

# Théorie des Graphes

## *Codage & Représentation*

Fabrice Theoleyre

[theoleyre@unistra.fr](mailto:theoleyre@unistra.fr)  
<http://www.theoleyre.eu>

# REPRÉSENTATIONS

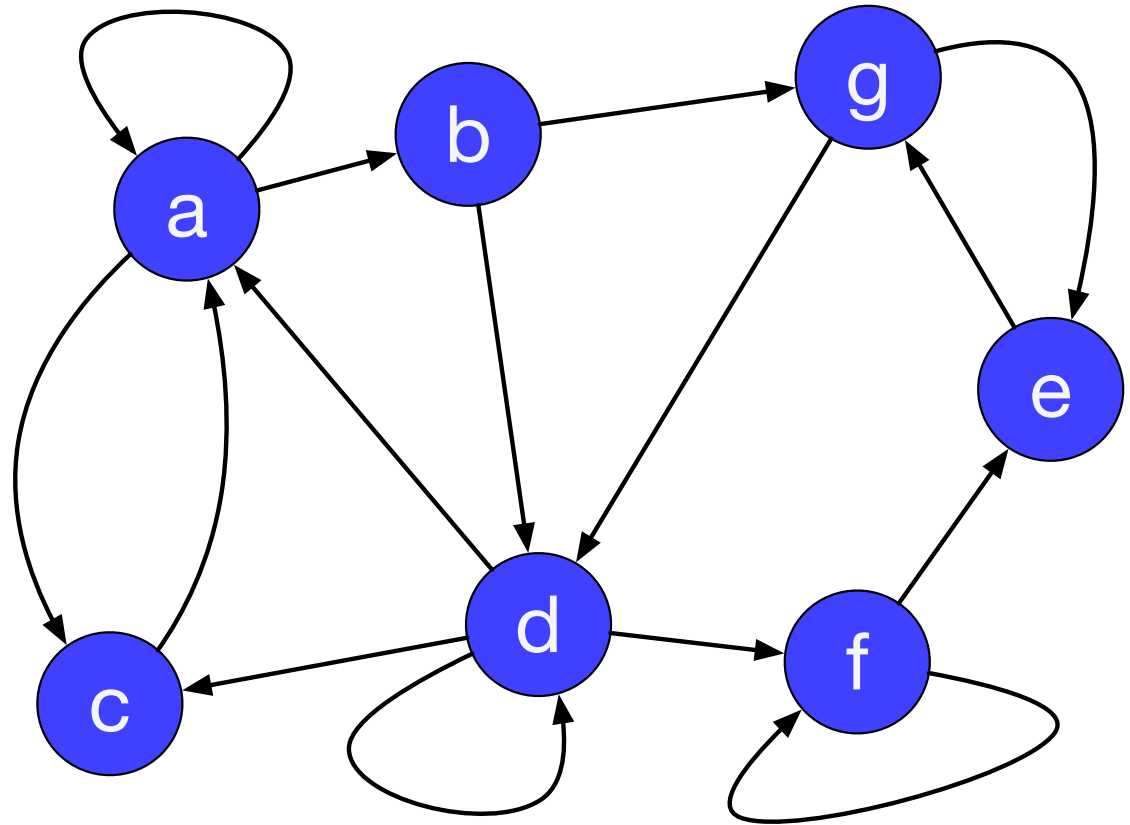
---

# Comment représenter un graphe ?

- Codage

- On met de côté les multigraphes (plus compliqués)

- Visuellement :

