

# **Problème de flot optimal**

**Fanny Riols**

# Exercice ! (p 103 du poly)

- Une certaine marchandise X est disponible dans deux ports A et B, selon les quantités 10 et 10.
- Elles est attendue dans 3 ports C, D et E selon les quantités 9, 12 et 7.
- On fait un graphe avec les données qu'on a page 103. (lignes maritimes)

# Exercice ! (p 103 du poly)

- Une certaine marchandise X est disponible dans deux ports A et B, selon les quantités 10 et 10.
- Elle est attendue dans 3 ports C, D et E selon les quantités 9, 12 et 7.
- On fait un graphe avec les données qu'on a page 103. (lignes maritimes)



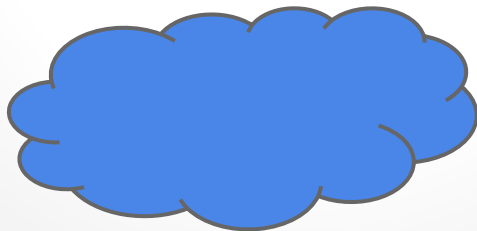
cf graphe...

# Pour commencer...

- On note  $c(u)$  la capacité de transport.
- Pour faire le graphe, on ajoute la source et le puits. On met les capacités que l'on connaît (TOUJOURS).

# Pour commencer...

- On note  $c(u)$  la capacité de transport.
- Pour faire le graphe, on ajoute la source et le puits. On met les capacités que l'on connaît (TOUJOURS).

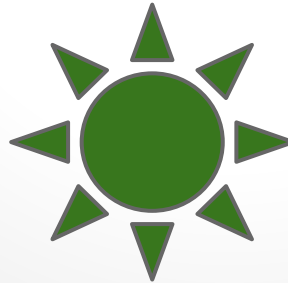


cf graphe...

➤ On cherche un flot de valeur MAXIMALE.

- On cherche un flot de valeur MAXIMALE.
- FLOT sur le réseau de transport = une fonction  $f$  qui associe à tout arc  $u$  une valeur, le FLUX,  $f(u)$ , tel que :
  - Pour tout  $u$ ,  $0 \leq f(u) \leq c(u)$
  - Loi de Kirchhoff

- On cherche un flot de valeur MAXIMALE.
- FLOT sur le réseau de transport = une fonction  $f$  qui associe à tout arc  $u$  une valeur, le FLUX,  $f(u)$ , tel que :
  - Pour tout  $u$ ,  $0 \leq f(u) \leq c(u)$
  - Loi de Kirchhoff



cf graphe...



# C'est parti pour du feeling...

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9
- On applique Kirchhoff en C :
  - On place un 2 sur (B, C)
  - Et comme  $2 < 5$ , tout va bien !!! Sinon, on aurait dû changer notre 7 de départ et recommencer...

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9
- On applique Kirchhoff en C :
  - On place un 2 sur (B, C)
  - Et comme  $2 < 5$ , tout va bien !!! Sinon, on aurait dû changer notre 7 de départ et recommencer...
- On sature (S, A) : 10

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9
- On applique Kirchhoff en C :
  - On place un 2 sur (B, C)
  - Et comme  $2 < 5$ , tout va bien !!! Sinon, on aurait dû changer notre 7 de départ et recommencer...
- On sature (S, A) : 10
- On fait du Kirchhoff en A, puis en D.

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9
- On applique Kirchhoff en C :
  - On place un 2 sur (B, C)
  - Et comme  $2 < 5$ , tout va bien !!! Sinon, on aurait dû changer notre 7 de départ et recommencer...
- On sature (S, A) : 10
- On fait du Kirchhoff en A, puis en D.
- On sature (B, E) : 5

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9
- On applique Kirchhoff en C :
  - On place un 2 sur (B, C)
  - Et comme  $2 < 5$ , tout va bien !!! Sinon, on aurait dû changer notre 7 de départ et recommencer...
- On sature (S, A) : 10
- On fait du Kirchhoff en A, puis en D.
- On sature (B, E) : 5
- Enfin, on fait du Kirchhoff en E puis en B !

- Du coup, on commence par saturer (A, C) : 7
- Puis on fait pareil avec (C, P) : 9
- On applique Kirchhoff en C :
  - On place un 2 sur (B, C)
  - Et comme  $2 < 5$ , tout va bien !!! Sinon, on aurait dû changer notre 7 de départ et recommencer...
- On sature (S, A) : 10
- On fait du Kirchhoff en A, puis en D.
- On sature (B, E) : 5
- Enfin, on fait du Kirchhoff en E puis en B !



cf graphe...



