

# Décomposition fractionnaire en triangles de graphes presque complets.

François Dross

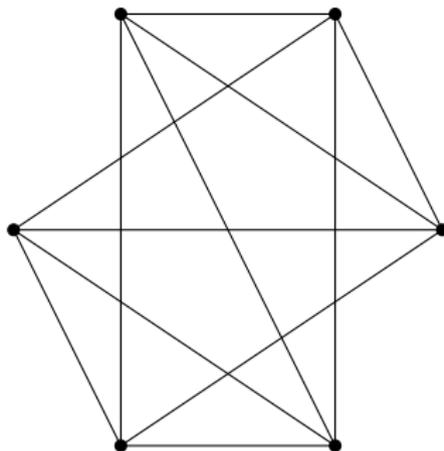
Laboratoire d'Informatique, de Robotique et de Microélectronique de Montpellier -  
Université de Montpellier

05/11/2015

# Décomposition en triangles

## Décomposition en triangles

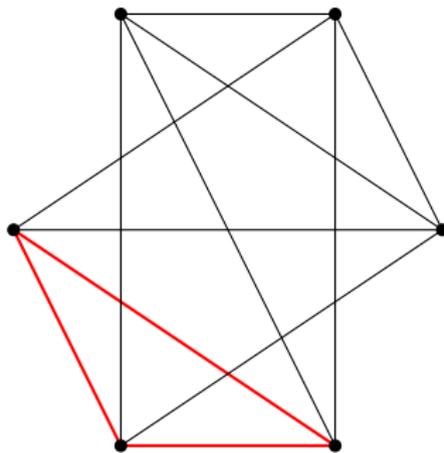
Partition des arêtes du graphe en triangles.



# Décomposition en triangles

## Décomposition en triangles

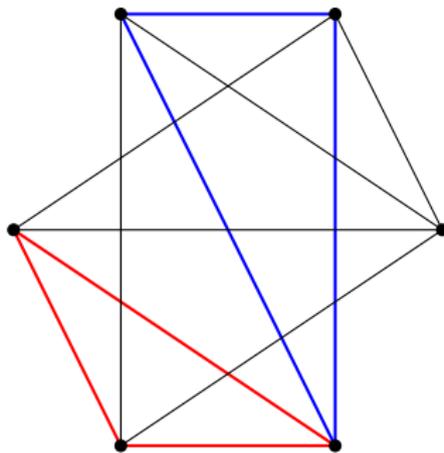
Partition des arêtes du graphe en triangles.



# Décomposition en triangles

## Décomposition en triangles

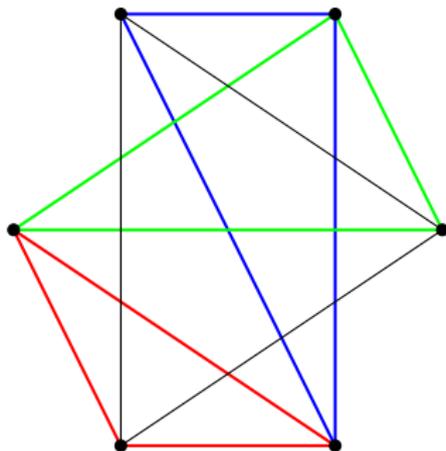
Partition des arêtes du graphe en triangles.



# Décomposition en triangles

## Décomposition en triangles

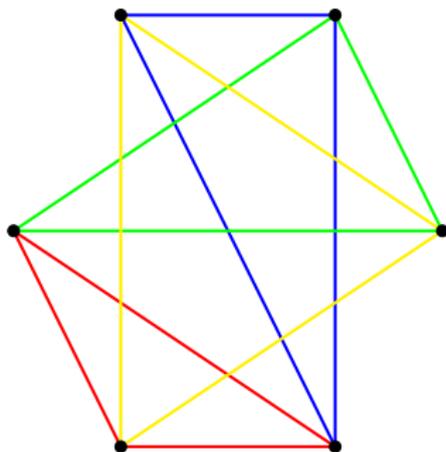
Partition des arêtes du graphe en triangles.



# Décomposition en triangles

## Décomposition en triangles

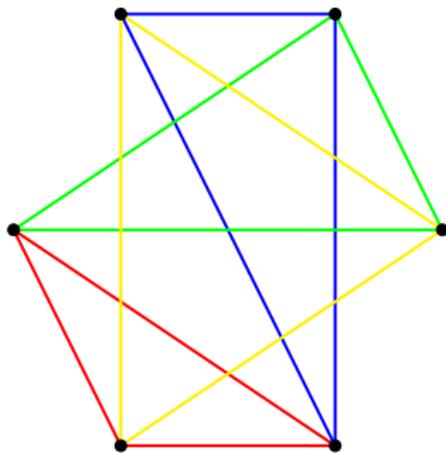
Partition des arêtes du graphe en triangles.



# Décomposition en triangles

## Décomposition en triangles

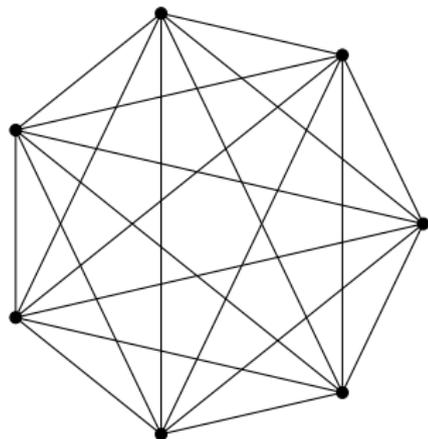
Partition des arêtes du graphe en triangles.



