

Détections de motif dans les graphes ordonnés

Guillaume Ducoffe, Laurent Feuilloley,
Michel Habib, François Pitois

JGA 2023

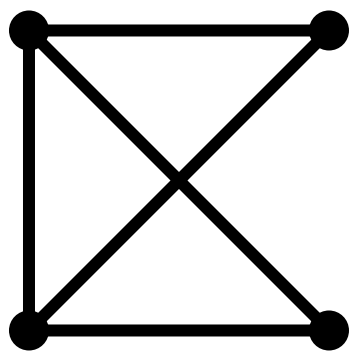
24 novembre 2023



Définitions

Graphe

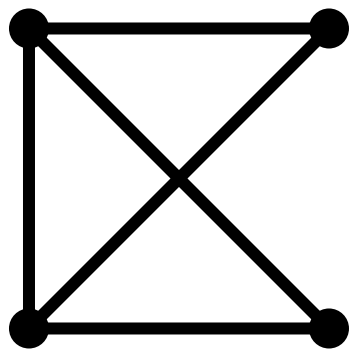
$$G = (V, E)$$



Définitions

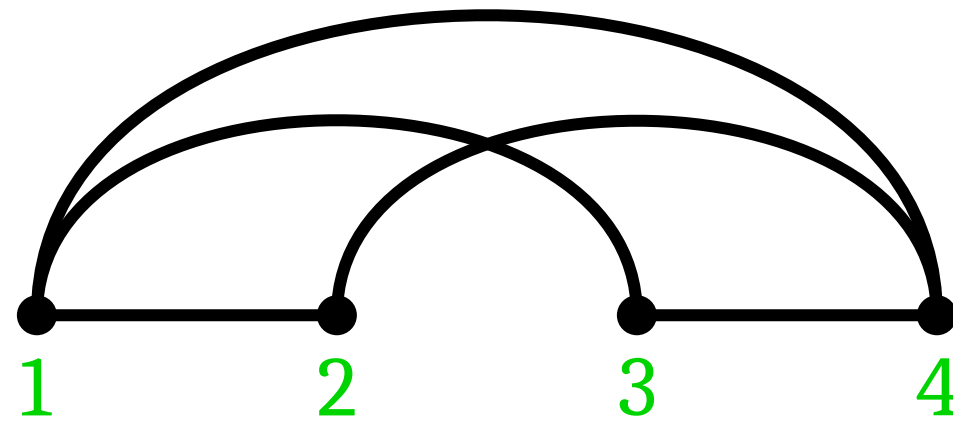
Graphe

$$G = (V, E)$$



Graphe ordonné

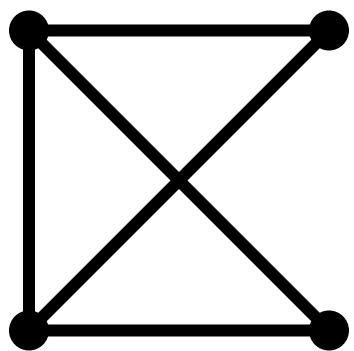
$$G, \tau = (V, E, \tau)$$



Définitions

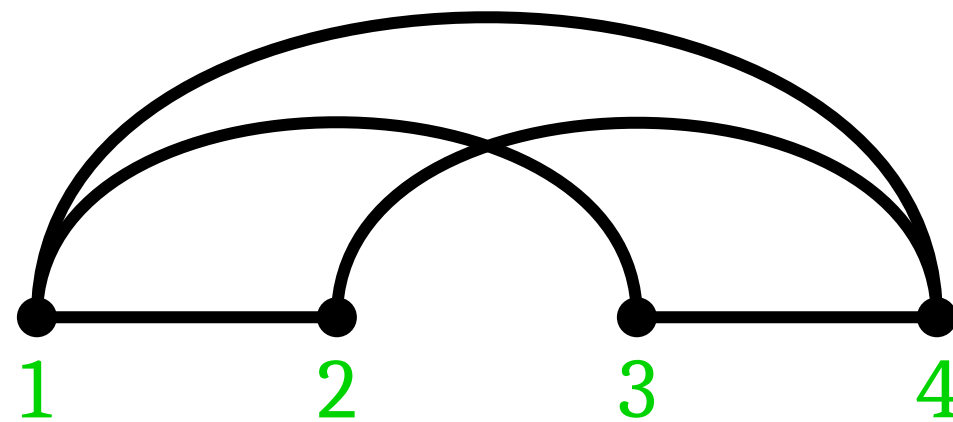
Graphe

$$G = (V, E)$$



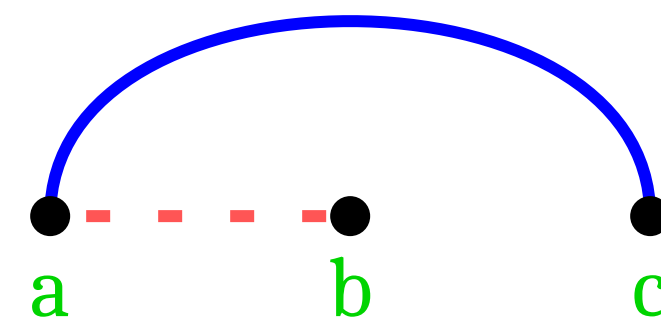
Graphe ordonné

$$G, \tau = (V, E, \tau)$$



Motif

$$P = (V, E_M, E_F, \tau)$$

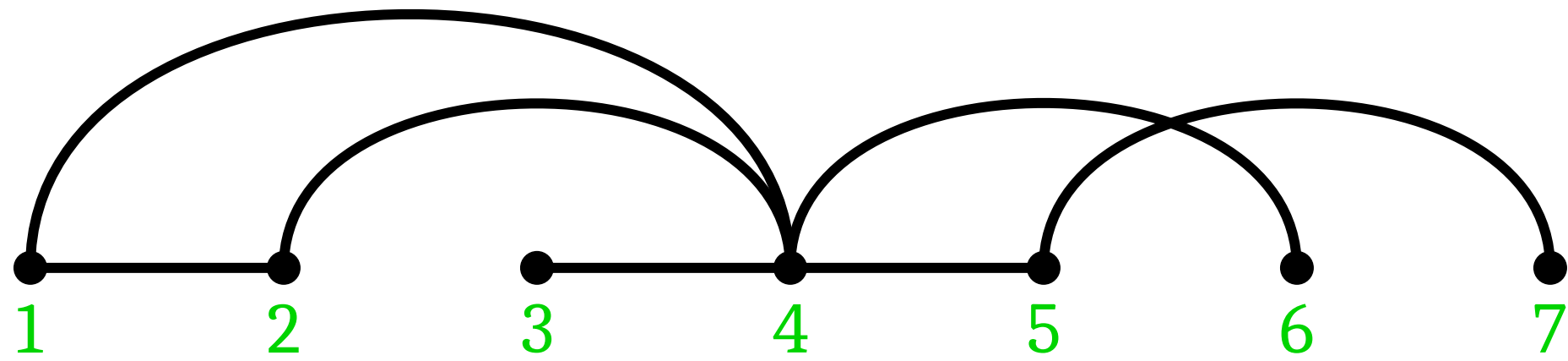


Définitions

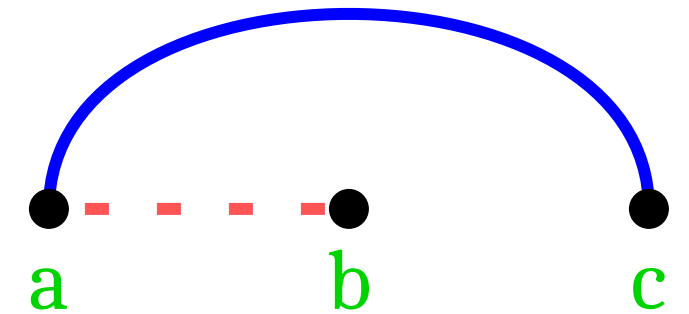
$G, \tau = (V, E, \tau)$ contient $P = (V, E_M, E_F, \tau)$ s'il existe un sous-graphe de (G, τ) qui est compatible avec P .

Définitions

$G, \tau = (V, E, \tau)$ contient $P = (V, E_M, E_F, \tau)$ s'il existe un sous-graphe de (G, τ) qui est compatible avec P .



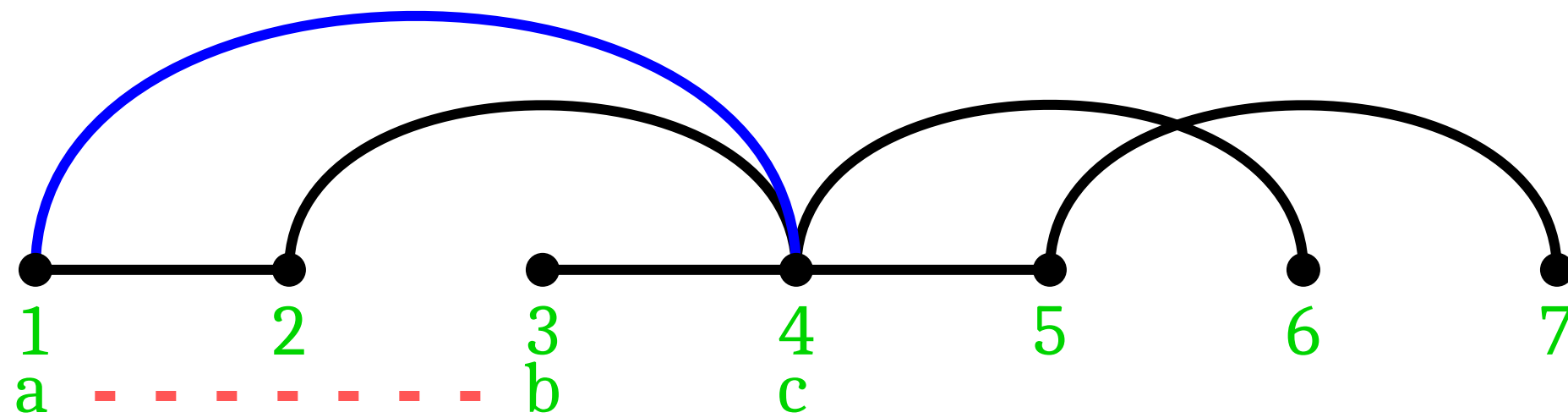
contient



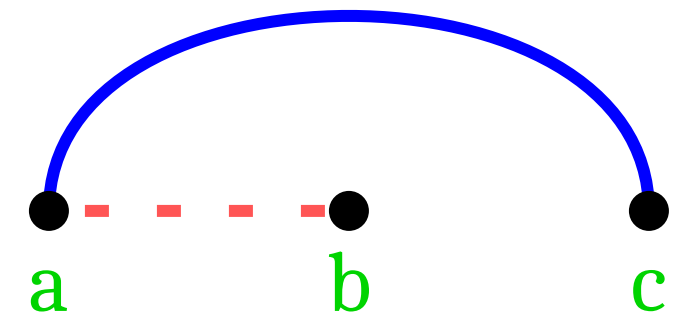
à la position $abc = 134$

Définitions

$G, \tau = (V, E, \tau)$ contient $P = (V, E_M, E_F, \tau)$ s'il existe un sous-graphe de (G, τ) qui est compatible avec P .



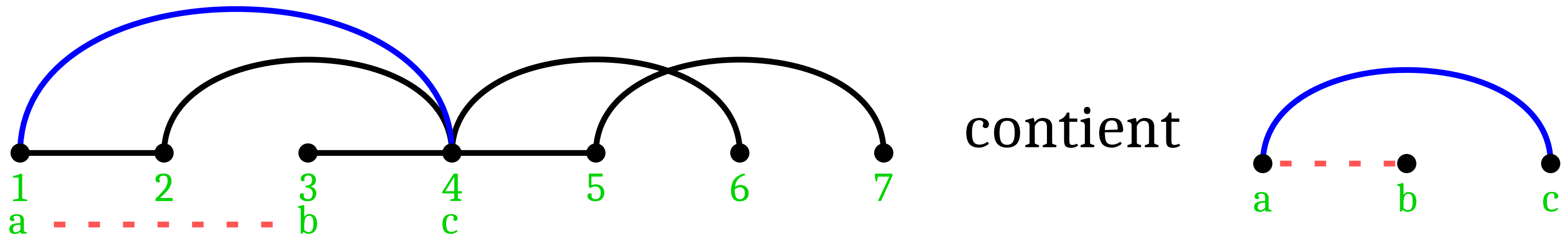
contient



à la position $abc = 134$

Définitions

$G, \tau = (V, E, \tau)$ contient $P = (V, E_M, E_F, \tau)$ s'il existe un sous-graphe de (G, τ) qui est compatible avec P .



à la position $abc = 134$

Sinon, (G, τ) évite P .

