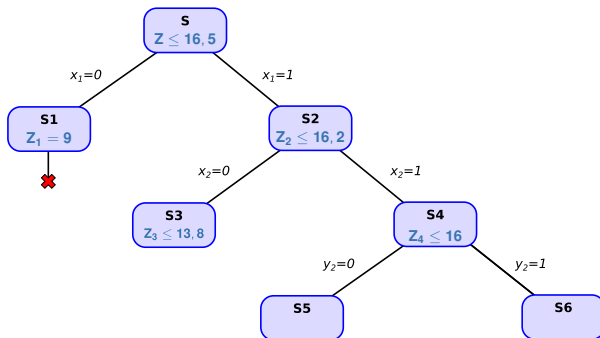


### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..
- Meilleure borne supérieure connue : ...

### Comment continuer ?

- On ne peut élaguer ni S3 ni S4
- On branche en S4 .....  
Peut potentiellement contenir une solution admissible de valeur  $> 13,8$ , contrairement à S3
  - On branche sur  $y_2$  qui est fractionnaire en S4



#### Sous-ensemble S5 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0$ )

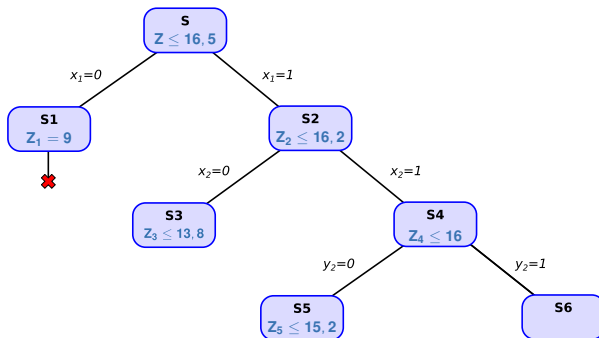
$$\max Z = 14 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 1 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq 1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, \frac{1}{5}, 0)$
- $Z_c^5 = 15,2$





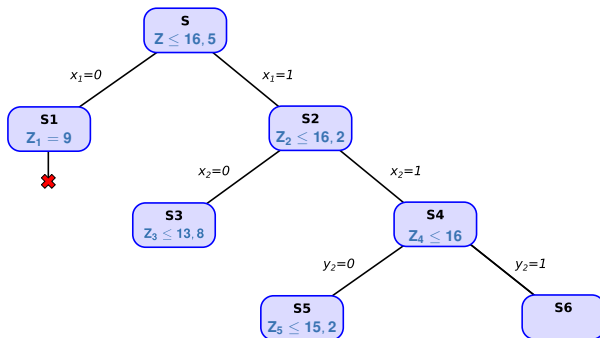
Sous-ensemble S5 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0$ )

$$\max Z = 14 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 1 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq 1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, \frac{1}{5}, 0)$
- $Z_c^5 = 15,2$



### Sous-ensemble S5 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0$ )

$$\max Z = 14 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 1 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq 1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

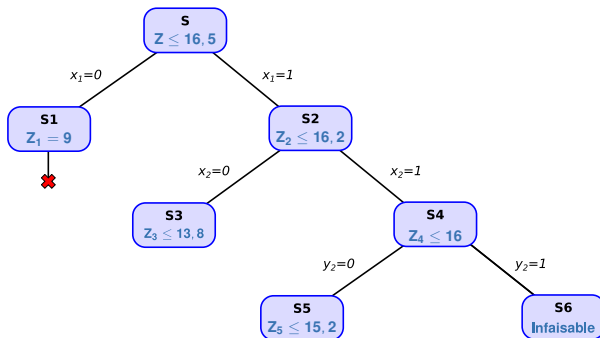
- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, \frac{1}{5}, 0)$
- $Z_c^5 = 15, 2$

### Sous-ensemble S6 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 1$ )

$$\max Z = 20 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 0 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq -1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

- Aucune solution
- On élague S6



#### Sous-ensemble S5 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0$ )

$$\max Z = 14 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 1 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq 1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