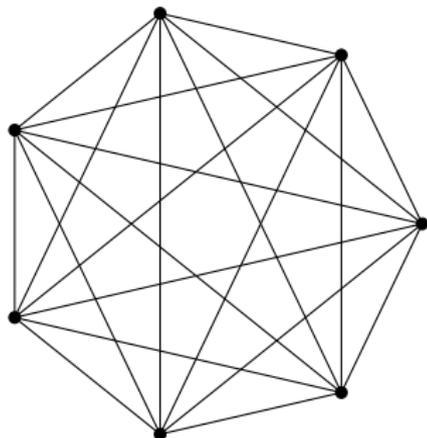
## Divisibilité en triangles

- Degrés pairs.
- Nombre d'arêtes divisible par 3.

# Décomposition en triangles de graphes complets



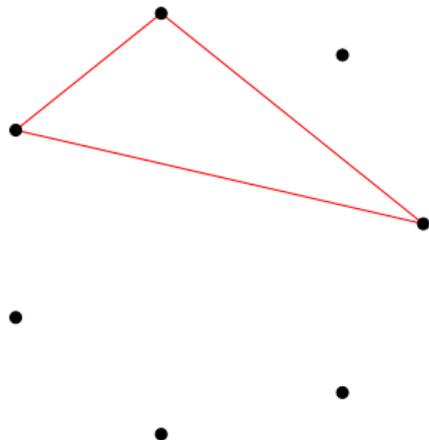
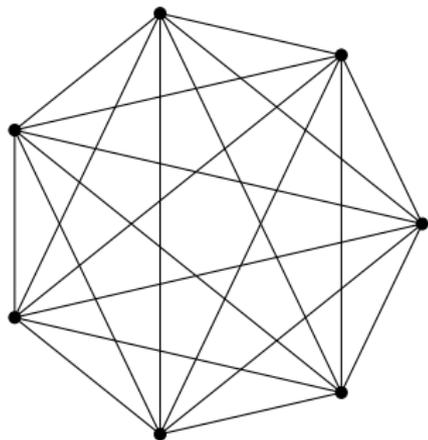
# Décomposition en triangles de graphes complets



Théorème (Kirkman (1847))

$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.

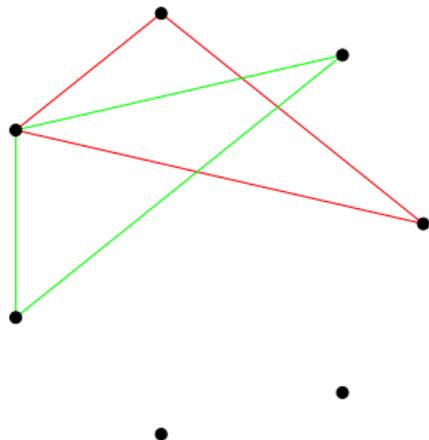
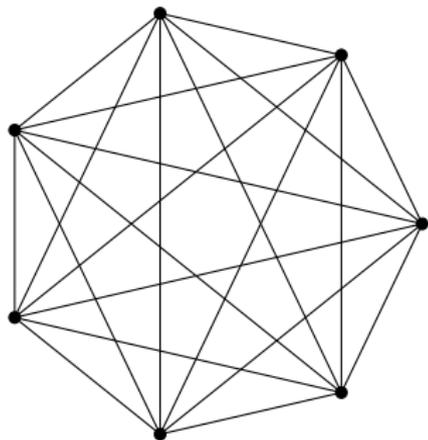
# Décomposition en triangles de graphes complets



**Théorème (Kirkman (1847))**

*$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

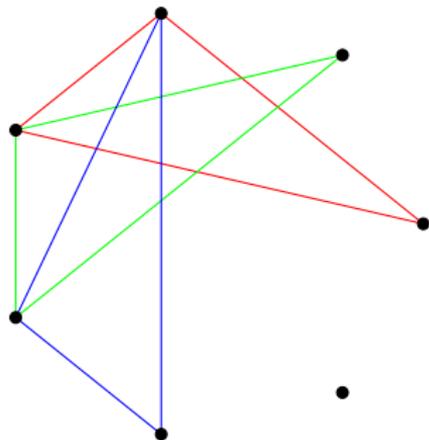
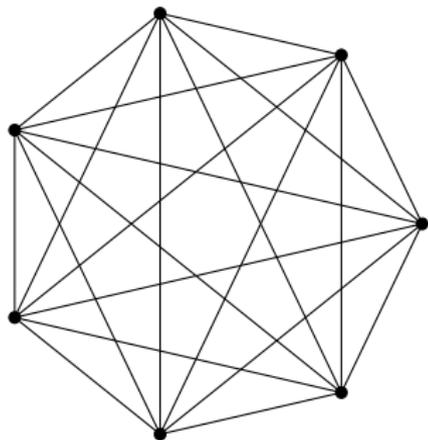
# Décomposition en triangles de graphes complets