Motivation

Motif P  Classe de graphes

Motivation

Motif P  Classe de graphes

La classe des graphes G
tels qu'il existe un ordre τ

Motivation

Motif P \longrightarrow Classe de graphes

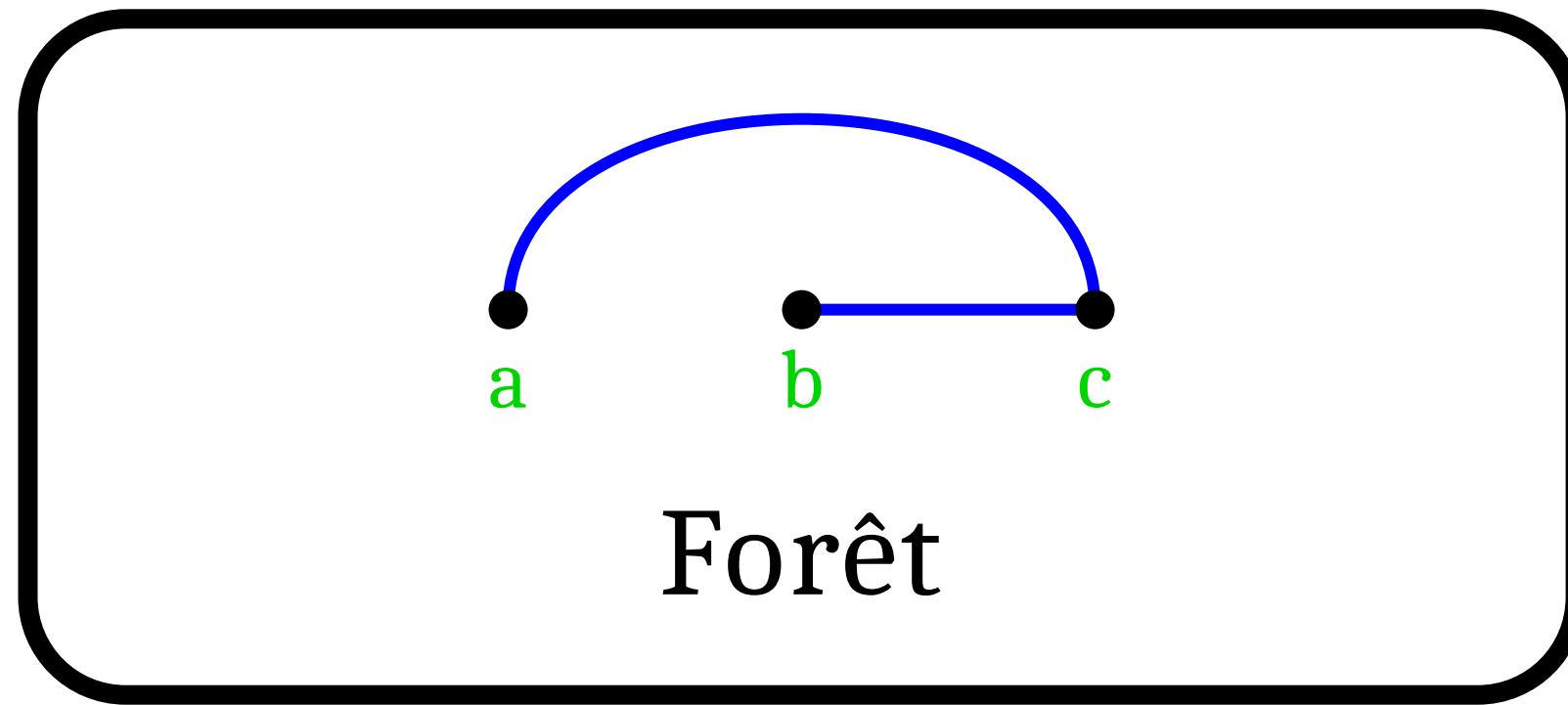
La classe des graphes G
tels qu'il existe un ordre τ
tel que le graphe ordonné (G, τ) évite le motif P

Motivation

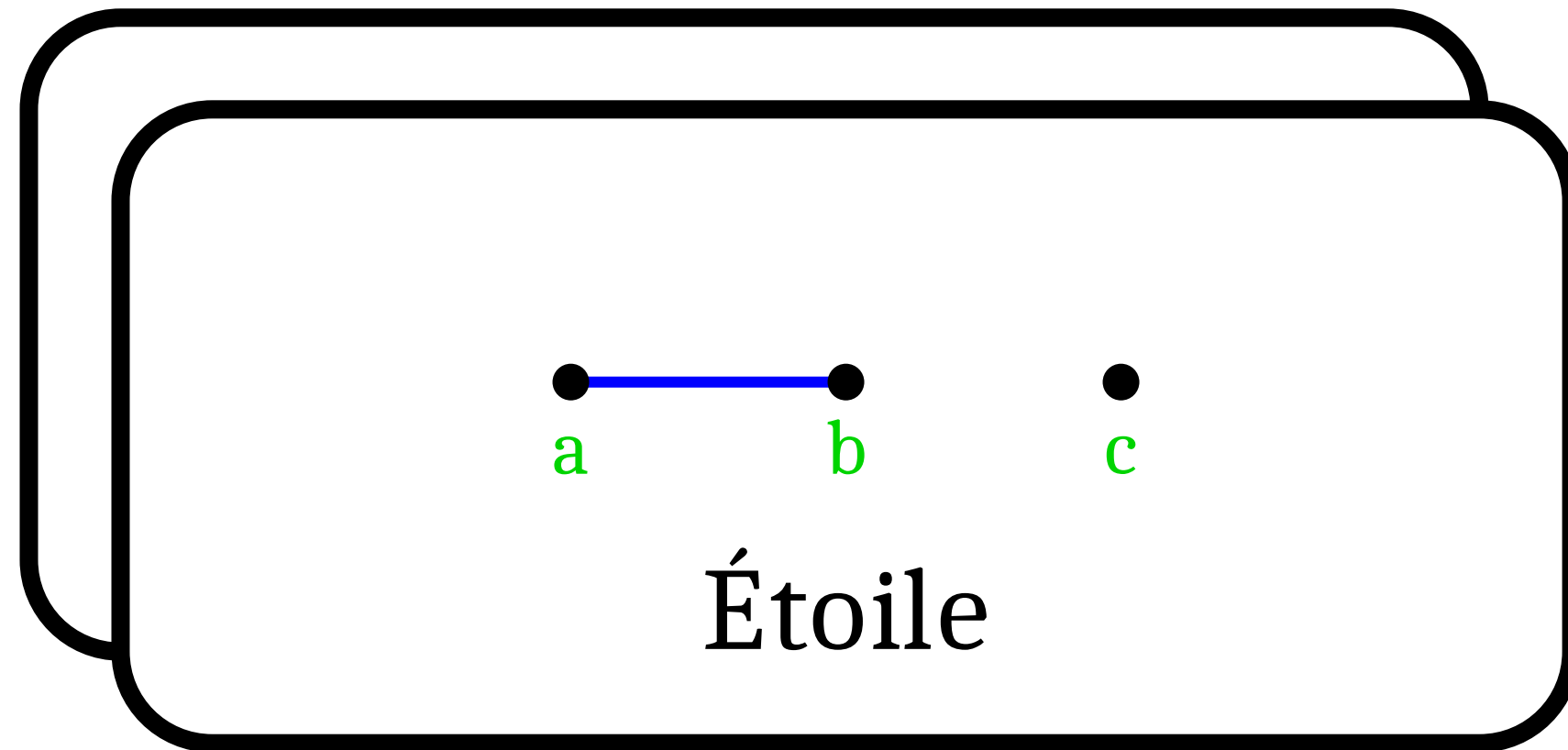
Motif P \longrightarrow Classe de graphes

La classe des graphes G
tels qu'**il existe** un ordre τ
tel que le graphe ordonné (G, τ) **évite** le motif P