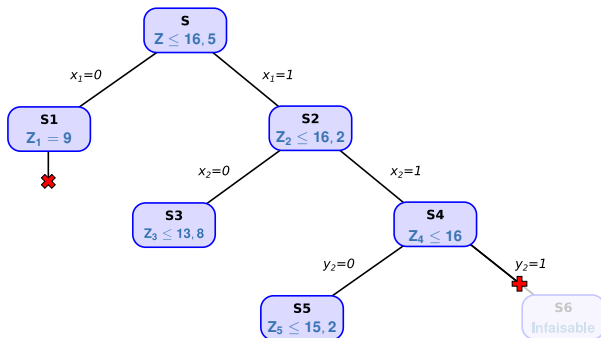
- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, \frac{1}{5}, 0)$
- $Z_c^5 = 15, 2$

#### Sous-ensemble S6 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 1$ )

$$\max Z = 20 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 0 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq -1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

- Aucune solution
- On élague S6



#### Sous-ensemble S5 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0$ )

$$\max Z = 14 + 6y_1$$

$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 1 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq 1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

Solution de la relaxation continue :

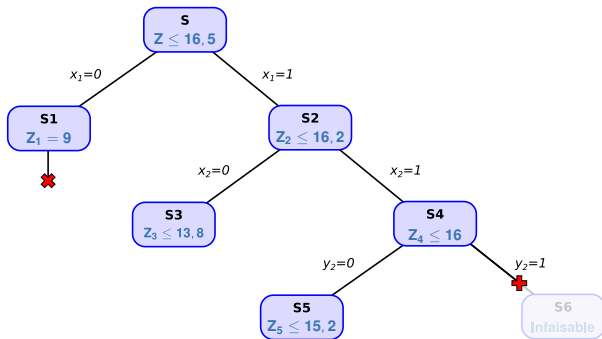
- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, \frac{1}{5}, 0)$
- $Z_c^5 = 15, 2$

#### Sous-ensemble S6 ( $x_1 = x_2 = 1, y_2 = 1$ )

$$\max Z = 20 + 6y_1$$

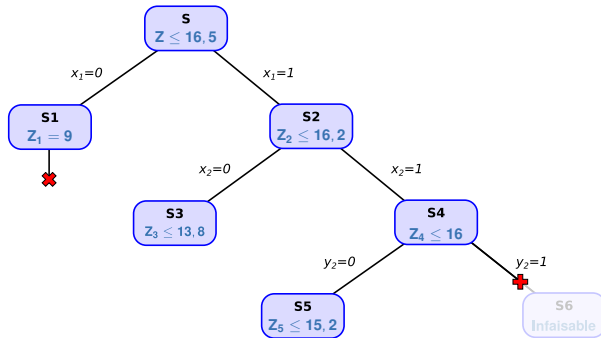
$$\begin{aligned} \text{s.c.} \quad & y_1 \leq 0 \\ & y_1 \leq 1 \\ & 5y_1 \leq -1 \\ & y_1 \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

- Aucune solution
- On élague S6

**QCM**

A ce stade, que peut-on élaguer ?

- (A) S3 seul
- (B) S5 seul
- (C) S3 et S5
- (D) ni S3 ni S5

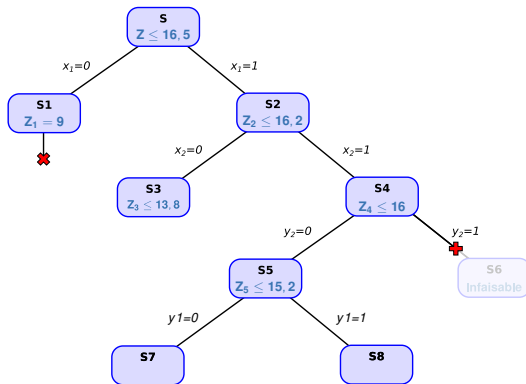


### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : ..
- Meilleure borne supérieure connue : .....