**Théorème (Kirkman (1847))**

*$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

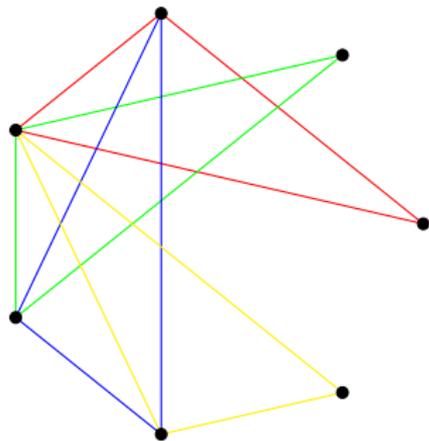
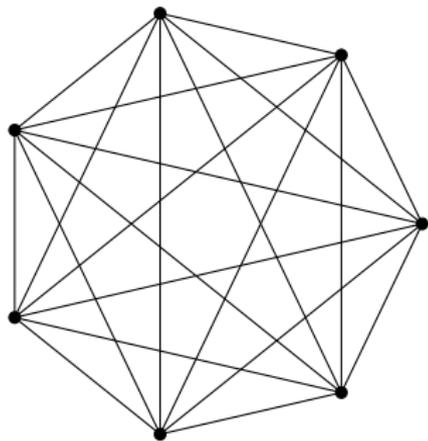
# Décomposition en triangles de graphes complets



**Théorème (Kirkman (1847))**

*$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

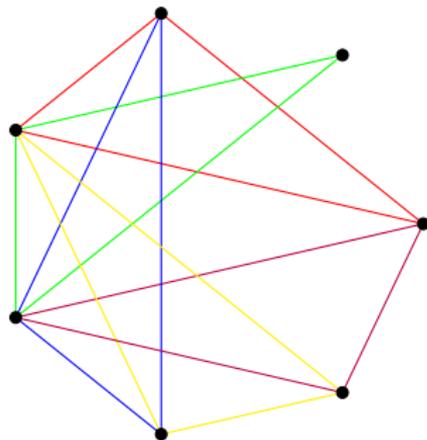
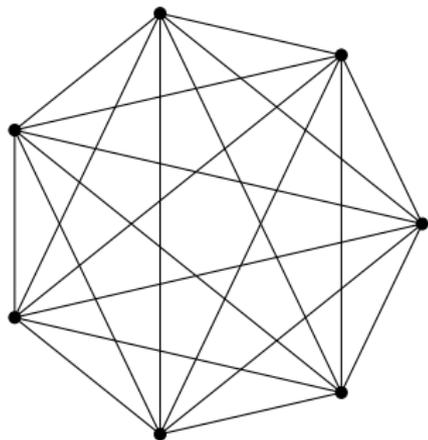
# Décomposition en triangles de graphes complets



Théorème (Kirkman (1847))

$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.

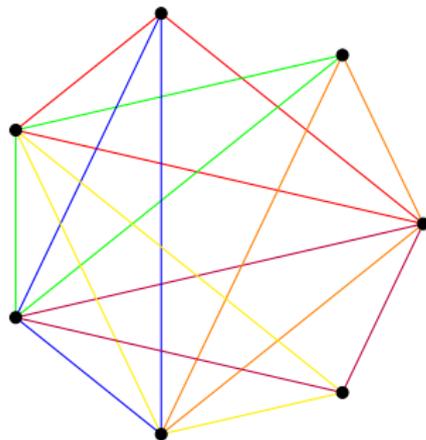
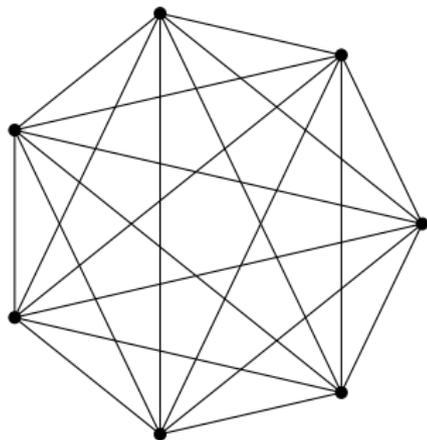
# Décomposition en triangles de graphes complets



**Théorème (Kirkman (1847))**

*$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

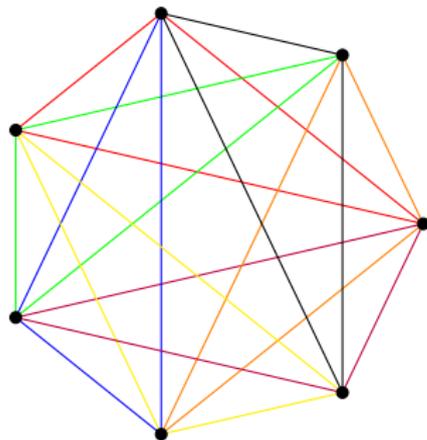
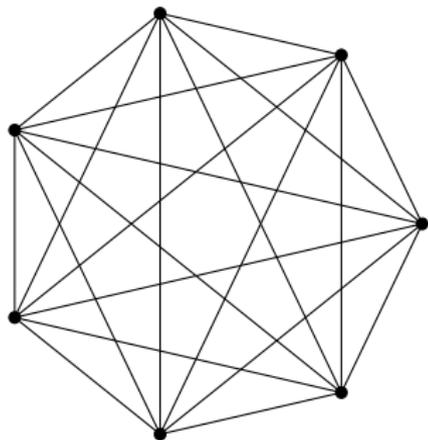
# Décomposition en triangles de graphes complets



**Théorème (Kirkman (1847))**

*$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

# Décomposition en triangles de graphes complets



**Théorème (Kirkman (1847))**

*$G$  complet divisible en triangles  $\Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

# Système de Steiner de triplets

# Système de Steiner de triplets

## Système de Steiner de triplets

- $X$ : un ensemble.