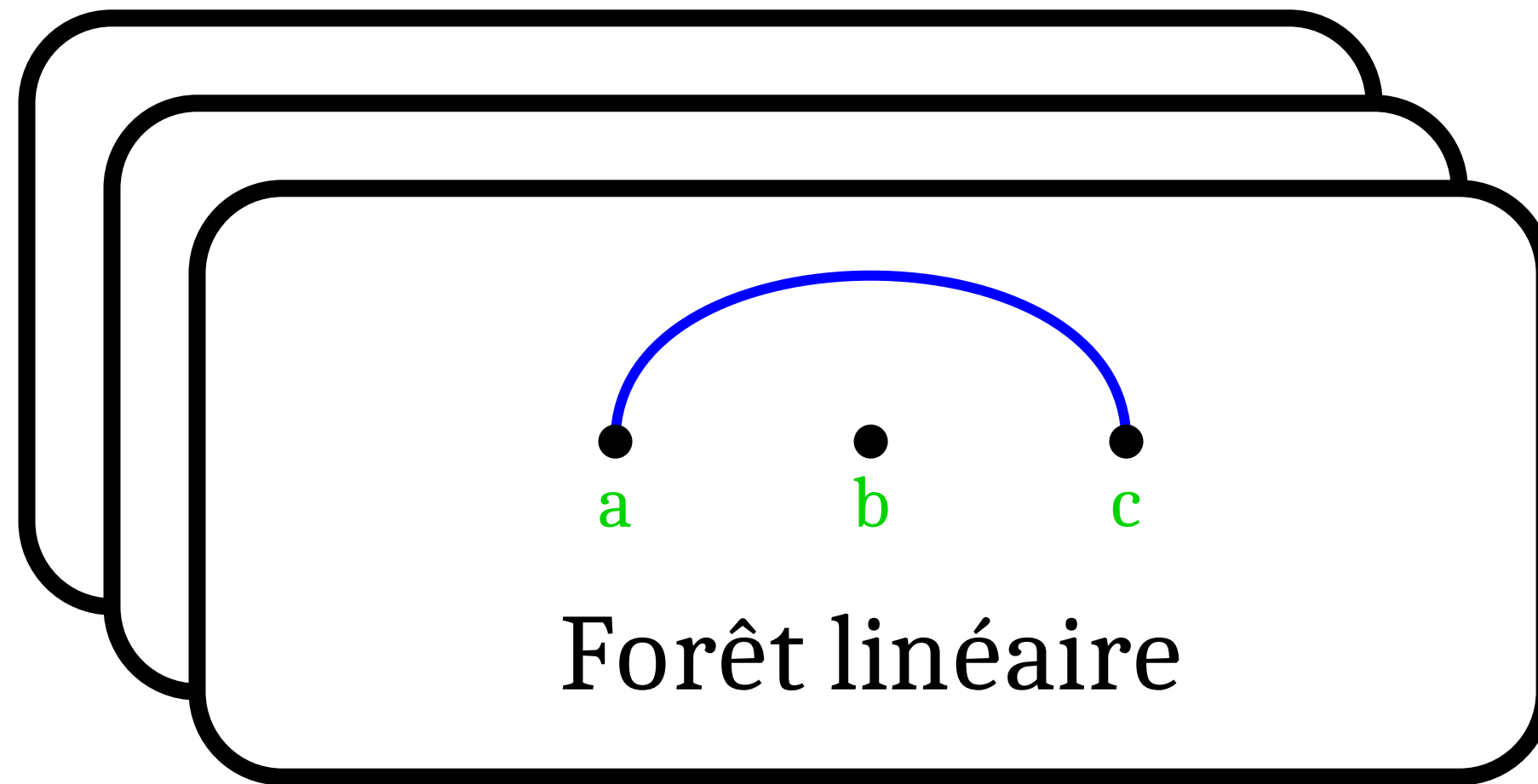
Motivation



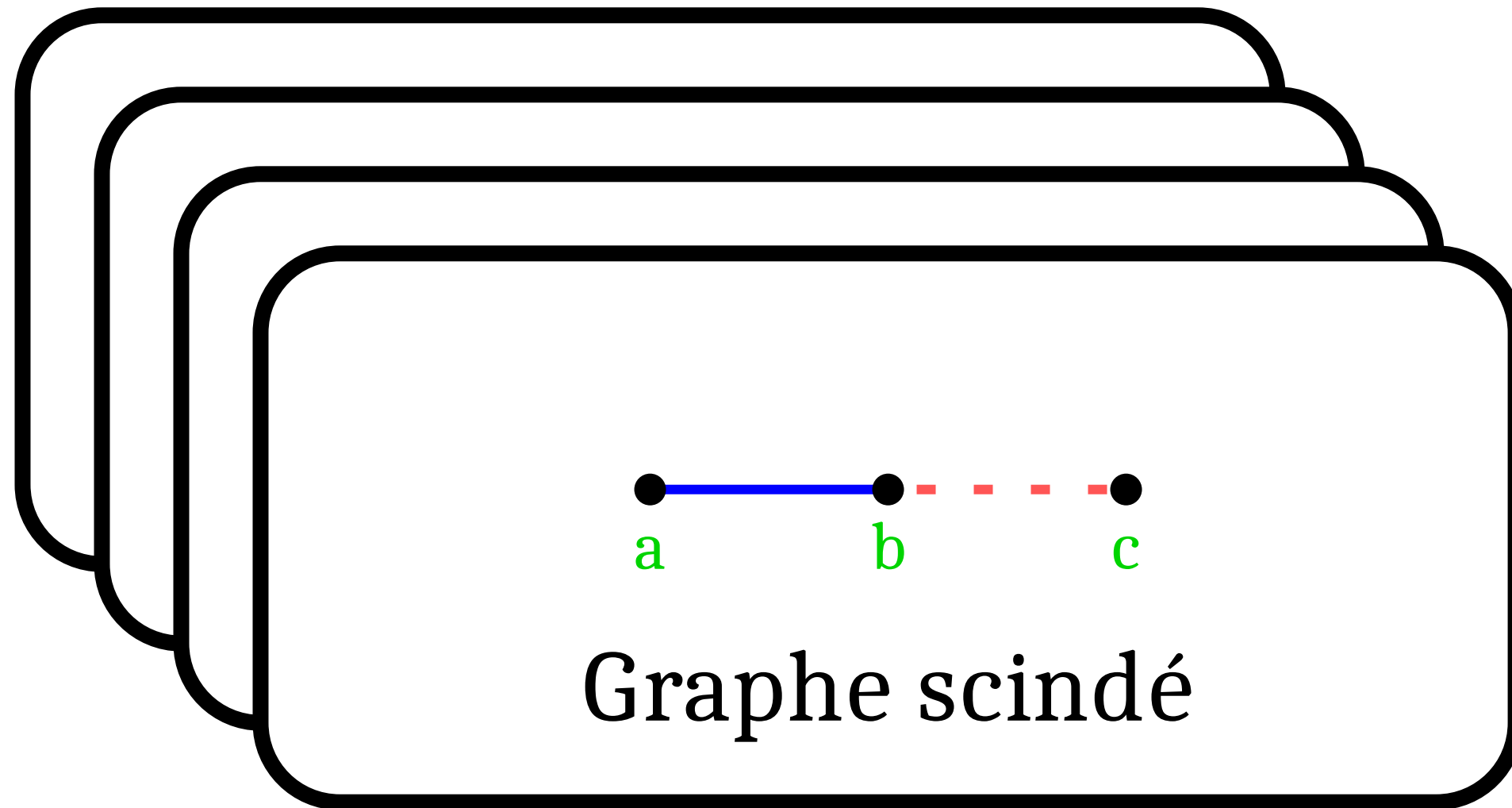
Motivation



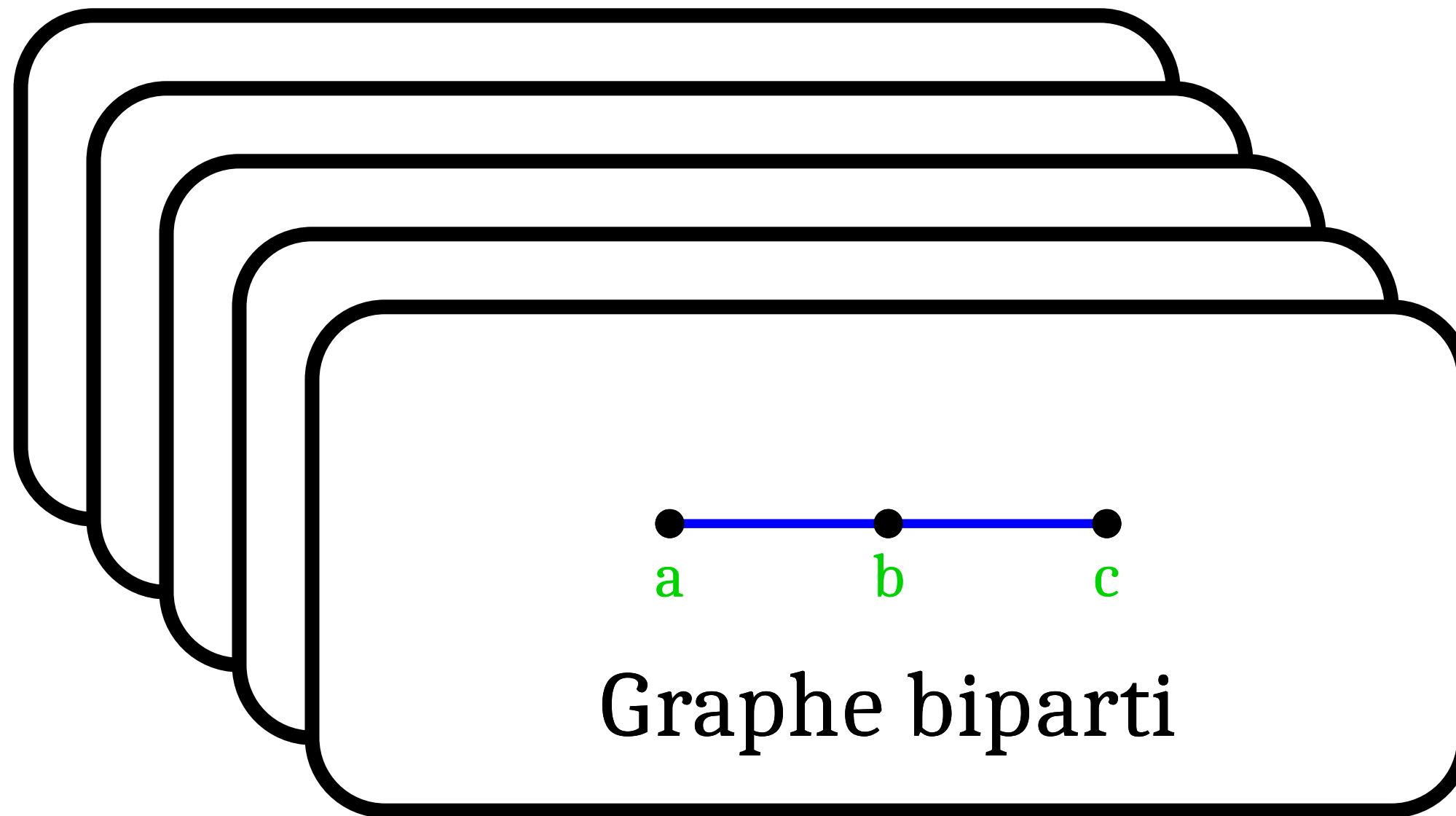
Motivation



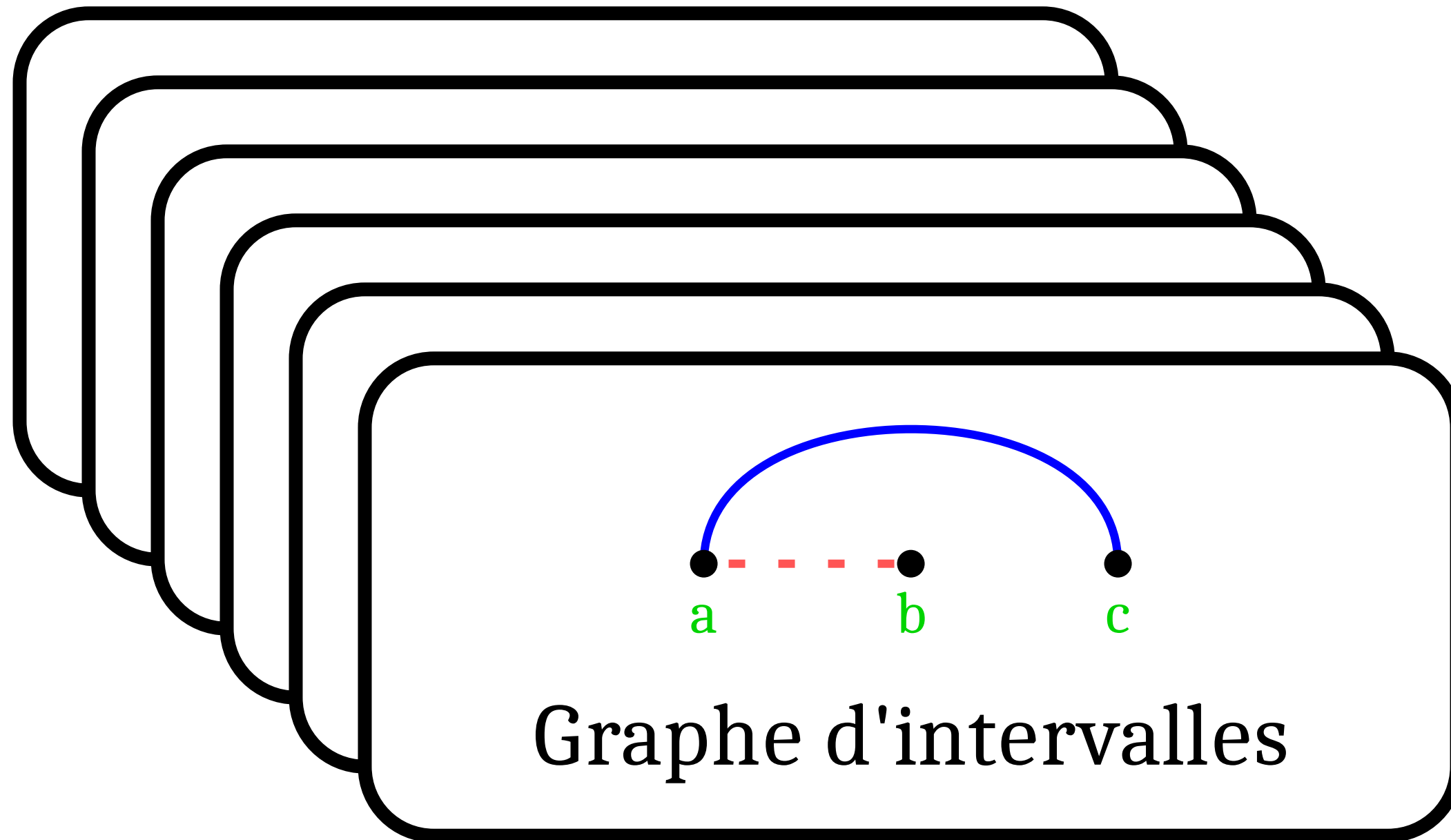
Motivation



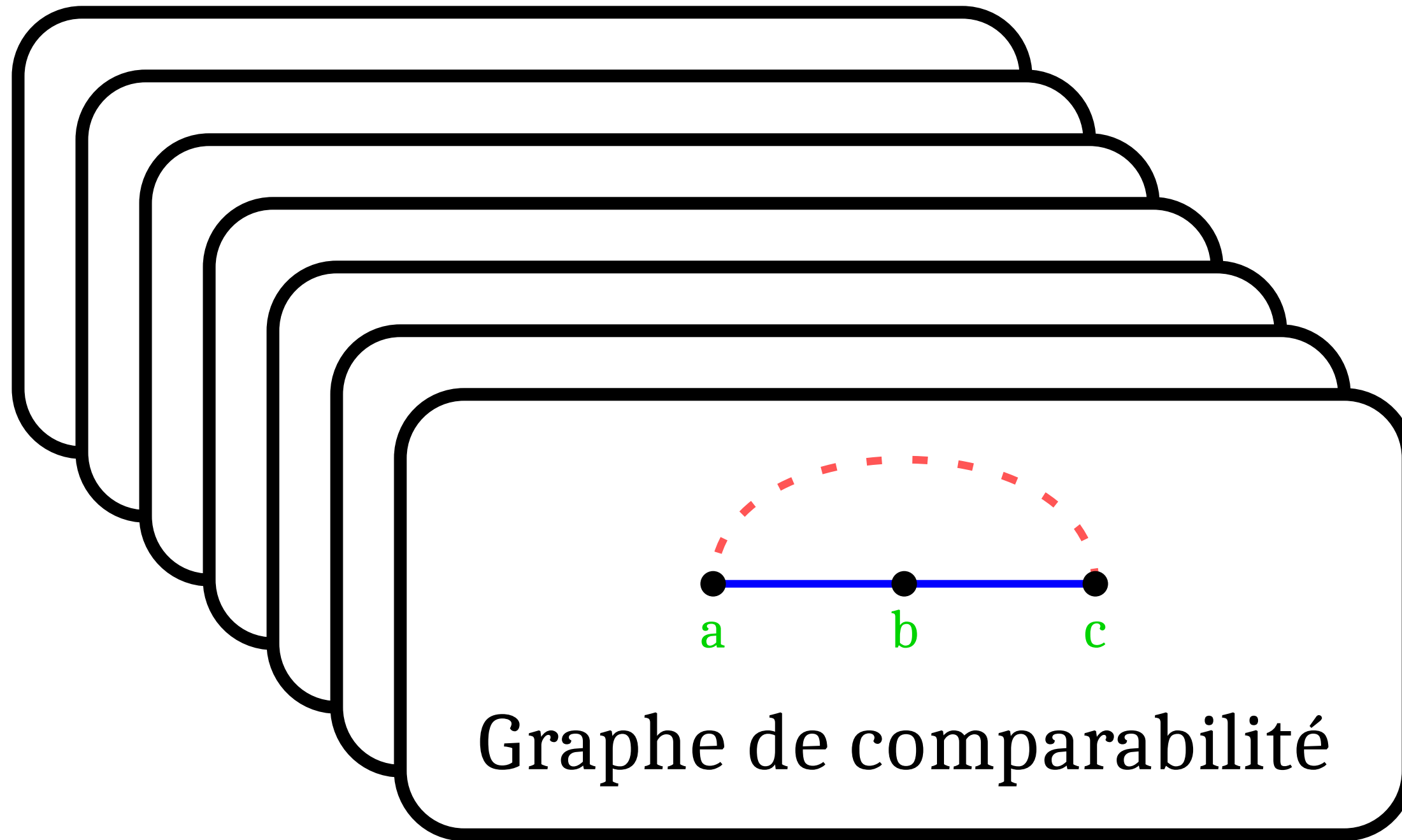
Motivation



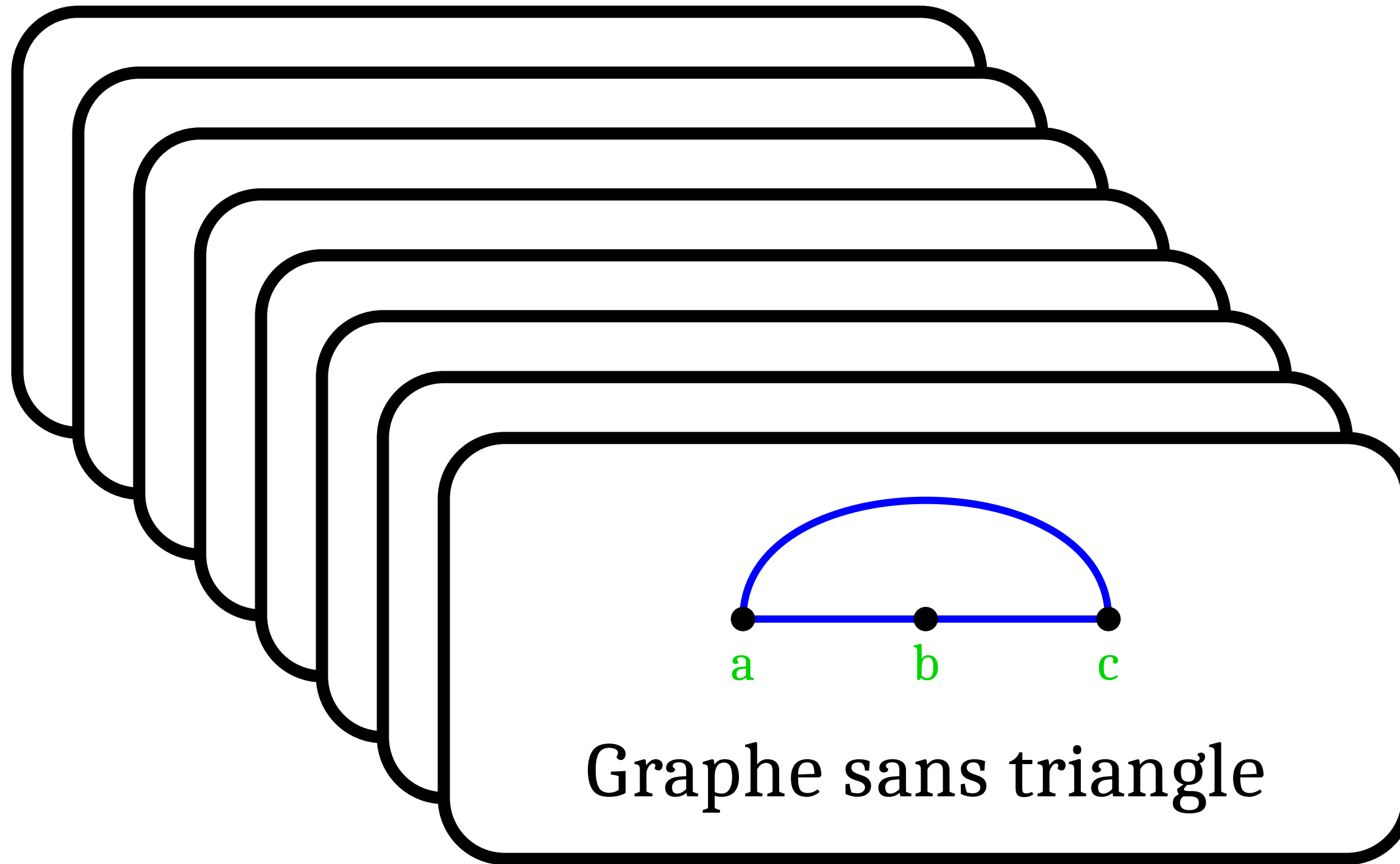
Motivation



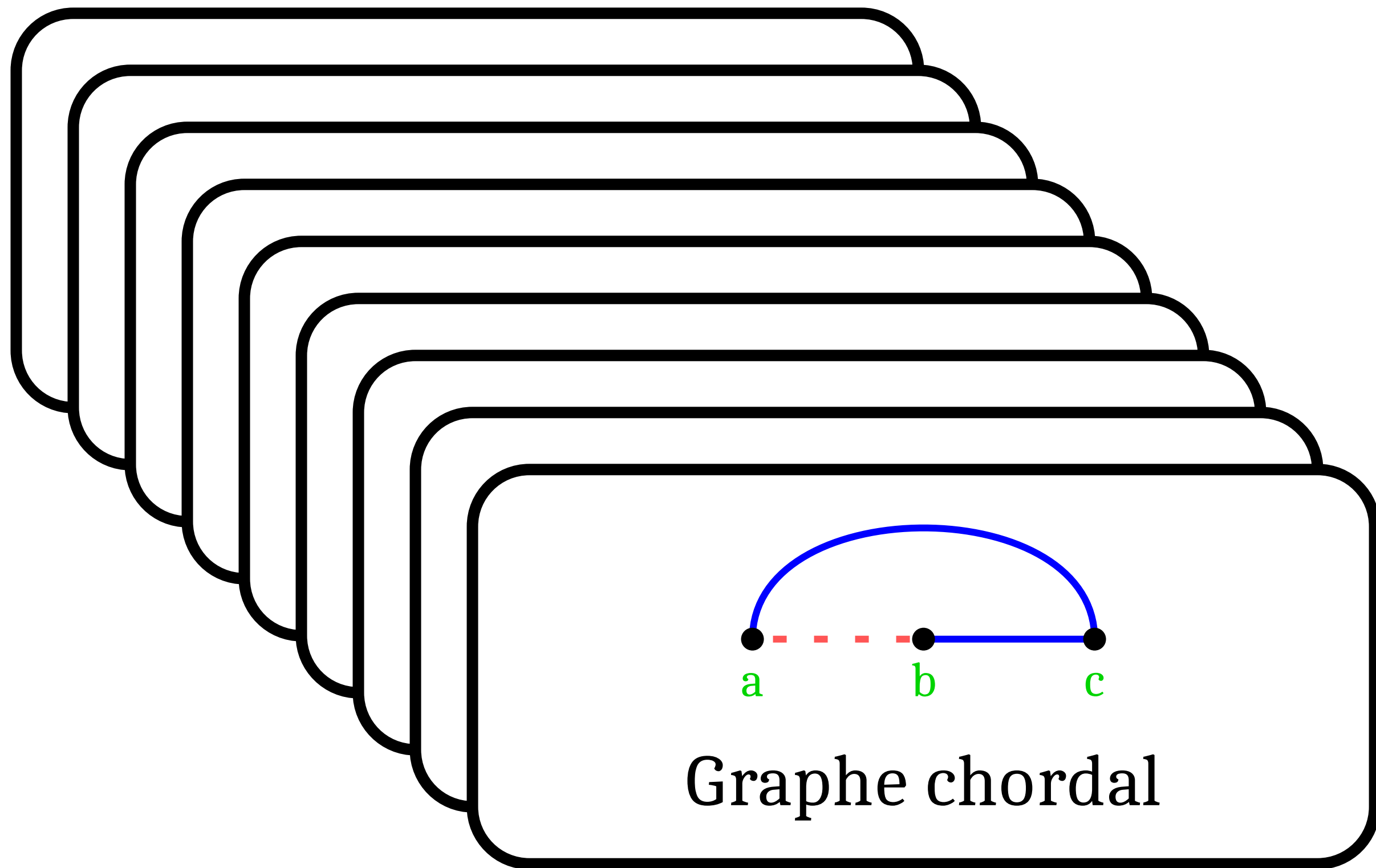
Motivation



Motivation



Motivation




Motivation

Motif P \longrightarrow Classe de graphes

La classe des graphes G
tels qu'**il existe** un ordre τ