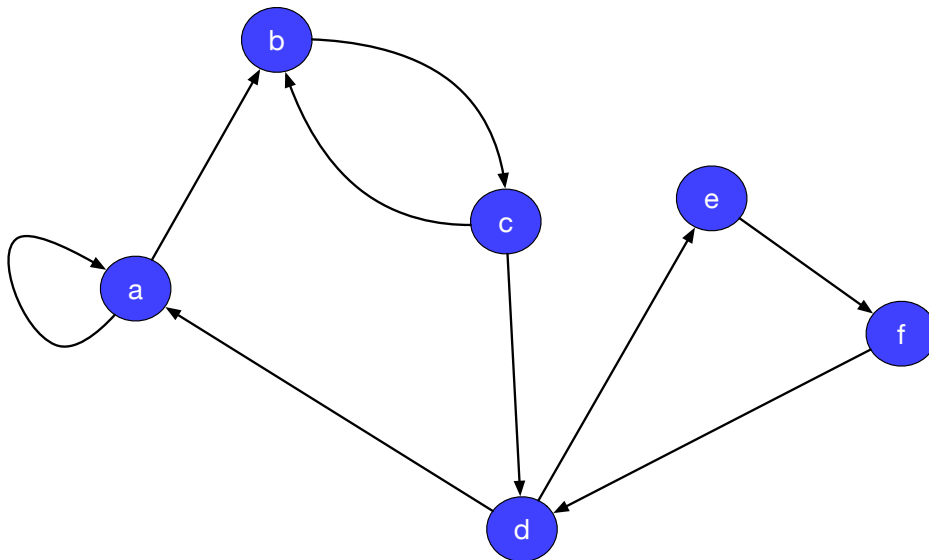


- Et formellement ?

# Matrice d'adjacence

## ■ Matrice : sommets x sommets

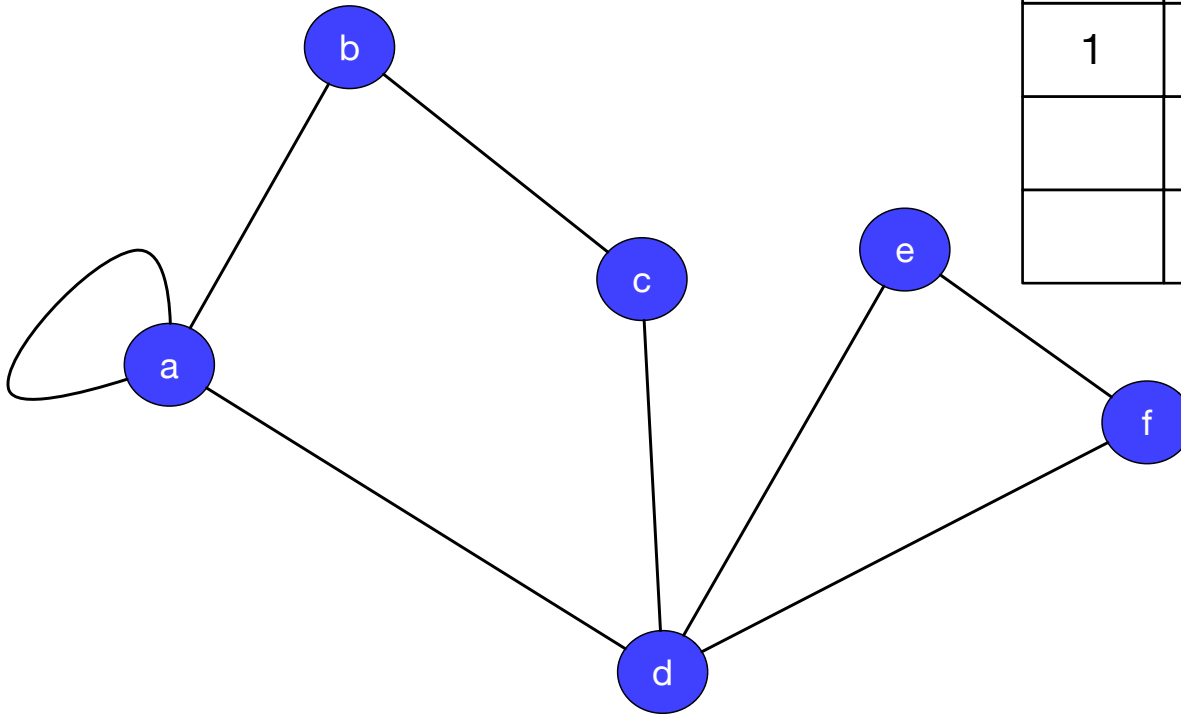
- booléen qui décrit l'existence de la relation entre les sommets
- Limite
  - ❖ place mémoire ( $n^2$ ) si peu d'arrêtes
- $R()$  une application faisant correspondre un sommet à un nombre
- $A = \{A_{ij}\}_{i,j \in [1..|V|]} \mid A_{ij} = 1 \text{ ssi } (R^{-1}(i), R^{-1}(j)) \in E$
- Graphe pondéré : les valeurs notées représentent le poids des arêtes
  - ❖ 0 si elles n'existent pas