### Comment continuer ?

- On branche en S5 qui a la plus grande borne supérieure  
Peut potentiellement contenir une solution admissible de valeur  $> 13,8$ 
  - On branche sur  $y_2$  qui est fractionnaire en S5



### Sous-ensemble S7

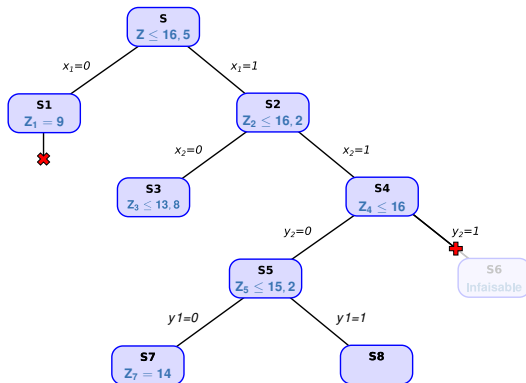
$(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0, y_1 = 0)$

$$\max z = 14$$

Solution :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, 0)$
- $Z_7 = 14$

Nouvelle solution entière trouvée !



### Sous-ensemble S7

$(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0, y_1 = 0)$

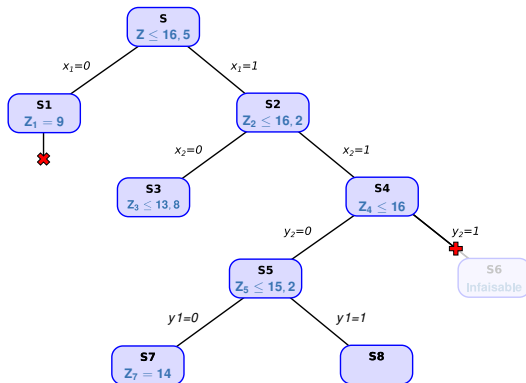
$$\max z = 14$$

Solution :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, 0)$
- $Z_7 = 14$

Nouvelle solution entière trouvée !





## Sous-ensemble S7

 $(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0, y_1 = 0)$ 

$$\max z = 14$$

Solution :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, 0)$
- $Z_7 = 14$

Nouvelle solution entière trouvée !

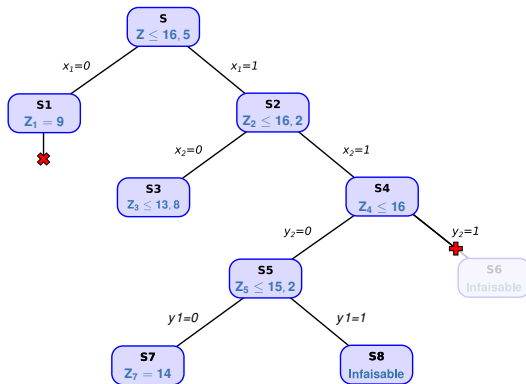
## Sous-ensemble S8

 $(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 1, y_1 = 0)$ 

$$\max z = 20$$

$$\text{s.c.} \quad 11 \leq 10$$

- Aucune solution
- On élague S8



## Sous-ensemble S7

 $(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0, y_1 = 0)$ 

$$\max z = 14$$

Solution :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, 0)$
- $Z_7 = 14$

Nouvelle solution entière trouvée !

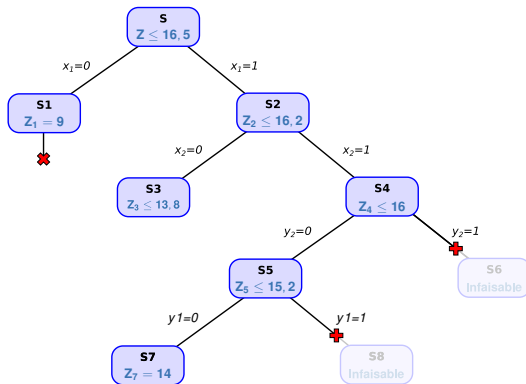
## Sous-ensemble S8

 $(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 1, y_1 = 0)$ 

$$\max z = 20$$

$$\text{s.c.} \quad 11 \leq 10$$

- Aucune solution
- On élague S8



## Sous-ensemble S7

 $(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 0, y_1 = 0)$ 

$$\max z = 14$$

Solution :

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, 0)$
- $Z_7 = 14$

Nouvelle solution entière trouvée !