tel que le graphe ordonné (G, τ) **évite** le motif P

Motivation

Motif P  Classe de graphes

La classe des graphes G
 tels qu'**il existe** un ordre τ
tel que le graphe ordonné (G, τ) **évite** le motif P

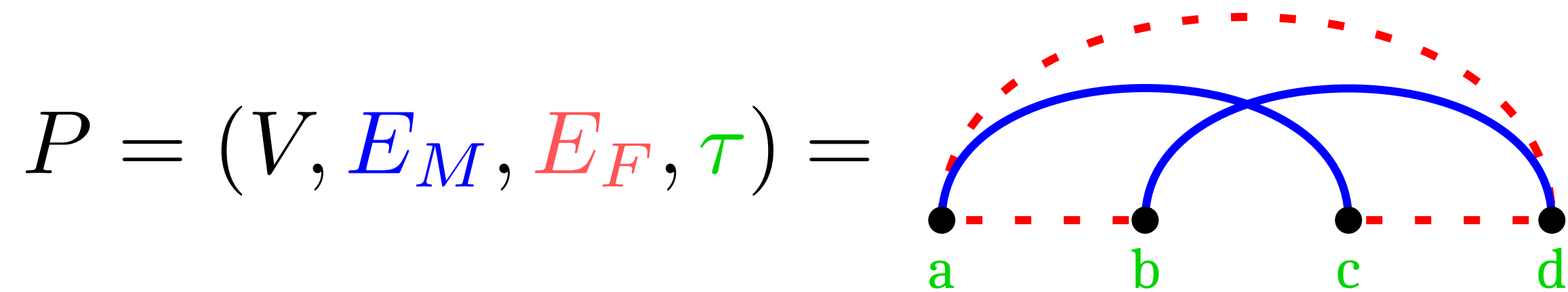
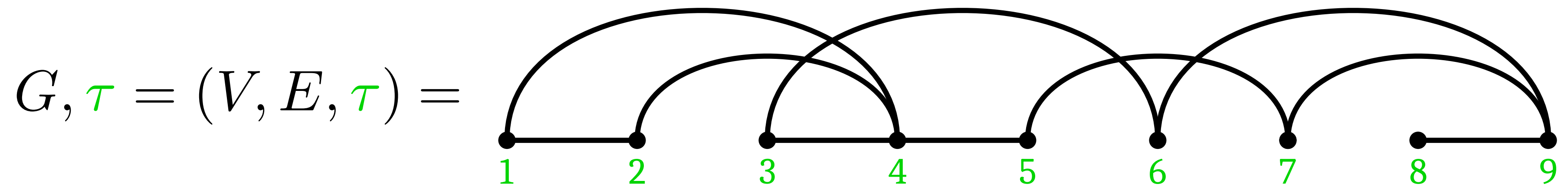
Motivation

Motif P \longrightarrow Classe de graphes

La classe des graphes G
tels qu'**il existe** un ordre τ

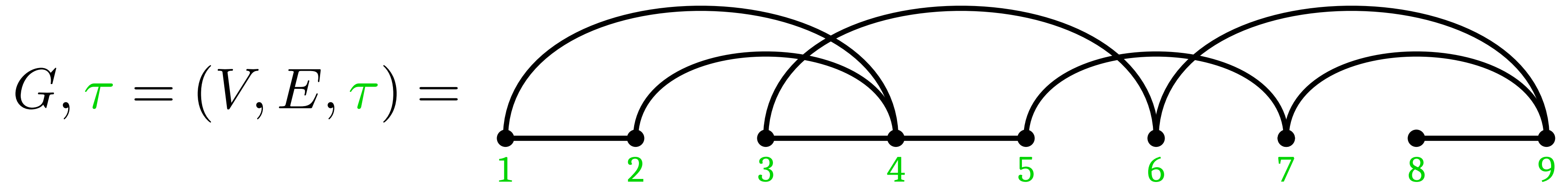
\longleftrightarrow tel que le graphe ordonné (G, τ) **évite** le motif P