1	1				
		1			
	1		1		
1				1	
					1
			1		

# Matrice d'adjacence

- Quelle propriété pour un graphe non orienté ?



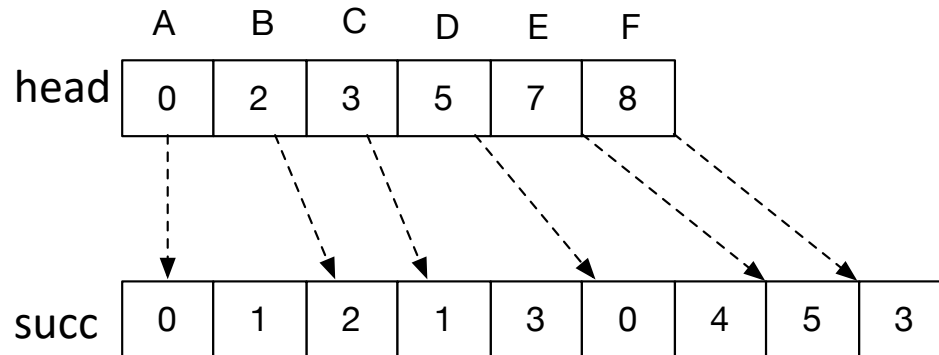
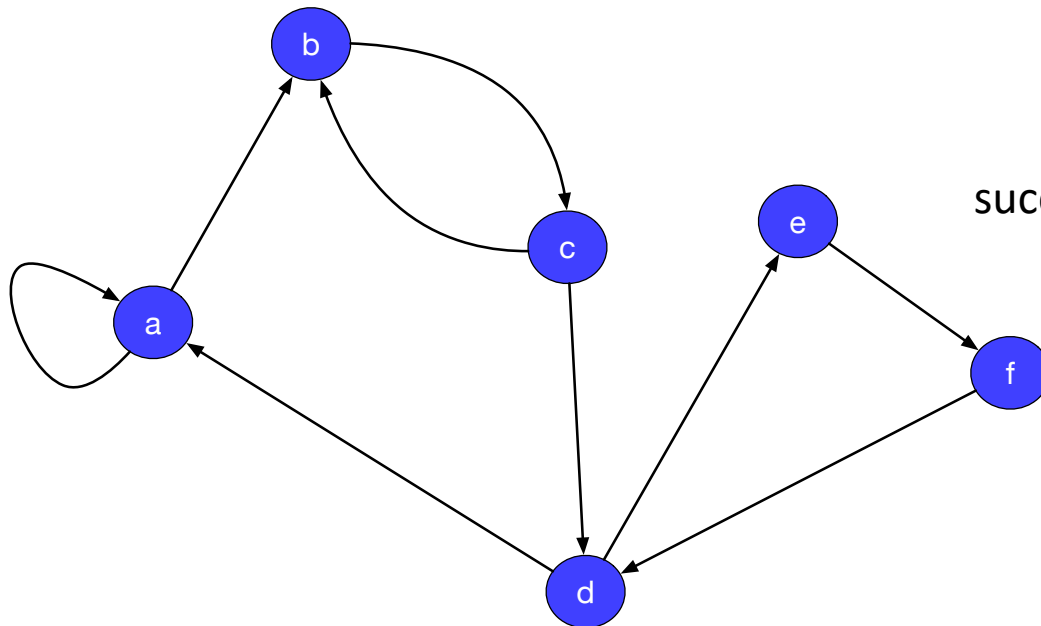
1	1		1		
1		1			
	1		1		
1		1		1	1
			1		1
			1	1	