# Système de Steiner de triplets

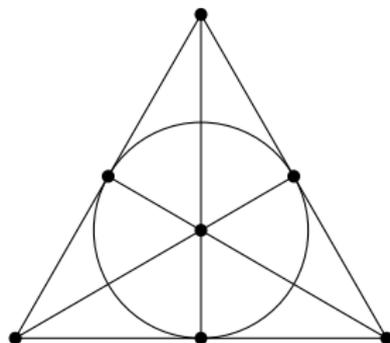
## Système de Steiner de triplets

- $X$ : un ensemble.
- $B$ : triplets d'éléments de  $X$  tels que chaque paire d'éléments de  $X$  est dans exactement un triplet.

# Système de Steiner de triplets

## Système de Steiner de triplets

- $X$ : un ensemble.
- $B$ : triplets d'éléments de  $X$  tels que chaque paire d'éléments de  $X$  est dans exactement un triplet.



# $H$ -décomposition

## $H$ -divisibilité:

- Degrés divisible par  $\text{pgcd}_{v \in H}(d(v))$ .
- Nombre d'arêtes divisible par le nombre d'arêtes de  $H$ .

# $H$ -décomposition

## $H$ -divisibilité:

- Degrés divisible par  $\text{pgcd}_{v \in H}(d(v))$ .
- Nombre d'arêtes divisible par le nombre d'arêtes de  $H$ .

## Théorème (Wilson (1975))

$G$  complet  $H$ -divisible  $\Rightarrow G$   $H$ -décomposable.

# $H$ -décomposition

## $H$ -divisibilité:

- Degrés divisible par  $\text{pgcd}_{v \in H}(d(v))$ .
- Nombre d'arêtes divisible par le nombre d'arêtes de  $H$ .

## Théorème (Wilson (1975))

$G$  complet  $H$ -divisible  $\Rightarrow G$   $H$ -décomposable.

## Théorème (Gustavsson (1991), Keevash (2015+))

$\exists \epsilon > 0, n_0 \in \mathbb{N}$  t.q.  $G$   $H$ -divisible avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq n(1 - \epsilon) \Rightarrow G$   $H$ -décomposable.

# $H$ -décompositions de graphes non complets

## Théorème (Barber, Kühn, Lo and Osthus (2015+))

$\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N}$  t.q.  $G$   $H$ -divisible avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq (1 - 2/(9|H|^2(|H| - 1)^2) + \epsilon)n \Rightarrow G$   $H$ -décomposable.

# $H$ -décompositions de graphes non complets

## Théorème (Barber, Kühn, Lo and Osthus (2015+))

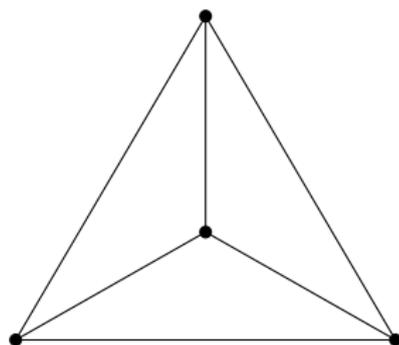
$\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N}$  t.q.  $G$   $H$ -divisible avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq (1 - 2/(9|H|^2(|H| - 1)^2) + \epsilon)n \Rightarrow G$   $H$ -décomposable.

## Conjecture (Nash Williams (1970))

$G$  divisible en triangles avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq \frac{3}{4}n \Rightarrow G$  décomposable en triangles.

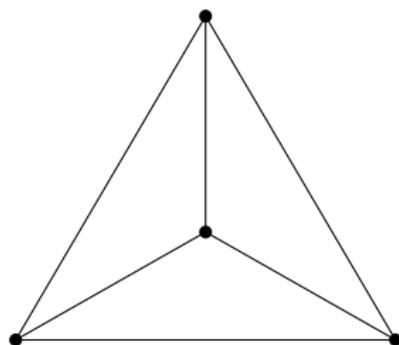
# Décomposition fractionnaire en triangles

Poids positif sur les triangles.  
Chaque arête doit avoir un poids de 1.



# Décomposition fractionnaire en triangles

Poids positif sur les triangles.  
Chaque arête doit avoir un poids de 1.

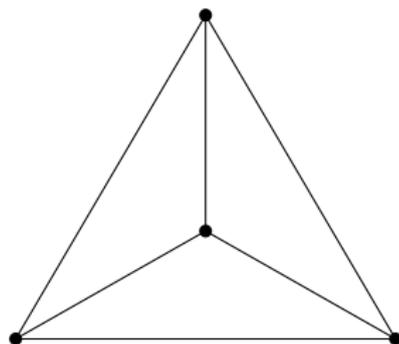


## Conjecture (Garaschuk (2014))

$G$  avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\deg. \min. \geq \frac{3}{4}n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.

# Décomposition fractionnaire en triangles

Poids positif sur les triangles.  
Chaque arête doit avoir un poids de 1.



## Conjecture (Garaschuk (2014))

$G$  avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq \frac{3}{4}n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.

## Théorème (Garaschuk (2014))

$G$  avec  $n$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq 0.956n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.