Question

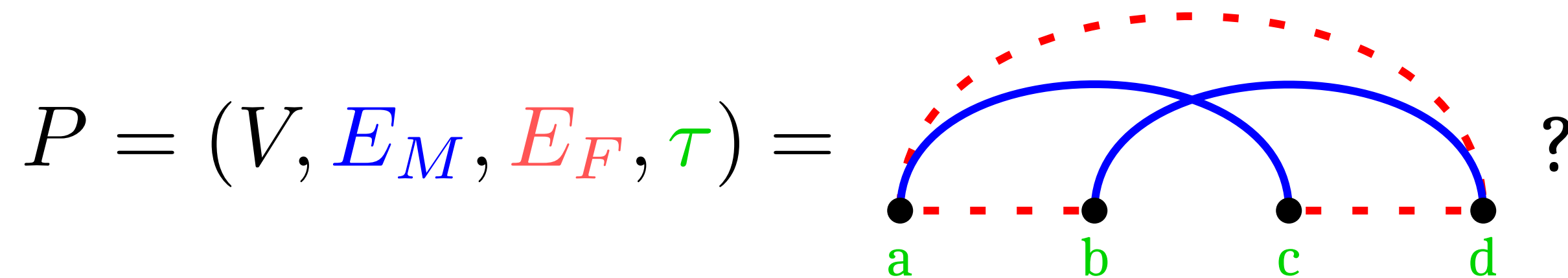


Question

Est-ce que le graphe ordonné

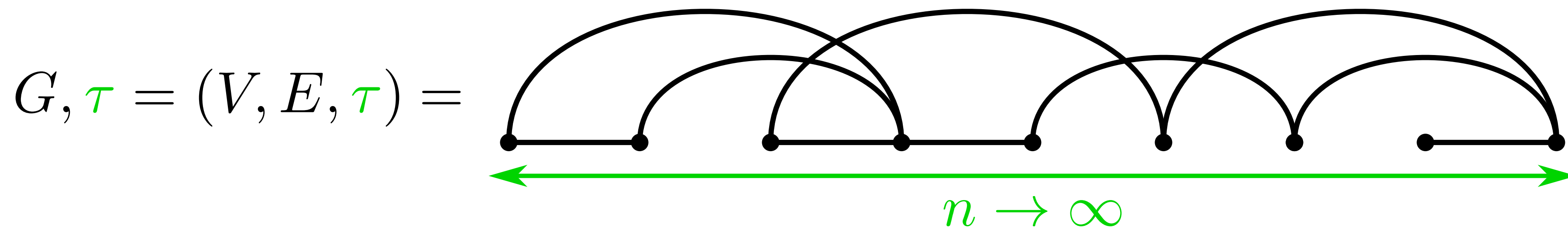


contient ou évite le motif

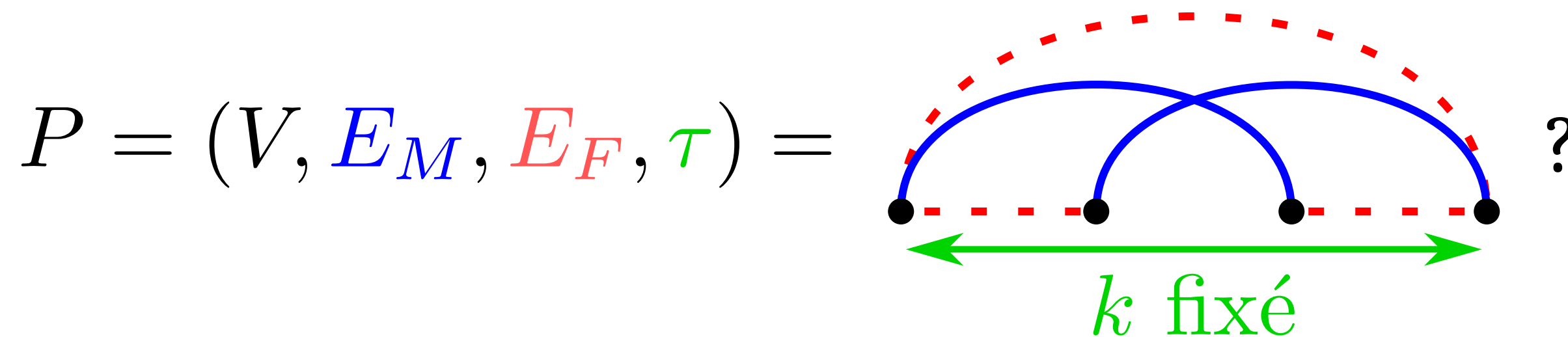


Question

Est-ce que le graphe ordonné

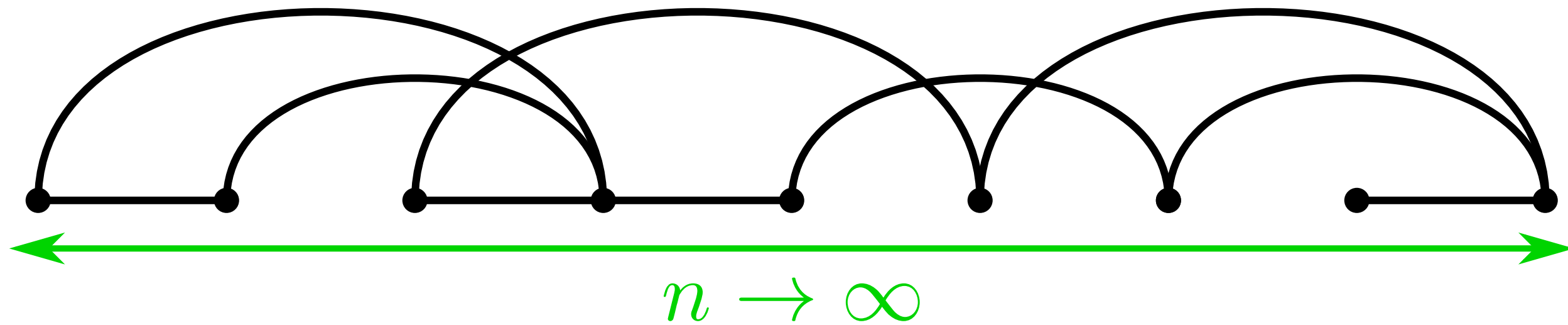


contient ou évite le motif

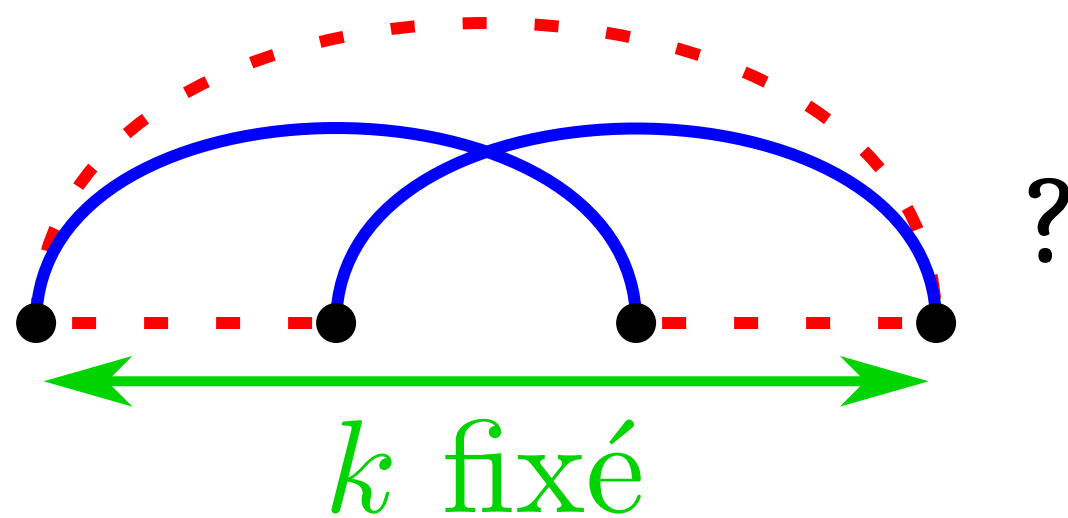


Réponse naïve

Est-ce qu'un graphe ordonné

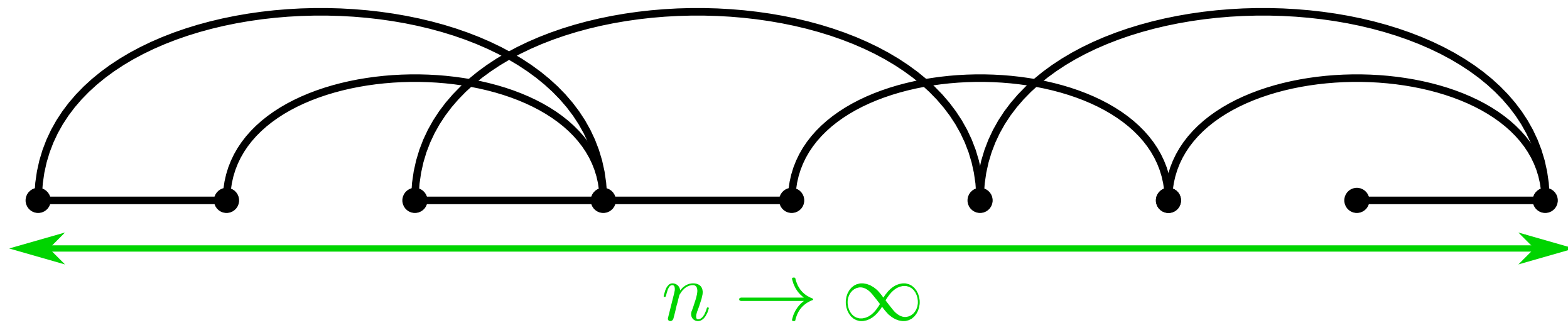


contient ou évite un motif

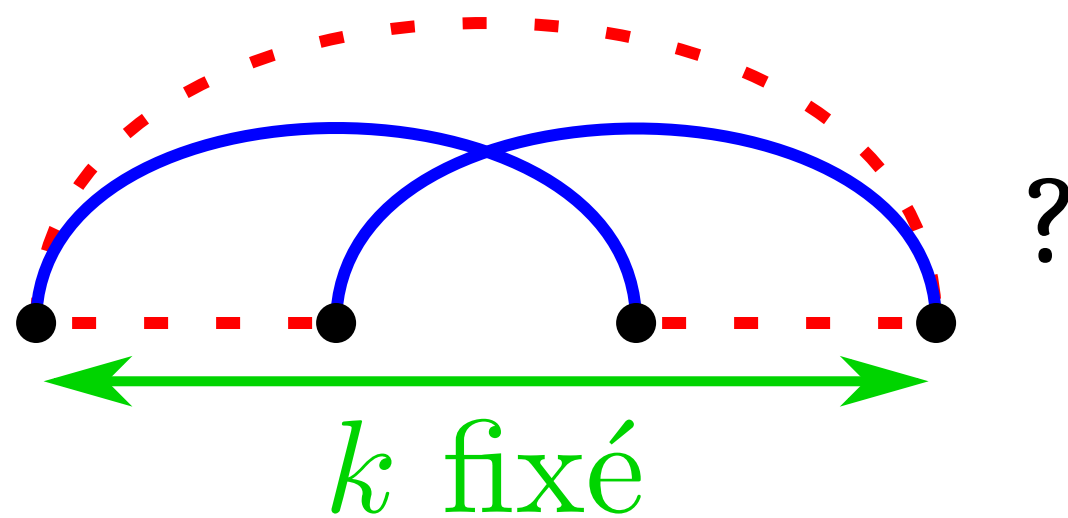


Réponse naïve

Est-ce qu'un graphe ordonné

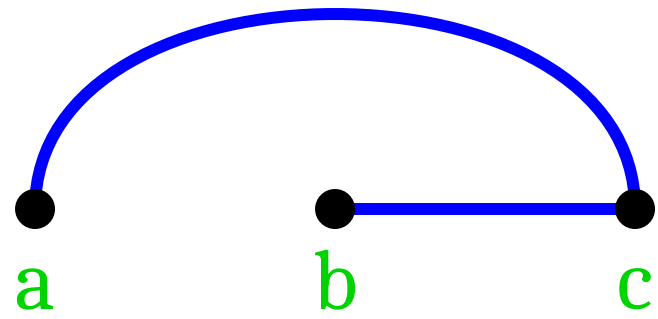


contient ou évite un motif



$$\mathcal{O}(n^k)$$

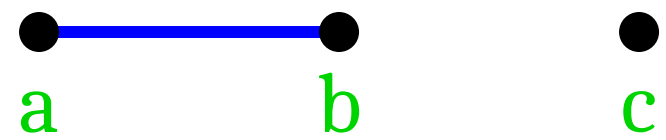
Motifs à 3 sommets



Forêt

$$\mathcal{O}(n + m)$$

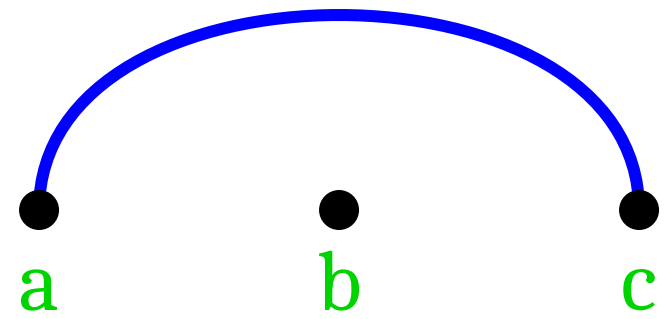
Motifs à 3 sommets



Étoile

$$\mathcal{O}(n + m)$$

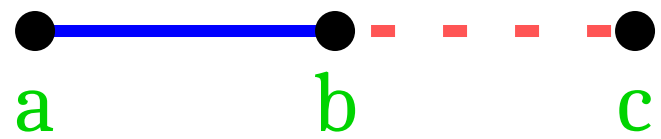
Motifs à 3 sommets



Forêt linéaire

$$\mathcal{O}(n + m)$$

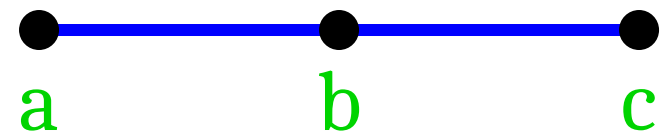
Motifs à 3 sommets



Graphe scindé

$$\mathcal{O}(n + m)$$

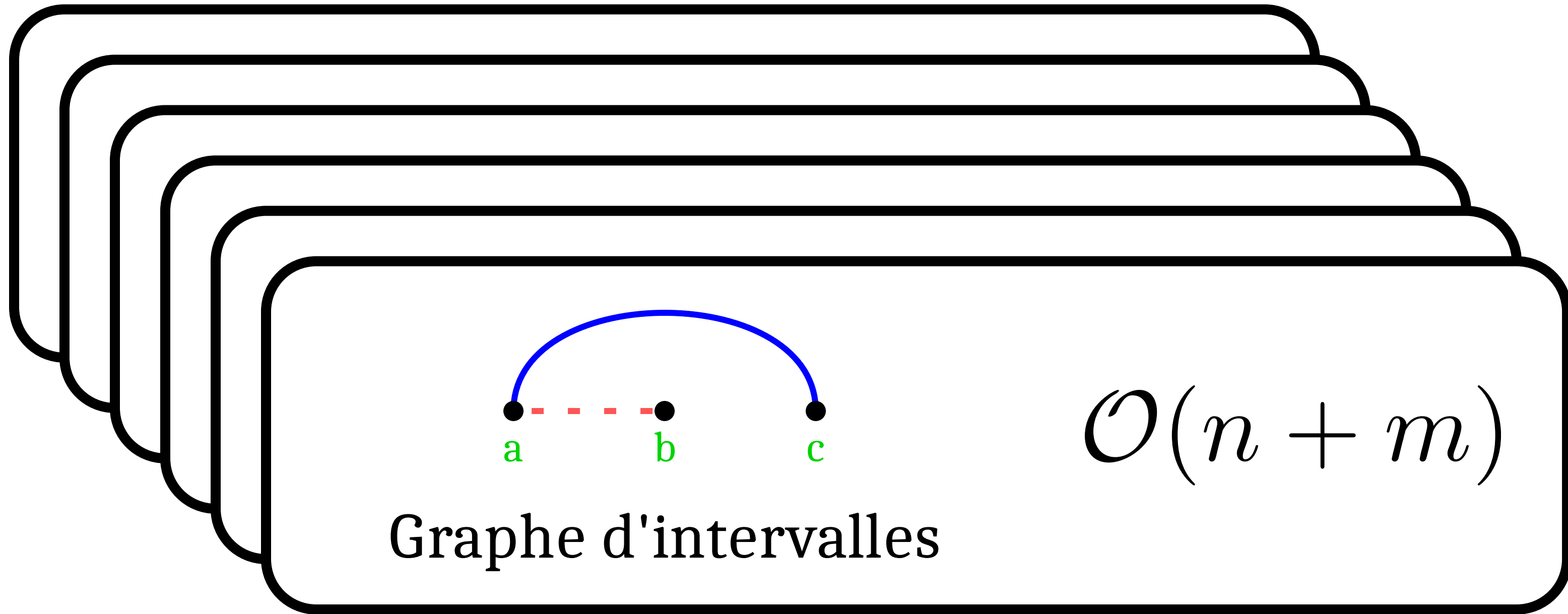
Motifs à 3 sommets



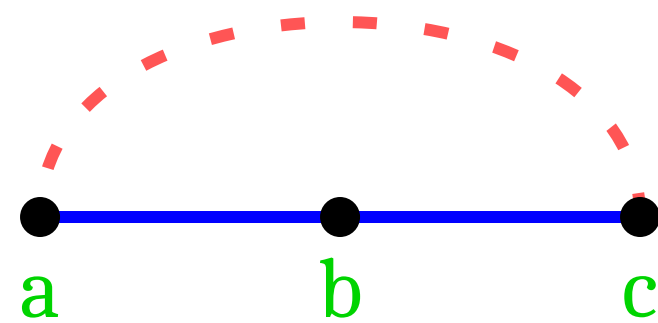
Graphe biparti

$$\mathcal{O}(n + m)$$

Motifs à 3 sommets

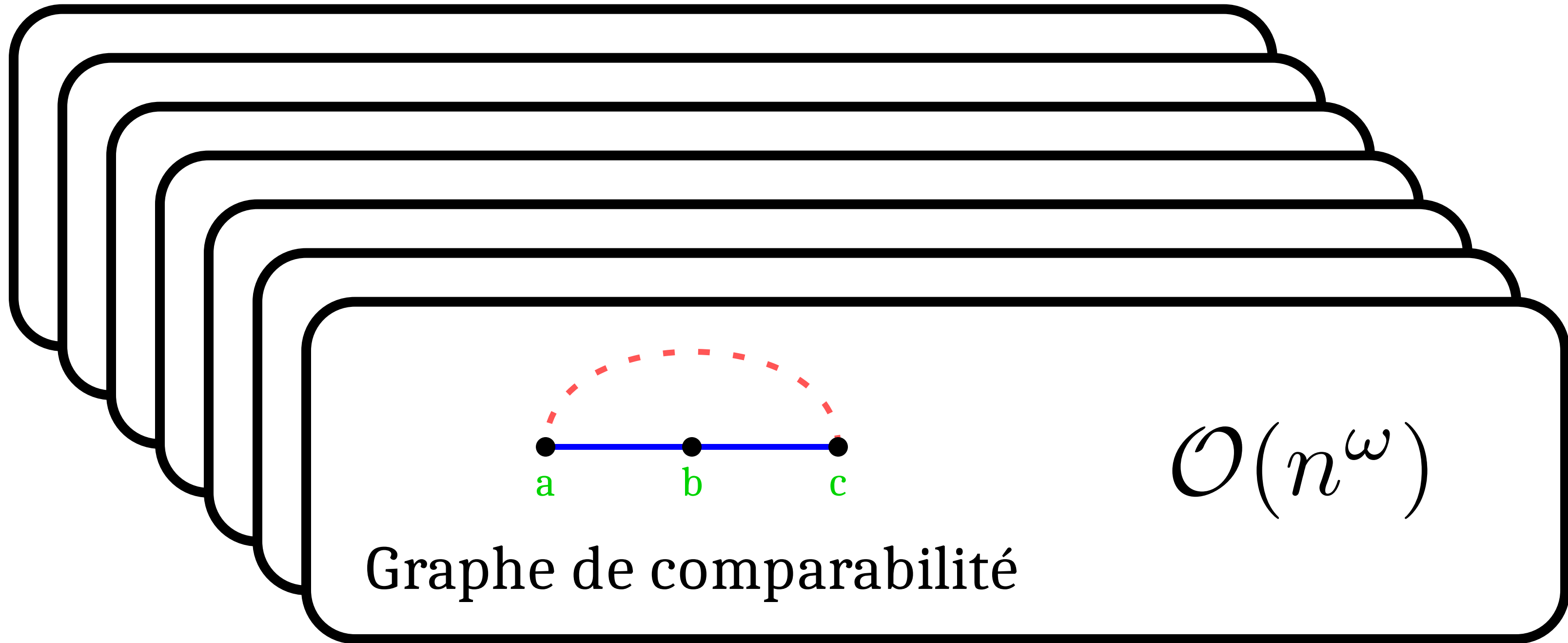