Matrice Symétrique  
→ Optimiser le parcours

# Liste d'adjacence

## ■ 2 listes

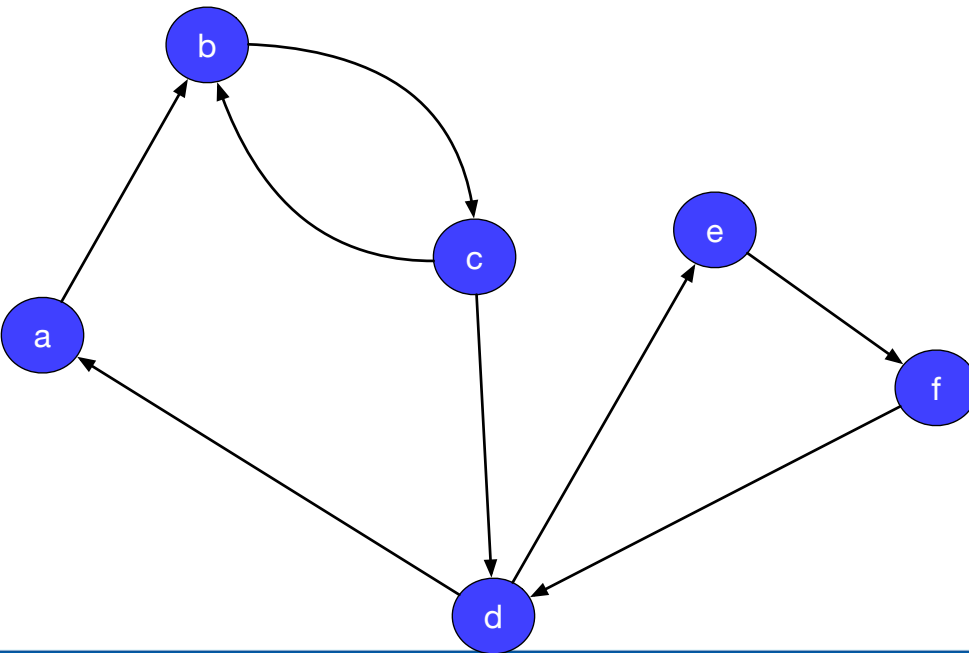
- Application R faisant correspondre chaque sommet à un entier positif ou nul
- Liste des sommets successeurs (i.e. liste des arêtes, ordonnées par leur sommet de départ)
  - ❖ Une case par arête
- Liste des sommets de tête, case pointant sur le début de la liste de leurs arêtes
  - ❖ Une case par sommet
- Atout : compacité si peu d'arêtes –  $O(N + M)$
- Coût d'une recherche d'existence d'arrête ?
  - ❖ Algo ExisteArete(i,j) (succ[\*, head[\*]])



# Matrice d'incidence

- Matrice d'incidence (sommets \* arrêtes)

- Si orienté
  - ❖ -1 arc sortant
  - ❖ +1 arc entrant
- Non orienté
  - ❖ 1 si le sommet est une extrémité
- si une boucle
  - ❖ +2 pour le sommet correspondant

