## Flots - exemple et compléments



© N. Brauner, 2019, M. Stehlik 2020

#### Plan

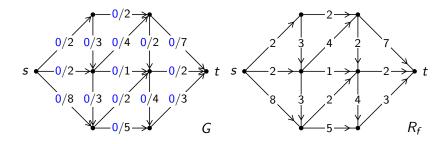
1 Exemple d'utilisation de l'algorithme de Ford-Fulkerson

- 2 Compl?ments sur les flots
  - Flots entiers
  - Flots et couplages

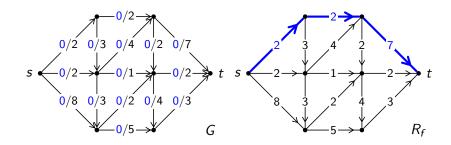
#### Plan

1 Exemple d'utilisation de l'algorithme de Ford-Fulkerson

- Compl?ments sur les flots
  - Flots entiers
    - Flots et couplages

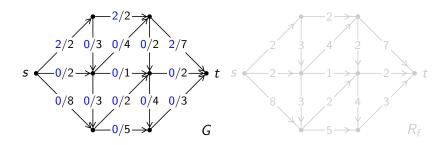


On initialise au flot nul val(f) = 0



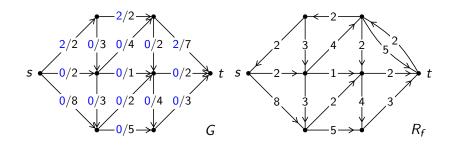
val(f) = 0

chemin augmentant de capacit? r?siduelle 2



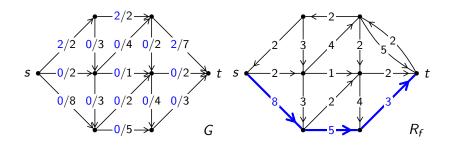
On augmente le flot val(f) = 2

mise? jour du graphe r?siduel ...



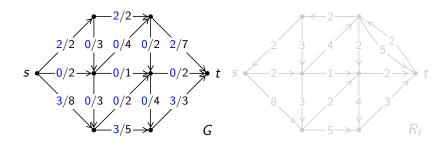
$$val(f) = 2$$

graphe r?siduel mis? jour



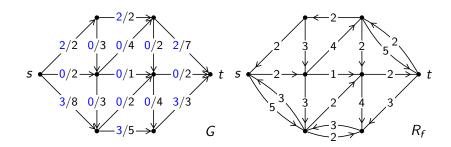
val(f) = 2

chemin augmentant de capacit? r?siduelle 3



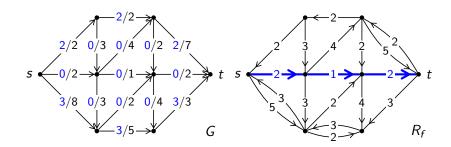
On augmente le flot val(f) = 5

mise? jour du graphe r?siduel ...



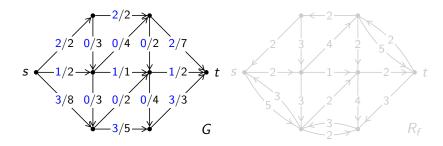
$$val(f) = 5$$

graphe r?siduel mis? jour



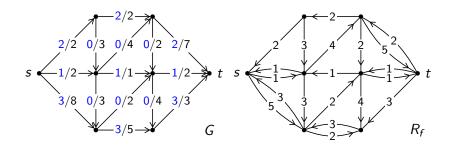
val(f) = 5

chemin augmentant de capacit? r?siduelle 1



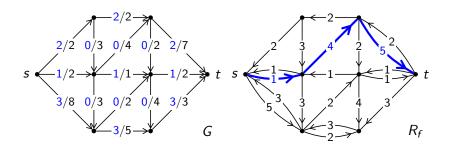
On augmente le flot val(f) = 6

mise? jour du graphe r?siduel ...