Motifs à 3 sommets



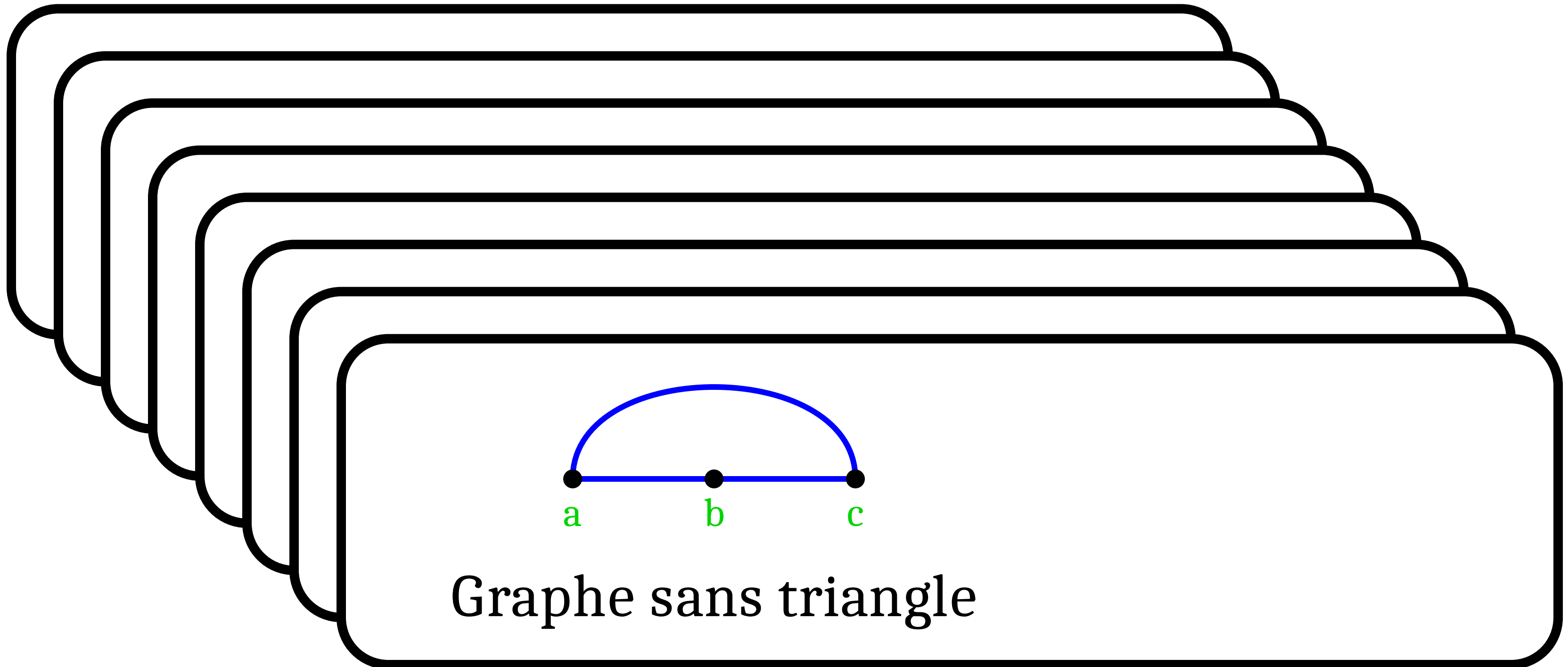
Graphe de comparabilité

Motifs à 3 sommets

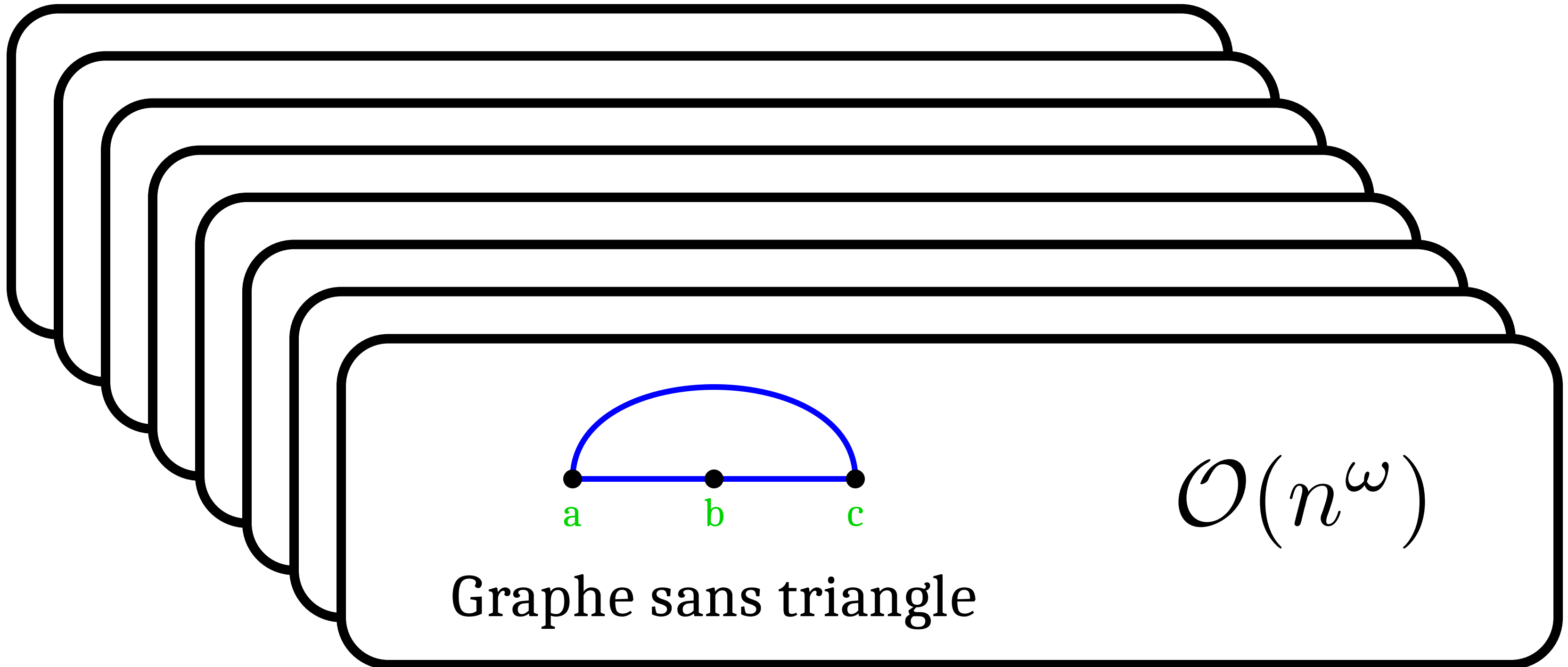


$$\omega \lesssim 2.37$$

Motifs à 3 sommets



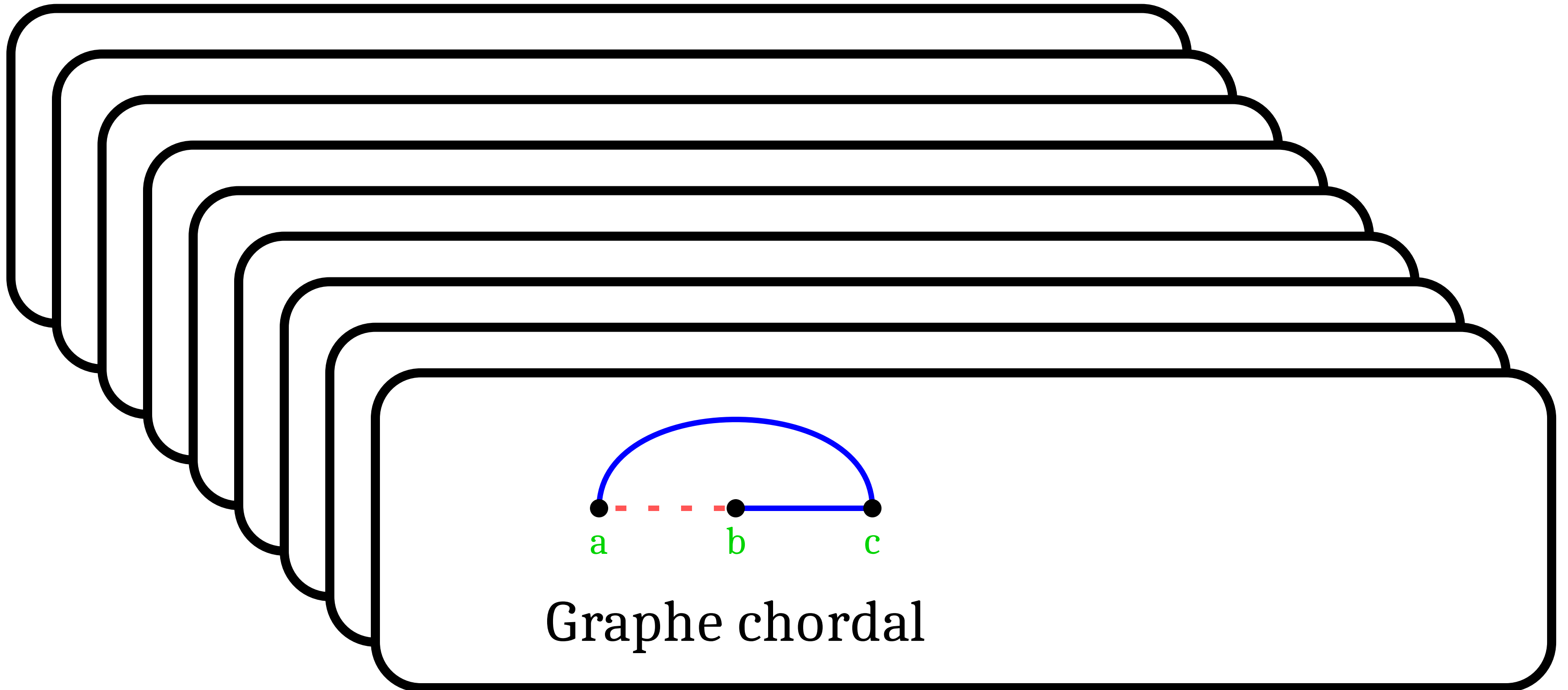
Motifs à 3 sommets



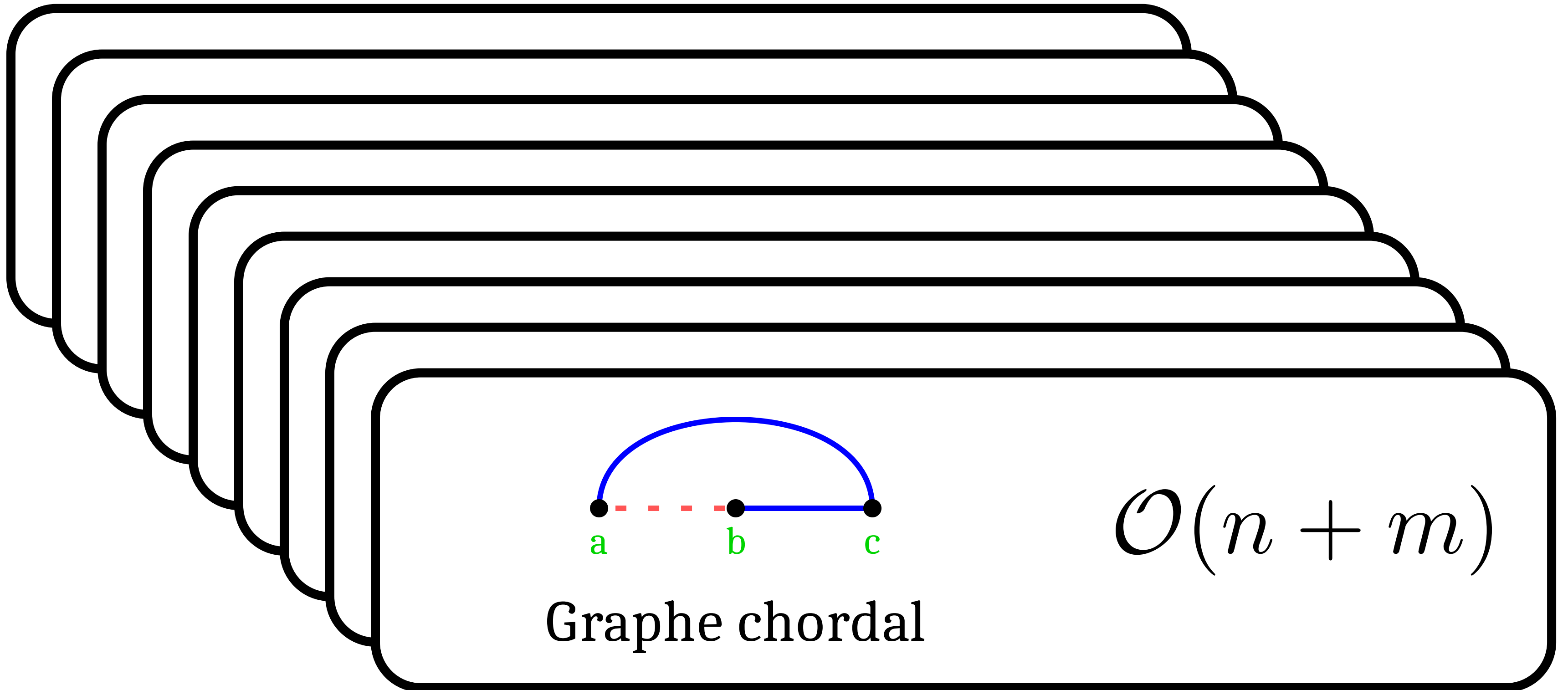
Graphe sans triangle

$$\mathcal{O}(n^\omega)$$

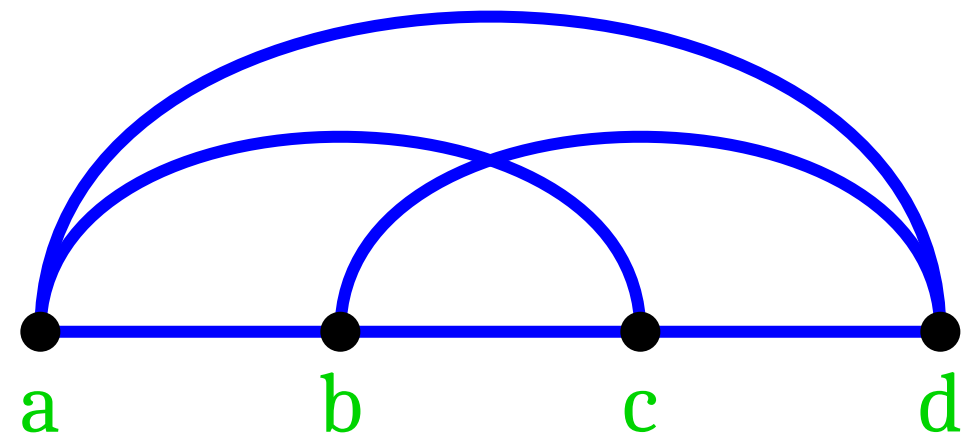
Motifs à 3 sommets



Motifs à 3 sommets



Motifs à 4 sommets

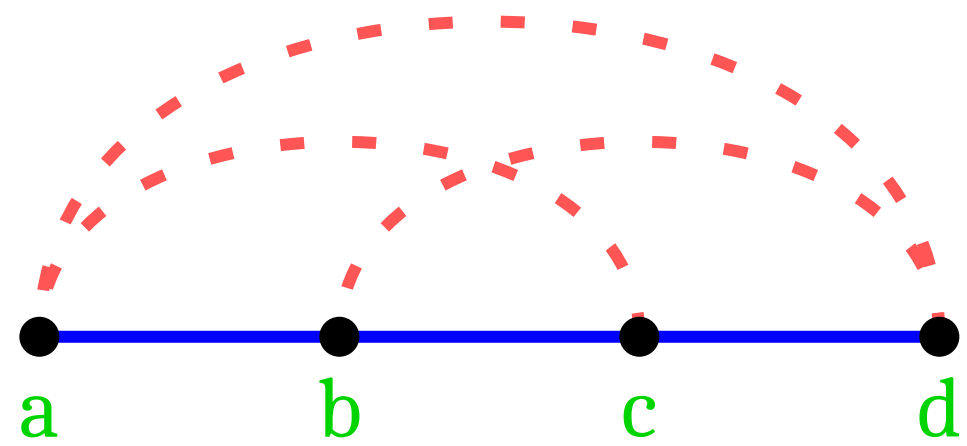


4-clique

$$\Omega \left(n^{\omega(2,1,1)} \right)$$

$$\omega(2, 1, 1) \lesssim 3.25$$

Motifs à 4 sommets

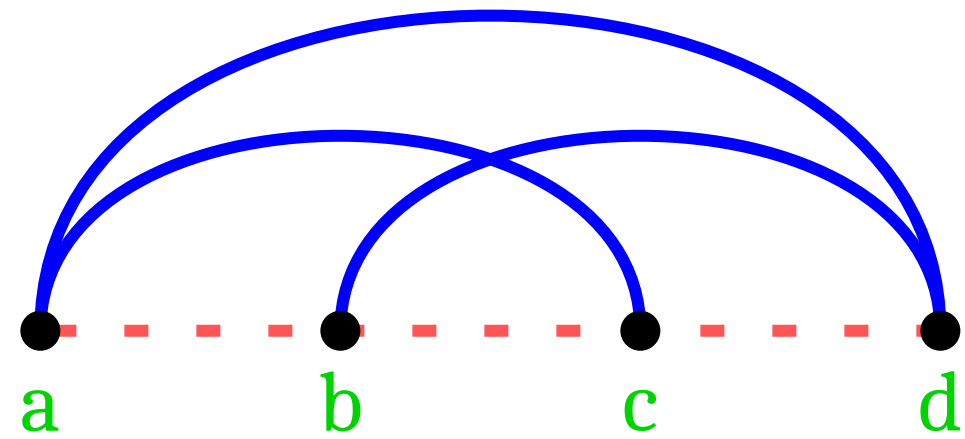


Chemin a-b-c-d

$$\Omega \left(n^{\omega(2,1,1)} \right)$$

$$\omega(2, 1, 1) \lesssim 3.25$$

Motifs à 4 sommets

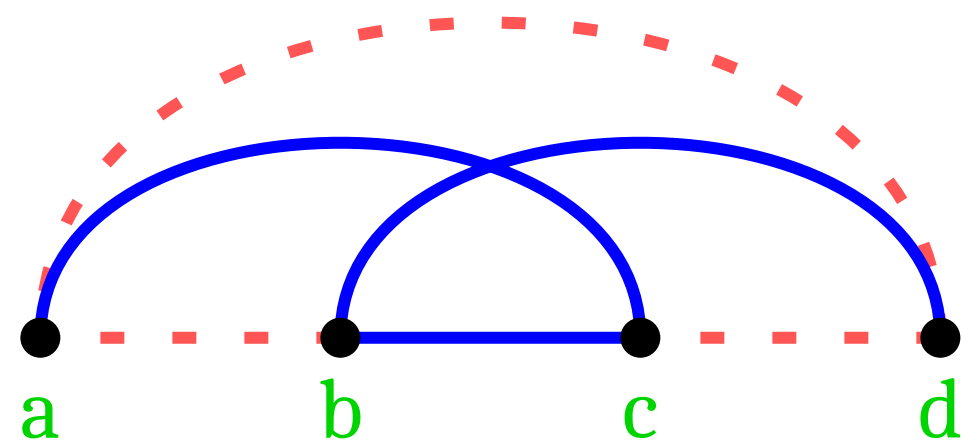


Chemin b-d-a-c

$$\Omega \left(n^{\omega(2,1,1)} \right)$$

$$\omega(2, 1, 1) \lesssim 3.25$$

Motifs à 4 sommets

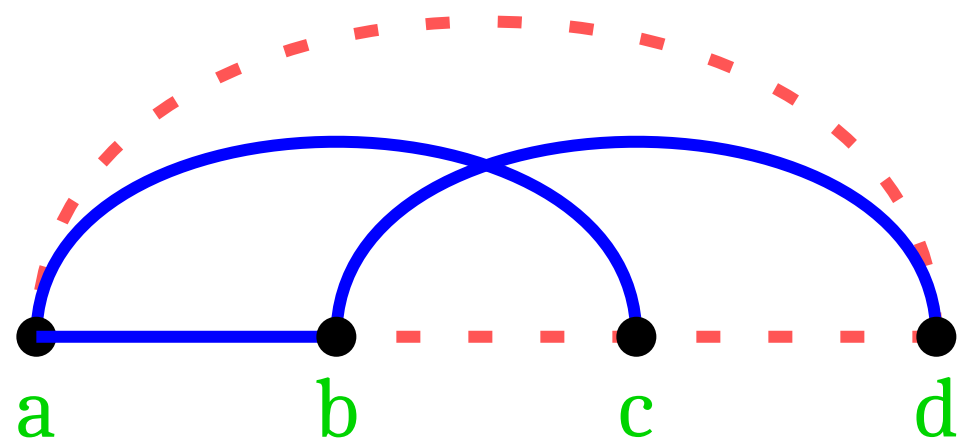


Chemin a-c-b-d

$$\Omega(n^3)$$

*combinatoire

Motifs à 4 sommets

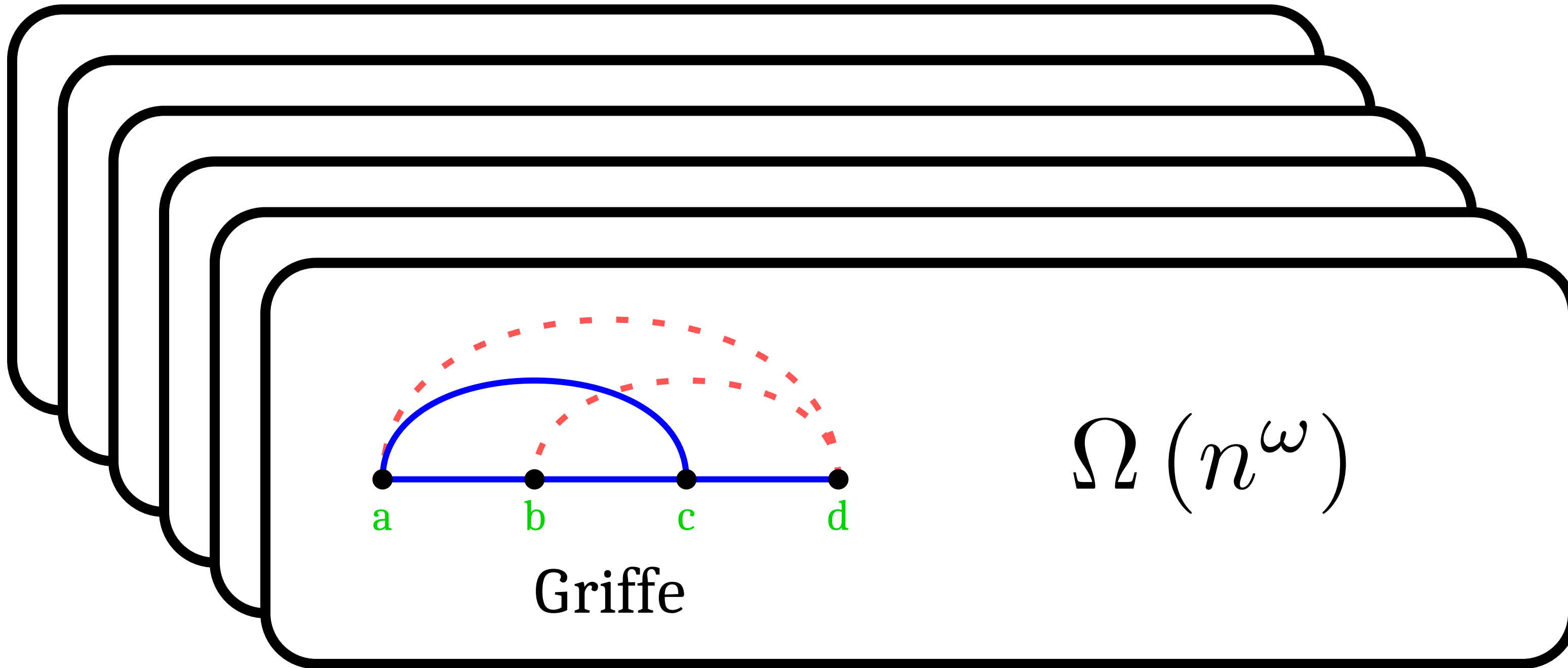


Chemin c-a-b-d

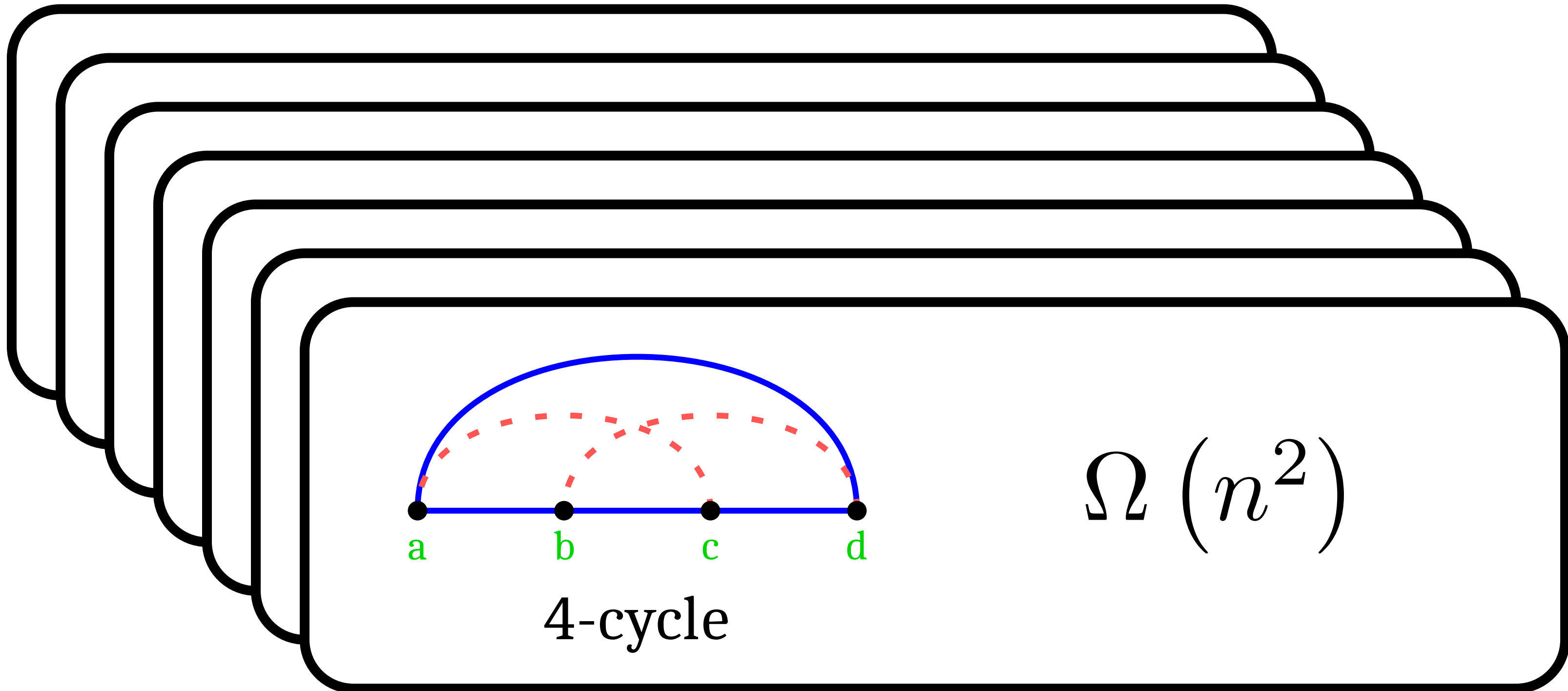
$$\Omega(n^3)$$

*combinatoire

Motifs à 4 sommets

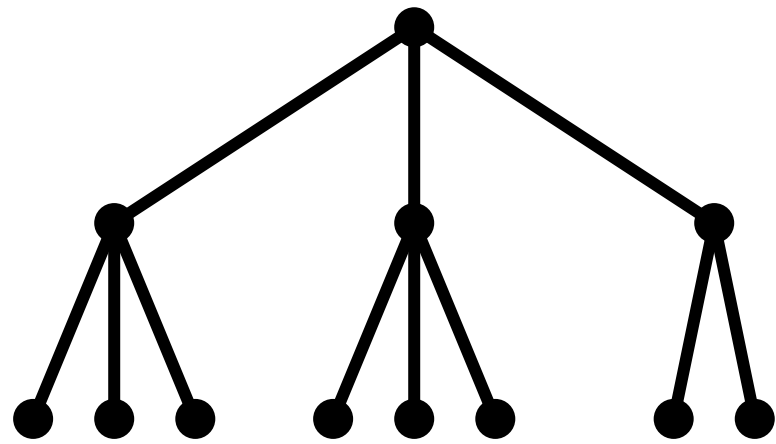