# Des décompositions fractionnaires aux décompositions

## Théorème (Barber, Kühn, Lo et Osthus (2015+))

*Si  $(\delta$  tel que  $G$  avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq \delta n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles),*

# Des décompositions fractionnaires aux décompositions

## Théorème (Barber, Kühn, Lo et Osthus (2015+))

*Si  $(\delta$  tel que  $G$  avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq \delta n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles),*

*alors ( $G$  divisible en triangles avec  $n \geq n_1$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq (\delta + \epsilon)n \Rightarrow G$  décomposable en triangles).*

# Mes résultats

## Théorème (D. (2015+))

*$G$  avec  $n$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq 0.9n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.*

# Mes résultats

## Théorème (D. (2015+))

*$G$  avec  $n$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq 0.9n \Rightarrow G$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.*

Avec le résultat de Barber, Kühn, Lo et Osthus:

## Corollaire (D. (2015+))

*$\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N}, G$  divisible en triangles avec  $n \geq n_0$  sommets,  $\text{deg. min.} \geq (0.9 + \epsilon)n \Rightarrow G$  décomposable en triangles.*

# Poids initiaux

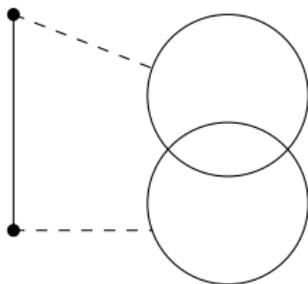
Graphe  $G$ ,  $n$  sommets,  $m$  arêtes,  $\deg \min \geq (1 - \delta)n$ .

- Poids  $\omega_{\Delta}$  pour chaque triangle.
- La somme des poids des arêtes est  $m$ .
- $n(1 - 2\delta) \leq T_e \leq n$ .

# Poids initiaux

Graphe  $G$ ,  $n$  sommets,  $m$  arêtes,  $\deg \min \geq (1 - \delta)n$ .

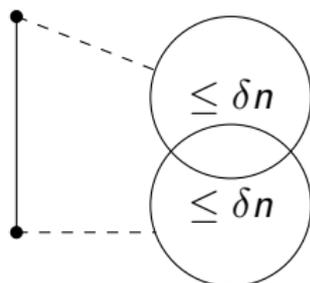
- Poids  $\omega_{\Delta}$  pour chaque triangle.
- La somme des poids des arêtes est  $m$ .
- $n(1 - 2\delta) \leq T_e \leq n$ .



# Poids initiaux

Graphe  $G$ ,  $n$  sommets,  $m$  arêtes,  $\deg \min \geq (1 - \delta)n$ .

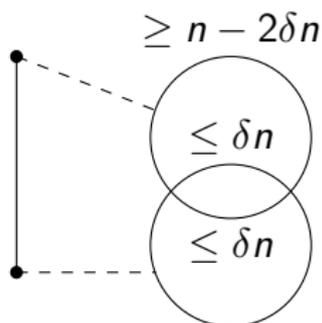
- Poids  $\omega_{\Delta}$  pour chaque triangle.
- La somme des poids des arêtes est  $m$ .
- $n(1 - 2\delta) \leq T_e \leq n$ .



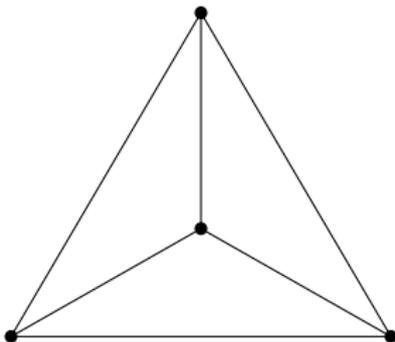
# Poids initiaux

Graphe  $G$ ,  $n$  sommets,  $m$  arêtes,  $\deg \min \geq (1 - \delta)n$ .

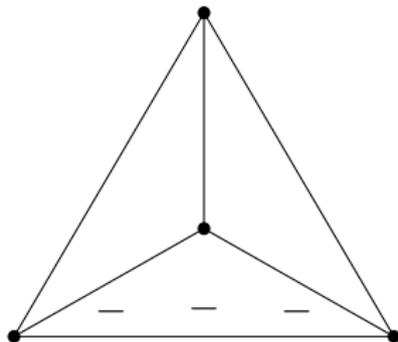
- Poids  $\omega_{\Delta}$  pour chaque triangle.
- La somme des poids des arêtes est  $m$ .
- $n(1 - 2\delta) \leq T_e \leq n$ .