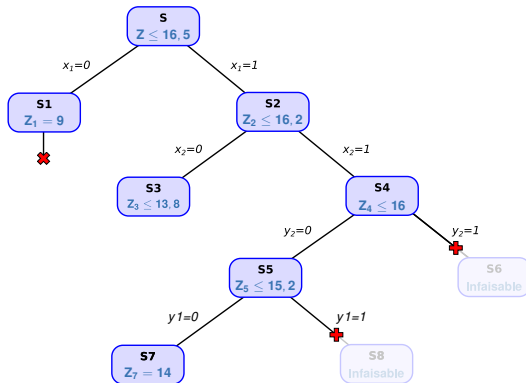
## Sous-ensemble S8

 $(x_1 = x_2 = 1, y_2 = 1, y_1 = 0)$ 

$$\max z = 20$$

$$\text{s.c.} \quad 11 \leq 10$$

- Aucune solution
- On élague S8

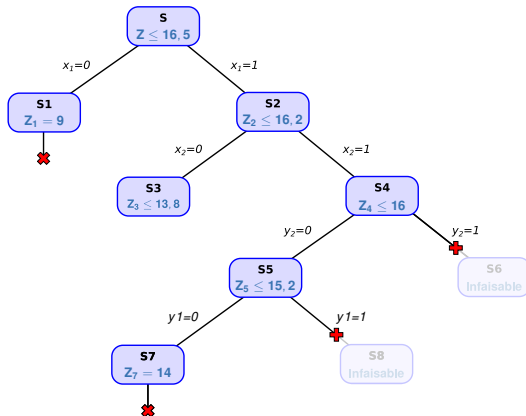


### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : 14

### Comment continuer ?

- $Z_7$  entier : on élague S7
- $Z_c^3 < Z_7$  : on élague S3

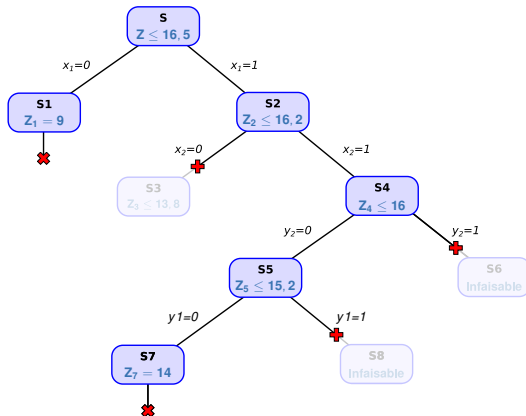


### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : 14

### Comment continuer ?

- $Z_7$  entier : on élague S7
- $Z_c^3 < Z_7$  : on élague S3

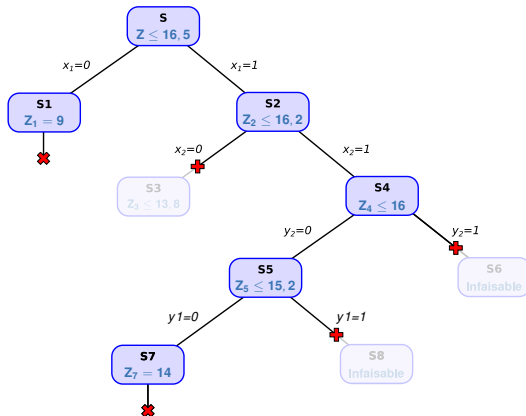


### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : 14

### Comment continuer ?

- $Z_7$  entier : on élague S7
- $Z_C^3 < Z_7$  : on élague S3



### Conclusions actuelles

- Valeur de la meilleure solution admissible connue : 14

### Comment continuer ?

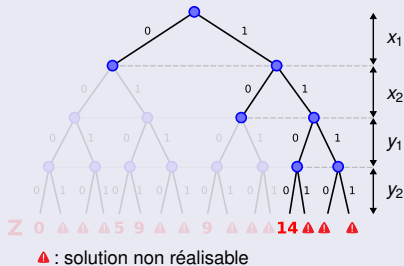
- $Z_7$  entier : on élague S7
- $Z_C^3 < Z_7$  : on élague S3

### Solution optimale obtenue !

- $(x_1, x_2, y_1, y_2) = (1, 1, 0, 0)$
- $Z^* = Z_7 = 14$

## Gain par rapport à l'énumération complète

Solutions parcourues par le *branch-and-bound* :





# Algorithme B&B - Maximisation - Résumé

## Initialisation

- Calculer une solution admissible de valeur  $Z^*$   
ou poser  $Z^* = -\infty$
- Résoudre la relaxation continue et mettre à jour  $Z^*$  si besoin  
Évaluation

# Algorithme B&B - Maximisation - Résumé

## Initialisation

- Calculer une solution admissible de valeur  $Z^*$   
ou poser  $Z^* = -\infty$
- Résoudre la relaxation continue et mettre à jour  $Z^*$  si besoin  
Évaluation

## Tant qu'il reste des nœuds non élagués

- Choisir un nœud non élagué
- Brancher sur une des variables de valeur fractionnaire en ce nœud  
Séparation
- Résoudre la relaxation continue des deux nœuds obtenus et mettre à jour  $Z^*$   
Évaluation