Motifs à 4 sommets



Motifs liés à une classe de graphes

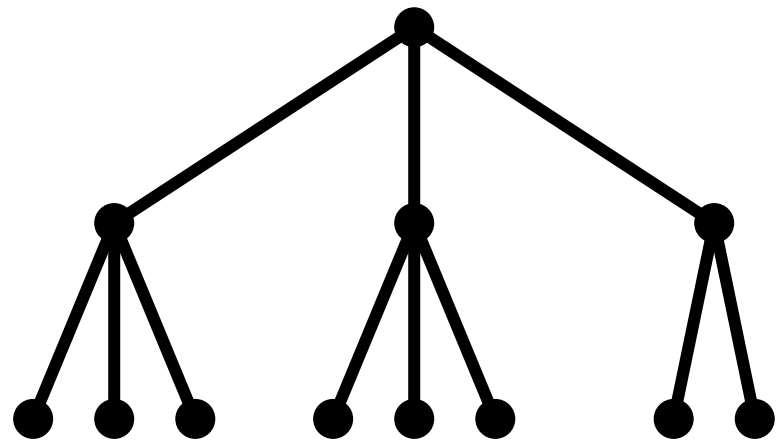
Motif forêt



$$\mathcal{O}(n^?)$$

Motifs liés à une classe de graphes

Motif forêt

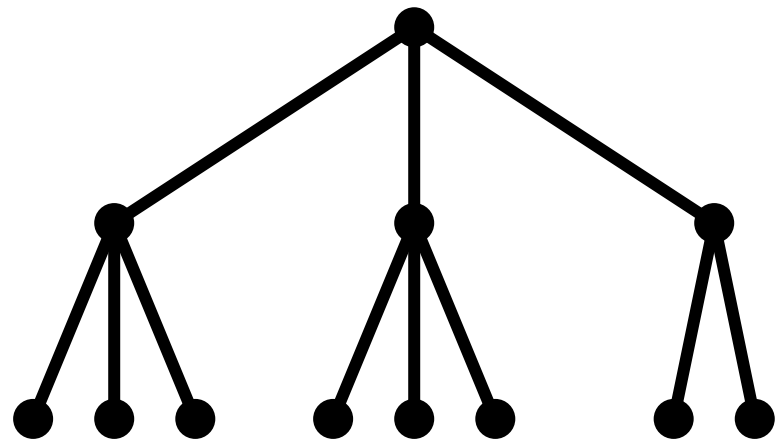


$$\mathcal{O}(n^?)$$

Ordre τ :

Motifs liés à une classe de graphes

Motif forêt



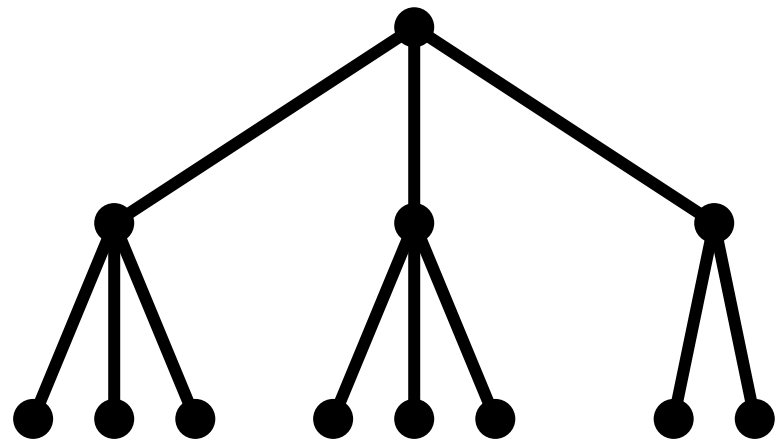
$$\mathcal{O}(n^?)$$

Ordre τ :

- DFS $\mathcal{O}(n^2)$
- BFS $\mathcal{O}(n^k)$

Motifs liés à une classe de graphes

Motif forêt



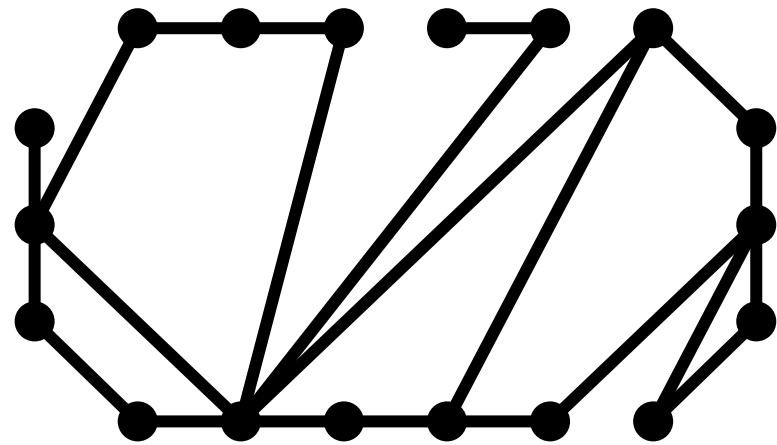
$\mathcal{O}(n^?)$

Ordre τ :

- DFS $\mathcal{O}(n^2)$
- BFS $\mathcal{O}(n^k)$
- planaire extérieur $\mathcal{O}(n^2)$

Motifs liés à une classe de graphes

Motif planaire extérieur



$$\mathcal{O}(n^{\omega})$$

Motifs liés à une classe de graphes

Motif de ???-width p bornée

$$\mathcal{O} \left(n^{f(p)} \right)$$

Motifs liés à une classe de graphes

Motif de ???-width p bornée

$$\mathcal{O} \left(n^{f(p)} \right)$$

- tree-width
- book-thickness
- f -branch-width
- clique-width
- twin-width

Motifs liés à une classe de graphes

Motif de ???-width p bornée

$$\mathcal{O} \left(n^{f(p)} \right)$$

- tree-width(G)
- book-thickness(G)
- f -branch-width(G)
- clique-width(G)
- twin-width(G)