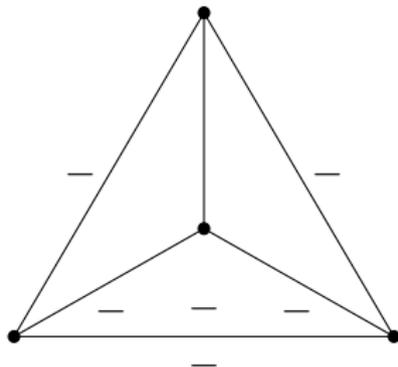


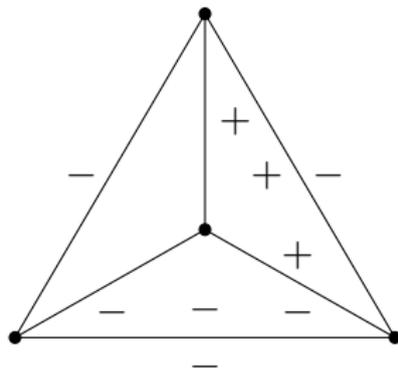
# Un $K_4$ enraciné

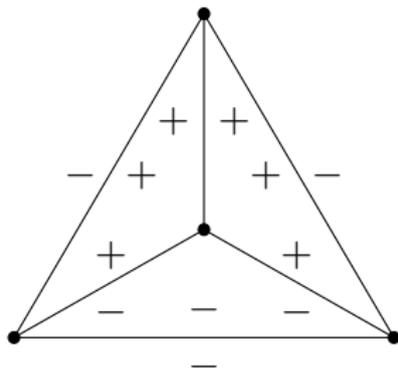


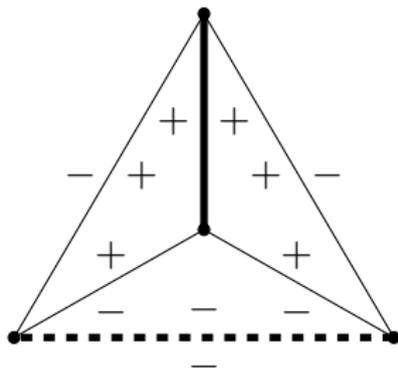
# Un $K_4$ enraciné

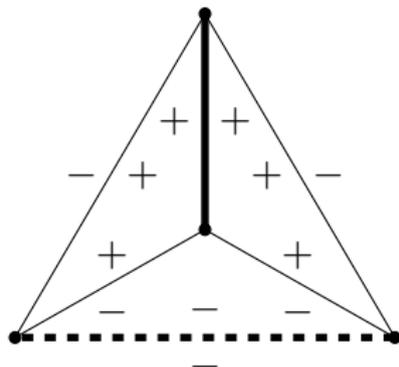


Un  $K_4$  enraciné

Un  $K_4$  enraciné

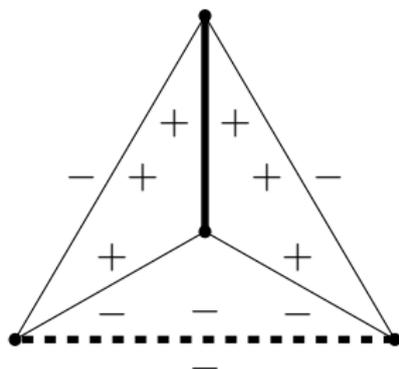
Un  $K_4$  enraciné

Un  $K_4$  enraciné

Un  $K_4$  enraciné

En pratique, on déplace  $2\omega$  d'une arête à une autre.

# Un $K_4$ enraciné



En pratique, on déplace  $2\omega$  d'une arête à une autre.

Chaque triangle est dans au plus  $(1 - \delta)n$   $K_4$ , donc dans au plus  $3(1 - \delta)n$   $K_4$  enracinés.

Capacité  $c = \frac{2\omega_\Delta}{3(1-\delta)n}$  pour chaque  $K_4$  enraciné.