- Appliquer les tests d'élagage

# Algorithme B&B - Maximisation - Résumé

## Initialisation

- Calculer une solution admissible de valeur  $Z^*$   
ou poser  $Z^* = -\infty$
- Résoudre la relaxation continue et mettre à jour  $Z^*$  si besoin  
Évaluation

## Tant qu'il reste des nœuds non élagués

- Choisir un nœud non élagué
- Brancher sur une des variables de valeur fractionnaire en ce nœud  
Séparation
- Résoudre la relaxation continue des deux nœuds obtenus et mettre à jour  $Z^*$   
Évaluation
- Appliquer les tests d'élagage

A l'issue de ce processus, la solution courante  $Z^*$  est optimale

# Algorithme B&B – Maximisation – Résumé suite

## Un nœud est élagué si

- 1 Le problème devient infaisable  
Pas de solution continue ou entière
- 2 La valeur optimale de la relaxation continue est  $\leq Z^*$
- 3 La solution de la relaxation continue est entière  
Attention, c'est  $x$  qui doit être entière pas  $Z^*$

## La mise en place de l'algorithme nécessite de préciser

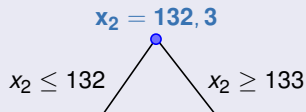
- 1 La règle de sélection  
Sur quel nœud brancher ?
- 2 La règle de branchement  
Sur quelle variable brancher ?

# B&B - Variables entières

## Cas général des variables entières ( $\neq$ du cas 0 – 1)

- Choisir une variable de valeur fractionnaire dans la solution optimale de la relaxation continue
- Brancher sur l'arrondi supérieur et inférieur de cette valeur

## Exemple



## Détermination des solutions admissibles

- Souvent difficile
- Pas de méthode générale rapide
- Des algorithmes fonctionnent bien dans certains cas particuliers  
Par exemple si l'arrondi est toujours admissible

## Problème d'efficacité

- Le nombre de nœuds explorés détermine le temps de calcul  
À chaque nœud, on résout un programme linéaire (continu)
- Nombre maximal de nœuds à explorer inconnu à priori
- Un PL continu se résout généralement « vite »
- Un PLNE nécessite du temps