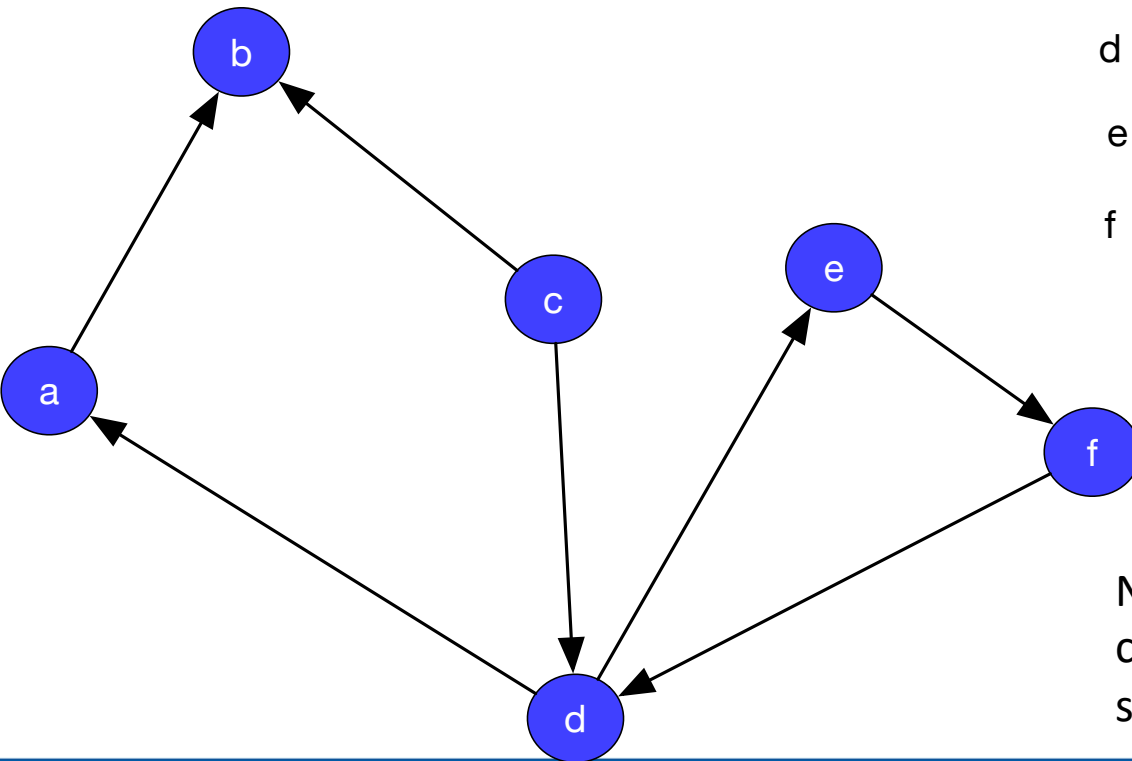


A	-1				1			
B	1	-1	1					
C		1	-1	-1				
D				1	-1	-1		1
E						1	-1	
F							1	-1

Multigraphes / hypergraphes  
?

# Matrice Laplacienne

- Soit un graphe  $G(S,A)$ , sans boucle
  - Matrice Laplacienne non normalisée
    - ❖ Éléments de la diagonale : degré du sommet
    - ❖ Élément  $(i,j) = -1$  ss'il existe un arc de  $i$  à  $j$ 
      - 0 sinon
  - $M_{laplacienne} = M_{degre} - M_{adjacence}$



a	2	-1		-1		
b	-1	2	-1			
c		-1	2	-1		
d	-1		-1	4	-1	-1
e				-1	2	-1
f				-1	-1	2

NB : Si le graphe est orienté, considère le degré entrant ou sortant



# Matrice Laplacienne

## ■ Calcul de la matrice Laplacienne

- Dans un graphe non-orienté :