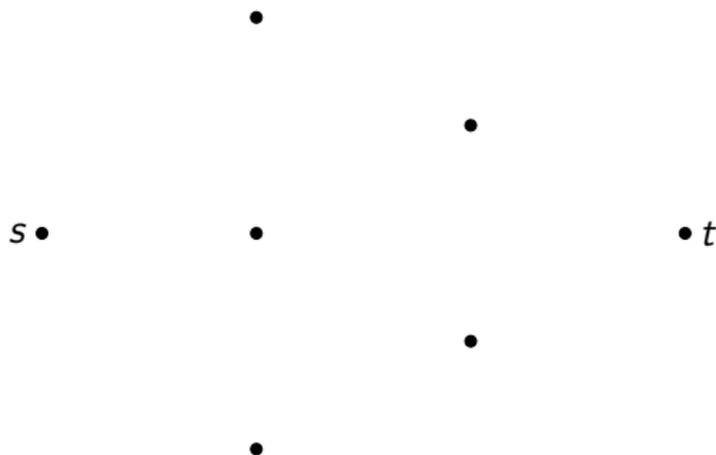
# Digression: les graphes de flots

# Digression: les graphes de flots

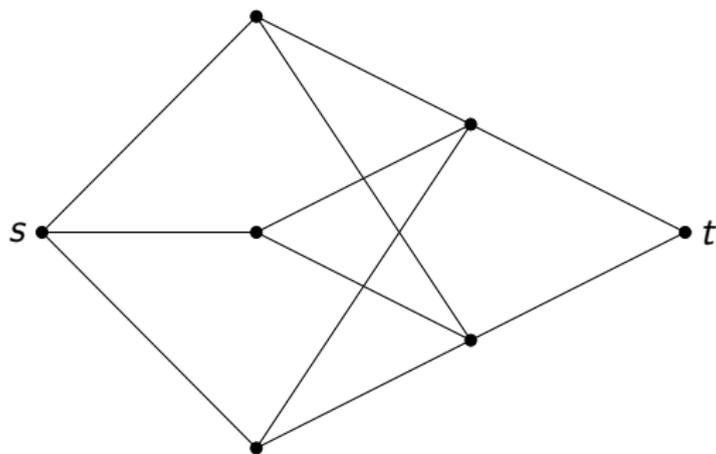
$s$  •

•  $t$

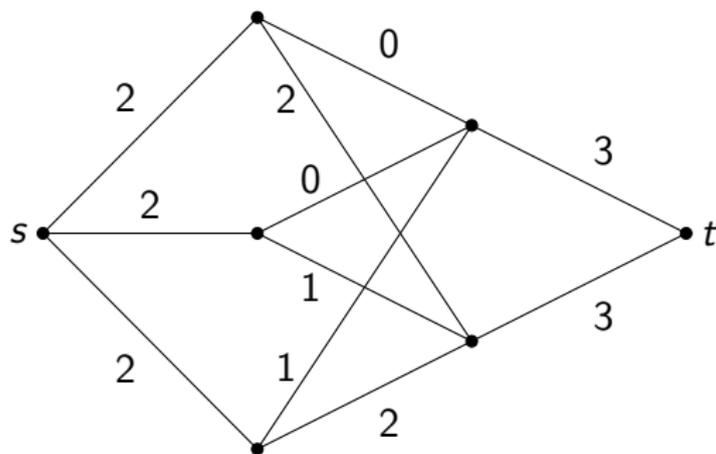
# Digression: les graphes de flots



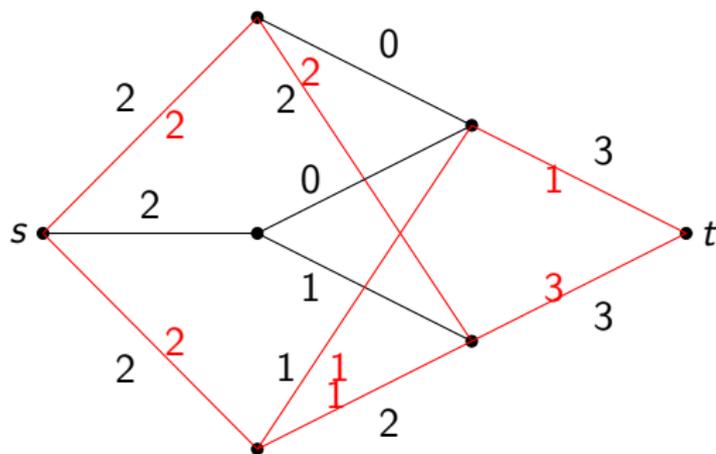
# Digression: les graphes de flots



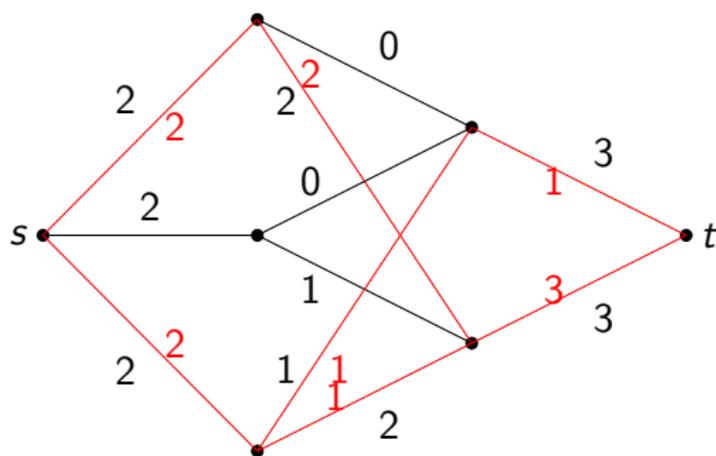
## Digression: les graphes de flots



## Digression: les graphes de flots



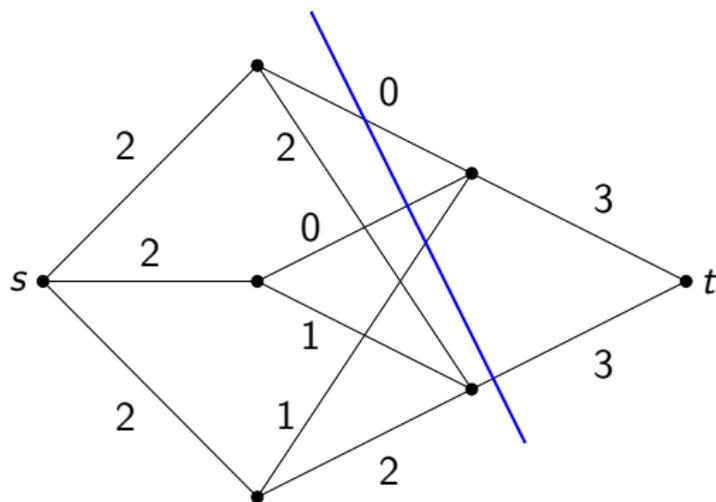
## Digression: les graphes de flots



## Théorème (Dualité, folklore)

*Dans un graphe de flot, le flot max est égal à la coupe min.*

## Digression: les graphes de flots



## Théorème (Dualité, folklore)

*Dans un graphe de flot, le flot max est égal à la coupe min.*

# Le graphe $\widehat{G}$

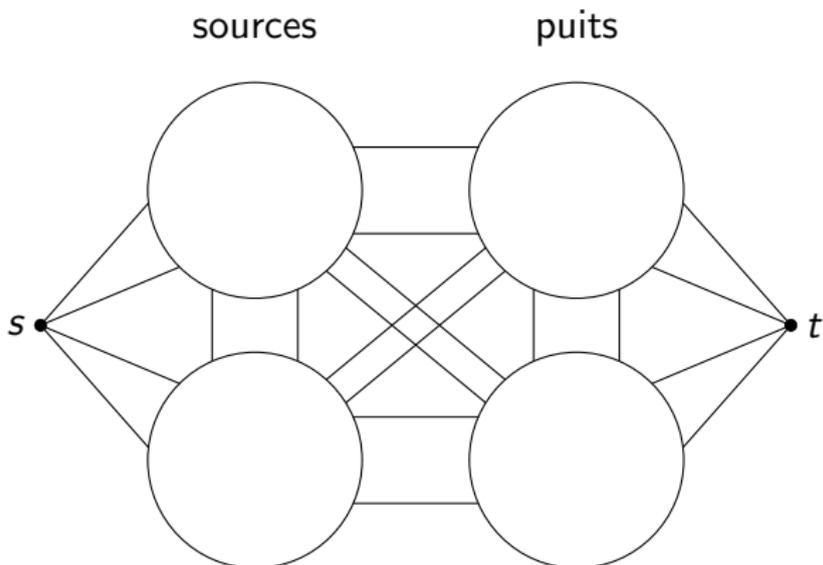
- Sommets : les arêtes de  $G$ .
- Arêtes : les  $K_4$  enracinés de  $G$ .
- Chaque arête a une capacité de  $c = \frac{2\omega_\Delta}{3(1-\delta)n}$ .
- Les arêtes qui ont trop de poids sont les sources, celles qui en manquent sont des puits.
- Ajoutons une supersource est un superpuits.
- Ajoutons une arête de capacité  $T_e\omega_\Delta - 1$  de la supersource vers chaque source  $e$ .
- Ajoutons une arête de capacité  $1 - T_e\omega_\Delta$  de chaque puits  $e$  vers le superpuits.