## Efficacité - Exemple

$$\begin{aligned} \min \quad & z = \sum_{j=1}^n c_j x_j \\ \text{s.c.} \quad & \sum_{j=1}^n a_{1j} x_j \leq b_1 \\ & \sum_{j=1}^n a_{2j} x_j \leq b_2 \\ & x_{ij} \in \{0, 1\} \end{aligned}$$

- $n = 1000$
- Données aléatoires
- Relaxation continue : 0.03 secondes
- Résolution en entier : 43 secondes

251402 nœuds parcourus contre  $\sim 10^{300}$  pour une énumération complète

# Sommaire

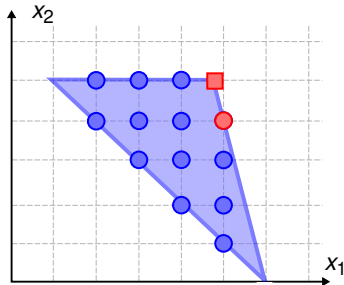
- 1 Introduction
- 2 Algorithme de branch-and-bound
- 3 Algorithme de branch-and-cut**
- 4 Conclusion



# Programme linéaire en Nombres Entiers (PLNE)

## Principe - Ajout de coupe

Séparer l'optimum continu des solutions admissibles



■ : optimum continu

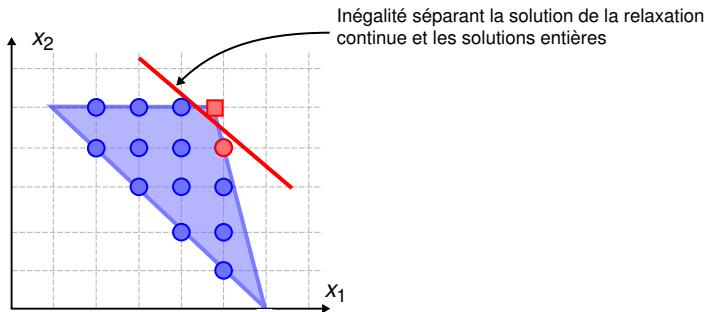
● : optimum entier

● : autres solutions entières

# Programme linéaire en Nombres Entiers (PLNE)

## Principe - Ajout de coupe

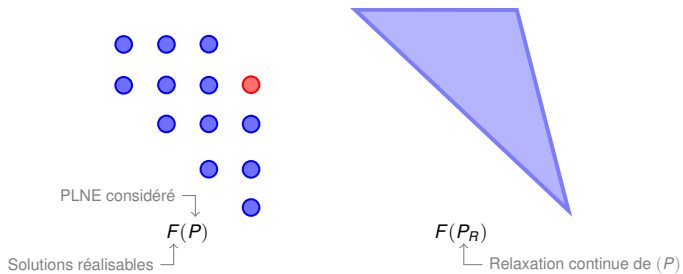
### Séparer l'optimum continu des solutions admissibles