Ce qui est cool, c'est que tout chemin de S à P à au moins un arc saturé !

→ Ça fait moins d'itérations...

On veut le FLOT nous :

$$\begin{array}{l} \text{➤ } \text{Val}(f) = 10 + 7 = 9 + 3 + 5 = 17 \\ \qquad \qquad \qquad \text{à la source} \quad \text{au puits} \end{array}$$

$$\text{➤ } \text{Val}(f) = 7 + 3 + 2 + 5 - 0 = 17$$

# Le marquage...

- On met un + à côté de la source S

# Le marquage...

- On met un **+** à coté de la source S
- On marque l'extrémité terminale (I; J) NON SATURE, si I est déjà marqué :  
on met un **+I** à côté de J

# Le marquage...

- On met un **+** à coté de la source S
- On marque l'extrémité terminale (I; J) NON SATURE, si I est déjà marqué : on met un **+I** à côté de J
- On marque l'extrémité initiale K de (K; L) de flux NON NUL, dont L est déjà marqué : on met un **-L** à côté de K

# Le marquage...

- On met un **+** à coté de la source S
- On marque l'extrémité terminale (I; J) NON SATURE, si I est déjà marqué : on met un **+I** à côté de J
- On marque l'extrémité initiale K de (K; L) de flux NON NUL, dont L est déjà marqué : on met un **-L** à côté de K
- On itère :-)

# Le marquage...

- On met un **+** à coté de la source S
- On marque l'extrémité terminale (I; J) NON SATURE, si I est déjà marqué : on met un **+I** à côté de J
- On marque l'extrémité initiale K de (K; L) de flux NON NUL, dont L est déjà marqué : on met un **-L** à côté de K
- On itère :-)
- ...
- Si P est marqué, c'est que ton flot n'est PAS OPTIMAL !!!!!

# Le marquage...

- On met un **+** à coté de la source S
- On marque l'extrémité terminale (I; J) NON SATURE, si I est déjà marqué : on met un **+I** à côté de J
- On marque l'extrémité initiale K de (K; L) de flux NON NUL, dont L est déjà marqué : on met un **-L** à côté de K
- On itère :-)
- ...
- Si P est marqué, c'est que ton flot n'est PAS OPTIMAL !!!!!
  - Du coup, on identifie les sommets le long de la "chaîne augmentante" de P vers S.

# Une seule petite “formule” à connaître...

On prend notre chaîne, et ses valeurs...



# Une seule petite “formule” à connaître...

On prend notre chaîne, et ses valeurs...

$\alpha = \min [ \text{min ( c(u) - f(u) ) ; min f(u) } ]$   
à l'endroit            à l'envers

# Une seule petite “formule” à connaître...

On prend notre chaîne, et ses valeurs...

$$\alpha = \min [ \text{min ( c(u) - f(u) ) ; min f(u) } ]$$

à l'endroit                      à l'envers

➤ On trouve notre alpha

# Une seule petite “formule” à connaître...

On prend notre chaîne, et ses valeurs...

$$\alpha = \min [ \text{min ( c(u) - f(u) )} ; \text{min f(u)} ]$$

à l'endroit

à l'envers

- On trouve notre alpha
- On change nos  $c(u)$  de la chaîne augmentante sur notre graphe

# Une seule petite “formule” à connaître...

On prend notre chaîne, et ses valeurs...

$\alpha = \min [ \text{min ( c(u) - f(u) ) ; min f(u) } ]$

à l'endroit

à l'envers

- On trouve notre alpha
- On change nos  $c(u)$  de la chaîne augmentante sur notre graphe
- On recalcule notre FLOT  $\text{Val}(f)$  en faisant :  $\text{Val}(f) = \text{Val}(f) + \alpha$ 
  - Ça va c'est pas trop trop dur...

# Nouveau Marquage !

- Et on refait un marquage, avec nos nouvelles capacités.

# Nouveau Marquage !

- Et on refait un marquage, avec nos nouvelles capacités.
- Et on est trop content, parce que ça marche :
  - On ne peut pas marquer le puits P !



cf graphe !

# Nouveau Marquage !

- Et on refait un marquage, avec nos nouvelles capacités.
- Et on est trop content, parce que ça marche :
  - On ne peut pas marquer le puits P !



cf graphe !

- Donc, notre flot OPTIMAL, c'est le dernier qu'on a calculé !

# QUESTIONS ? :-D