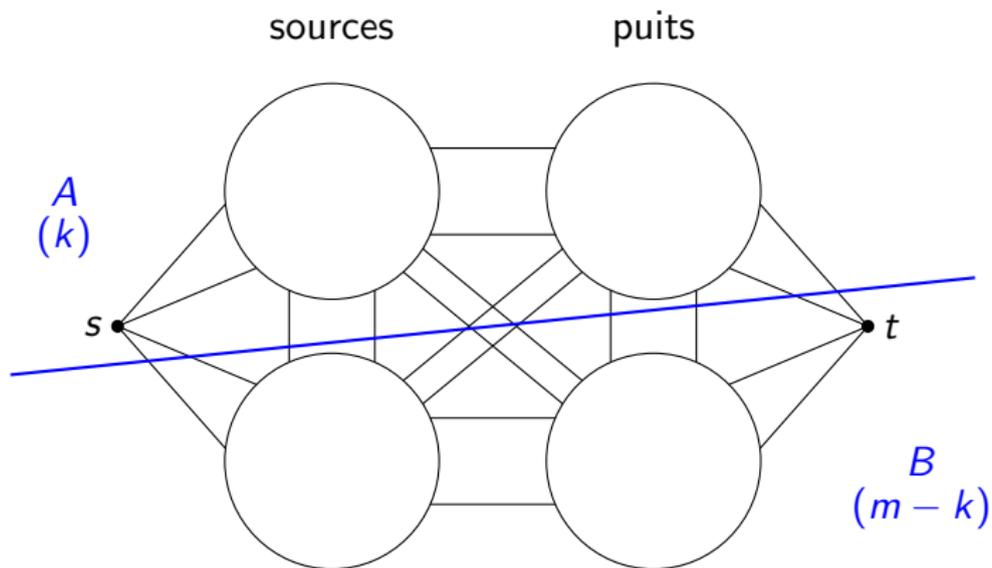
# Le graphe $\widehat{G}$

- Sommets : les arêtes de  $G$ .
- Arêtes : les  $K_4$  enracinés de  $G$ .
- Chaque arête a une capacité de  $c = \frac{2\omega_\Delta}{3(1-\delta)n}$ .
- Les arêtes qui ont trop de poids sont les sources, celles qui en manquent sont des puits.
- Ajoutons une supersource est un superpuits.
- Ajoutons une arête de capacité  $T_e\omega_\Delta - 1$  de la supersource vers chaque source  $e$ .
- Ajoutons une arête de capacité  $1 - T_e\omega_\Delta$  de chaque puits  $e$  vers le superpuits.

Prouvons que chaque coupe a un poids d'au moins:

$$M = \sum_{e \text{ source}} (T_e\omega_\Delta - 1) = \sum_{e \text{ sink}} (1 - T_e\omega_\Delta)$$









## Théorème (D. (2015+))

*Tout graphe à  $n$  sommets de degré minimum au moins  $0.9n$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.*

## Corollaire (D. (2015+))

*Pour tout  $\epsilon > 0$ , tout graphe divisible en triangles à  $n \geq n_0$  sommets de degré minimum au moins  $(0.9 + \epsilon)n$  admet une décomposition en triangles.*

Une méthode similaire a été utilisée par Barber, Khün, Lo, Montgomery et Osthus dans un travail en cours.

## Conjecture

Tout graphe à  $n \geq n_0$  sommets de degré minimum au moins  $0.75n$  admet une décomposition fractionnaire en triangles.

# Merci

Merci de vote attention.