■ : optimum continu

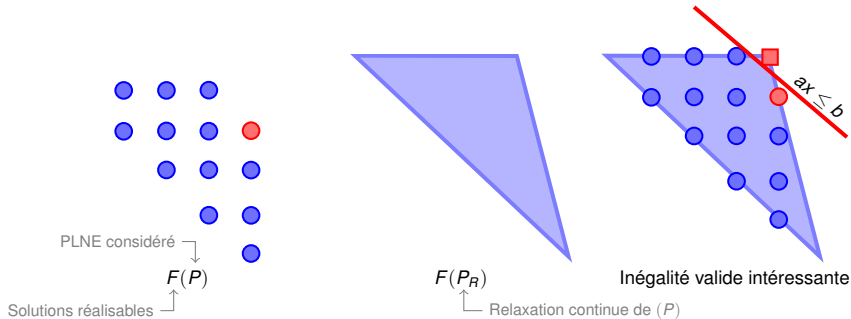
● : optimum entier

● : autres solutions entières



**Définition - Inégalité valide** pour  $(P)$

$ax \leq b$  est vérifiée par tout  $x \in F(P)$



**Définition - Inégalité valide** pour  $(P)$

$ax \leq b$  est vérifiée par tout  $x \in F(P)$

**Définition - Inégalité valide "intéressante"**

$ax \leq b$  "tronque"  $F(P_R)$

# Inégalités valides

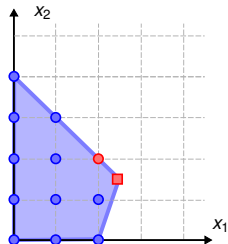
## Problème

$$\max z = 2x_1 + x_2$$

$$\text{s.c.} \quad x_1 + x_2 \leq 4$$

$$3x_1 - x_2 \leq 6$$

$$x_1, x_2 \in \mathbb{N}$$



■ : optimum continu

● : optimum entier

● : autres solutions entières

# Inégalités valides

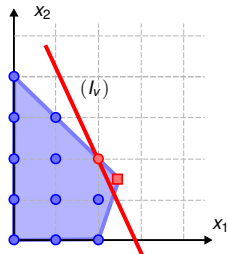
## Problème

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.c.} \quad & x_1 + x_2 \leq 4 \\ & 3x_1 - x_2 \leq 6 \\ & x_1, x_2 \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

## Inégalité valide considérée ( $I_V$ )

$$8x_1 + x_2 \leq 20$$

Toutes les solutions entières vérifient ( $I_V$ )



■ : optimum continu

● : optimum entier

● : autres solutions entières

# Inégalités valides

## Problème

$$\begin{aligned} \max \quad & z = 2x_1 + x_2 \\ \text{s.c.} \quad & x_1 + x_2 \leq 4 \\ & 3x_1 - x_2 \leq 6 \\ & x_1, x_2 \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

## Inégalité valide considérée ( $I_V$ )

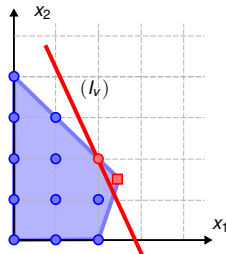
$$8x_1 + x_2 \leq 20$$

Toutes les solutions entières vérifient ( $I_V$ )

## Relaxation continue respectant ( $I_V$ )

- $(x_1, x_2) = (2, 2)$
- $z = 6$

Optimum entier atteint



■ : optimum continu

● : optimum entier

● : autres solutions entières

### Branch-and-cut

- Procédure arborescente
- Ajout de coupes en chaque nœud  
Meilleure borne, donc on tronque l'arbre plus facilement

### En pratique

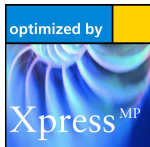
- Nombre de coupes limité en chaque nœud  
Économise le temps de calcul
- Possibilité de ne mettre des coupes qu'à la racine



# Sommaire

- 1 Introduction
- 2 Algorithme de branch-and-bound
- 3 Algorithme de branch-and-cut
- 4 Conclusion**

## Il existe divers logiciels



OptiRisk



IBM  
CPLEX



**EURODECISION**  
ALGORITHMS FOR BUSINESS



**Artelys**  
solutions en optimisation

**julia**



# Logiciels PL et PLNE

## Langages de modélisation

- AMPL
- Mosel
- Julia/JuMP

Écriture au format « mathématique » du problème

## Logiciels propriétaires

- XPRESS-MP : sociétés FICO
- Artelys CPLEX : société IBM (ILOG)
- Gurobi

Versions étudiantes gratuites

## Logiciels libres

- COIN-OR
- GLPK

## Taille de problèmes résolubles (variables et contraintes)

- En continu : des centaines de milliers
- En entier : des centaines voire des milliers

Peut fortement dépendre du problème

## En résumé, la PLNE

- Augmente la capacité de modélisation de la PL
- Augmente la complexité de résolution
- Résolvable par l'algorithme *branch-and-bound* voire *branch-and-cut*
- De très gros progrès depuis 30-40 ans