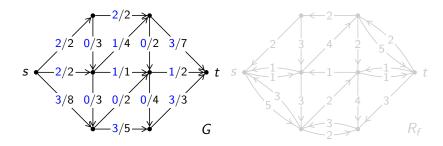
$$val(f) = 6$$

graphe r?siduel mis? jour



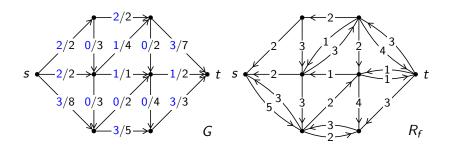
val(f) = 6

chemin augmentant de capacit? r?siduelle 1



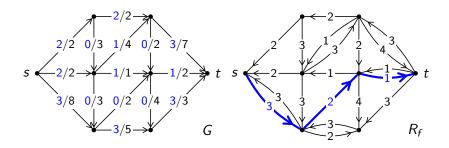
On augmente le flot val(f) = 7

mise? jour du graphe r?siduel ...



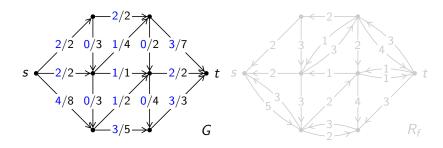
val(f) = 7

graphe r?siduel mis? jour



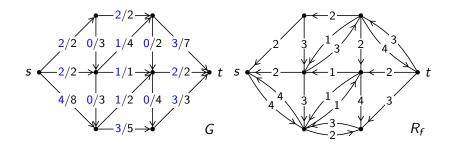
val(f) = 7

chemin augmentant de capacit? r?siduelle 1



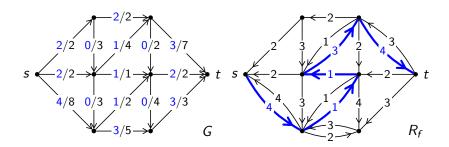
On augmente le flot val(f) = 8

mise? jour du graphe r?siduel ...



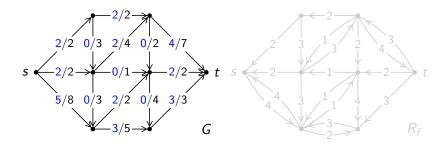
$$val(f) = 8$$

graphe r?siduel mis? jour



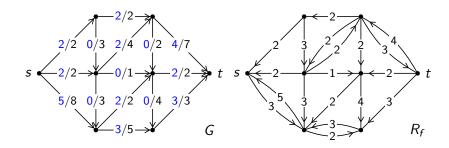
val(f) = 8

chemin augmentant de capacit? r?siduelle 1



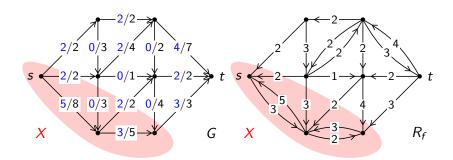
On augmente le flot val(f) = 9

mise? jour du graphe r?siduel ...



$$val(f) = 9$$

graphe r?siduel mis? jour



$$val(f) = 9 = cap(X)$$

#### Plan

Exemple d'utilisation de l'algorithme de Ford-Fulkerson

- 2 Compl?ments sur les flots
  - Flots entiers
  - Flots et couplages

#### Flots entiers (1/2)

#### Th ?or ?me d'int ?gralit ?

Si les capacit?s des arcs sont enti?res, alors il existe un flot maximum entier (avec une valeur enti?re sur chaque arc).

#### D?monstration

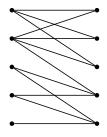
- R?currence sur le nombre d'it?rations k de Ford–Fulkerson.
- Le cas de base k = 0 est ?vident, car le flot nul est entier.
- Supposons qu'apr?s  $k \ge 0$ ?tapes l'algorithme Ford–Fulkerson trouve un flot f tel que val(f) est entier.
- Comme c et f sont entiers pour chaque arc de G, alors les capacit?s r?siduelles de  $R_f$  sont enti?res.