Motifs liés à une classe de graphes

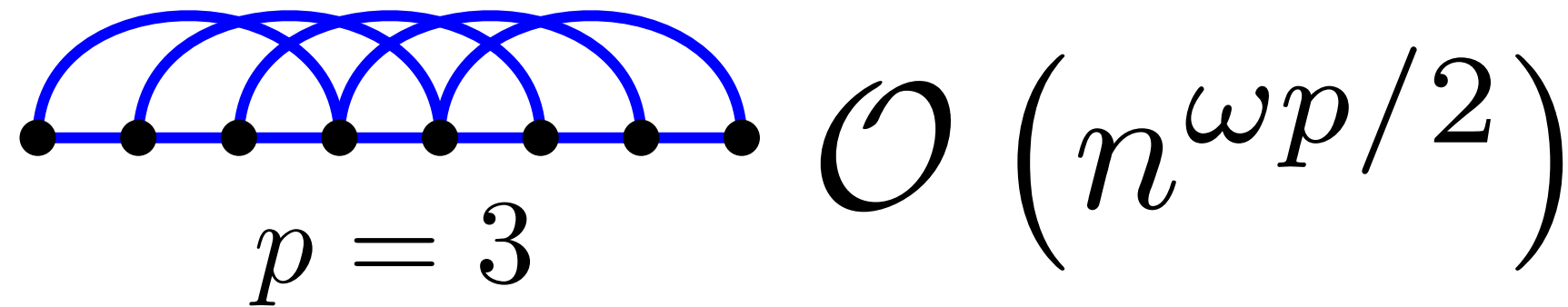
Motif de ???-width p bornée

$$\mathcal{O} \left(n^{f(p)} \right)$$

- tree-width(G)
- book-thickness(G)
- f -branch-width(G)
- clique-width(G)
- twin-width(G)
- merge-width(G, τ)

Motifs liés à une classe de graphes

Motif de merge-width p bornée



- tree-width(G)
- book-thickness(G)
- f -branch-width(G)
- clique-width(G)
- twin-width(G)
- merge-width(G, τ)

Faits intrigants

$$2 < 1$$

Il est parfois plus facile de détecter deux motifs simultanément que d'en détecter un seul.

Faits intrigants

$$2 < 1$$

Il est parfois plus facile de détecter deux motifs simultanément que d'en détecter un seul.

$$n! < n^3$$

Il est parfois plus facile de générer l'ordre τ que de certifier que (G, τ) évite le motif.

Faits intrigants

$$2 < 1$$

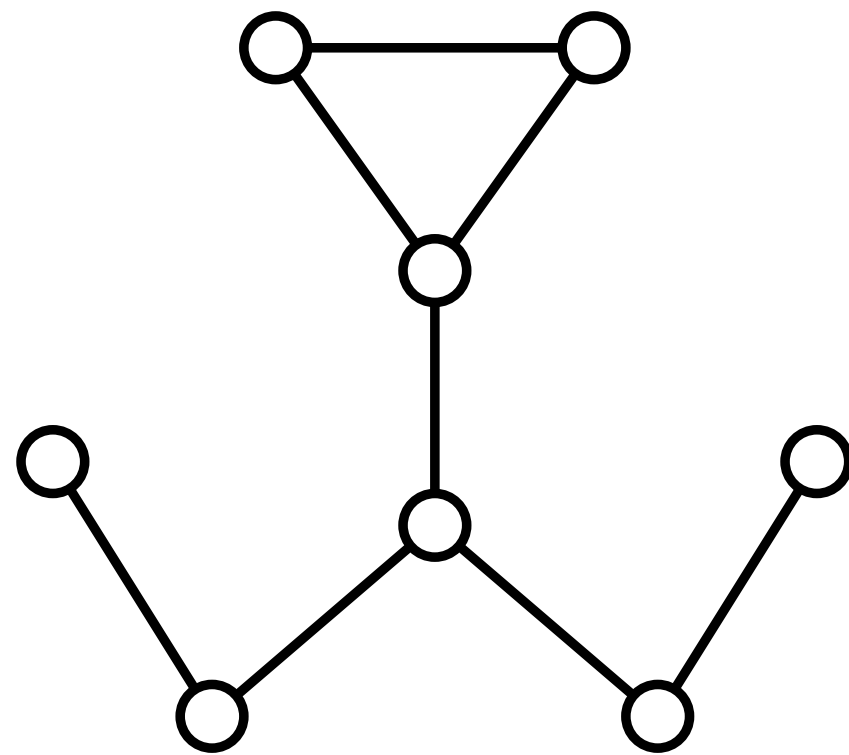
Il est parfois plus facile de détecter deux motifs simultanément que d'en détecter un seul.

$$n! < n^3$$

Il est parfois plus facile de générer l'ordre τ que de certifier que (G, τ) évite le motif.

$$\infty = 0$$

Il existe une infinité de classes de graphes héréditaires qui ne peuvent pas être définies par un nombre fini de motifs. On n'en connaît aucune.



Merci !