#### Flots entiers (2/2)

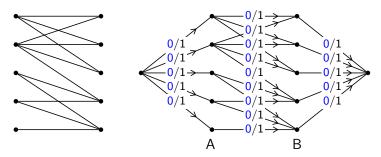
#### D?monstration (suite)

- Donc, la capacit ? r?siduelle  $\varepsilon$  du chemin augmentant P choisi par l'algorithme est enti ?re.
- Donc, le nouveau flot f' est de valeur  $val(f') = val(f) + \varepsilon$ , un entier.
- Le th?or?me est prouv? par r?currence.

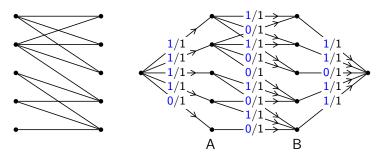
On peut utiliser le th ?or ?me de flot-max/coupe-min et le th ?or ?me d'int ?gralit ? pour prouver le th ?or ?me de Kőnig sur les couplages dans les graphes bipartis. On consid ?re un graphe  $G = (A \cup B, V)$ .



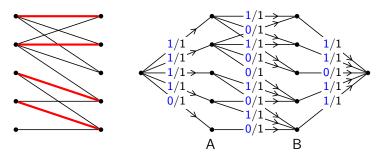
On peut utiliser le th?or?me de flot-max/coupe-min et le th?or?me d'int?gralit? pour prouver le th?or?me de Kőnig sur les couplages dans les graphes bipartis. On consid?re un graphe  $G = (A \cup B, V)$ .



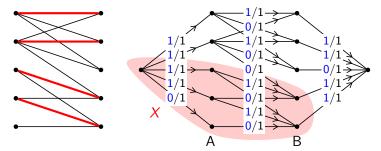
On peut utiliser le th?or?me de flot-max/coupe-min et le th?or?me d'int?gralit? pour prouver le th?or?me de Kőnig sur les couplages dans les graphes bipartis. On consid?re un graphe  $G = (A \cup B, V)$ .



On peut utiliser le th?or?me de flot-max/coupe-min et le th?or?me d'int?gralit? pour prouver le th?or?me de Kőnig sur les couplages dans les graphes bipartis. On consid?re un graphe  $G = (A \cup B, V)$ .

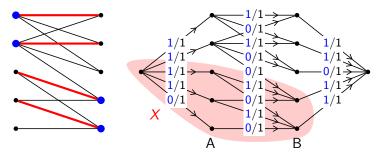


On peut utiliser le th?or?me de flot-max/coupe-min et le th?or?me d'int?gralit? pour prouver le th?or?me de Kőnig sur les couplages dans les graphes bipartis. On consid?re un graphe  $G = (A \cup B, V)$ .



Soit  $R_f$  le graphe r?siduel final (sur graphe G') et X la st-coupe associ?e.

On peut utiliser le th ?or ?me de flot-max/coupe-min et le th ?or ?me d'int ?gralit ? pour prouver le th ?or ?me de Kőnig sur les couplages dans les graphes bipartis. On consid ?re un graphe  $G = (A \cup B, V)$ .

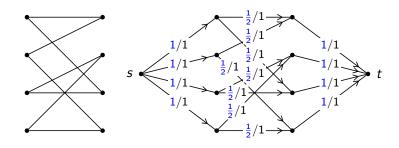


Soit  $R_f$  le graphe r?siduel final (sur graphe G') et X la st-coupe associ?e. On trouve alors un transversal T du graphe initial G:

$$T = (A \cap (V \setminus X)) \cup (B \cap X)$$

## Couplages dans les graphes bipartis r?guliers

On peut aussi (re-)prouver que tout graphe biparti k-r?gulier ( $k \ge 1$ ) poss?de un couplage parfait.



# Merci pour votre attention!