$$\diamond M_{laplace} = M_{incidence} * M_{incidence}^t$$

-1	1				
	1	-1			
1			-1		
		-1	1		
			-1	1	
			1		-1
				-1	1

a	-1		1			
b	1	1				
c		-1		-1		
d			-1	1	-1	1
e					1	-1
f					-1	1

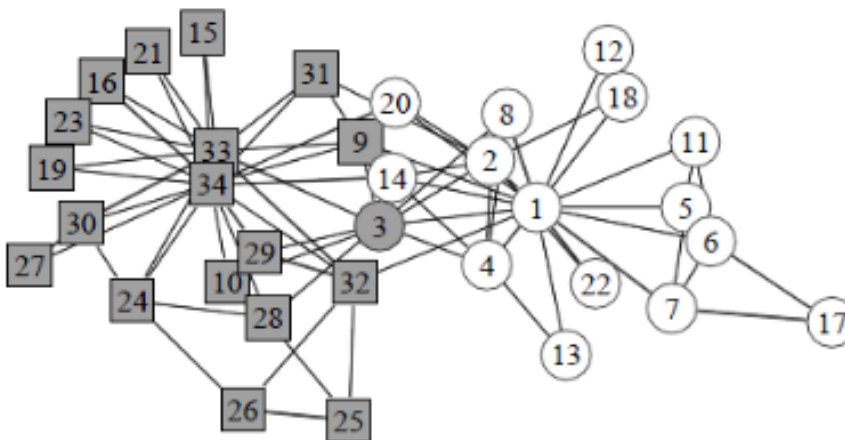
2	-1		-1		
-1	2	-1			
	-1	2	-1		
-1		-1	4	-1	-1
			-1	2	-1
			-1	-1	2

# Matrice Laplacienne

## ■ Utilisation

- Analyse spectrale & partitionnement

- ❖ Spectre du graphe



- Théorème de Kirchhoff pour calculer le nombre d'arbres couvrants
  - ❖ Cofacteur = déterminant de la laplacienne en enlevant n'importe quelle paire de colonne / ligne
  - ❖ Cofacteur = nombre d'arbres couvrants

# Matrice de transition (graphe proba.)

## ■ Matrice stochastique

- Probabilité de passer du sommet A à B
- Triplet (S,A,P)
  - ❖  $P: A \rightarrow \mathbb{R}$  application de pondération des arêtes
  - ❖  $\forall u \in S, \sum_{e^+ = \{u,v\}_{v \in S \wedge (u,v) \in A}} P(e^+) = 1$ 
    - Évènements complémentaires

## ■ Utilité

- Modélisation des déplacements d'une foule
- Modélisation du comportement d'un utilisateur

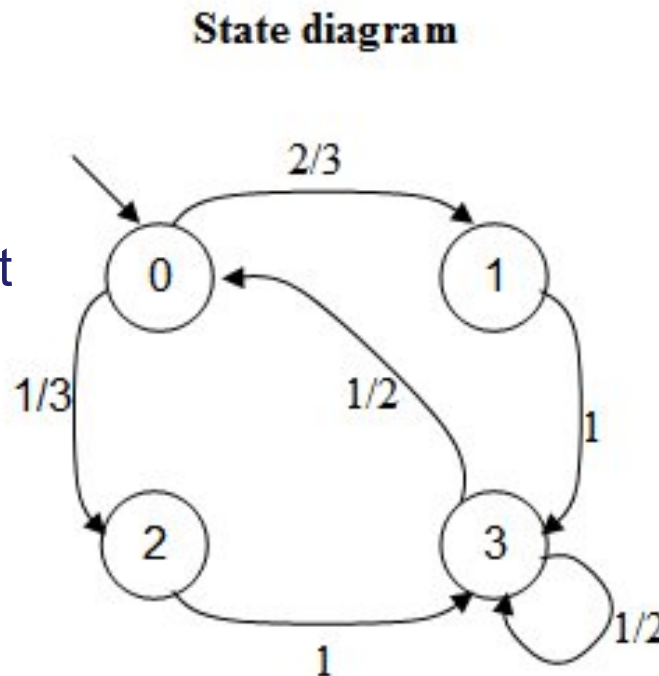
## ■ Chaines de Markov

- Processus sans mémoire, dont l'état futur ne dépend que de l'état actuel

# Matrice de transition (graphe proba.)

## ■ 4 états

- 0: couché
- 1: assis
- 2: debout
- 3: en mouvement



**Matrix**

$$\begin{pmatrix} 0 & 2/3 & 1/3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1/2 & 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix}$$

**Probability distribution**

Start.	(1, 0, 0, 0)
1.	(0, 2/3, 1/3, 0)
2.	(0, 0, 0, 1)
3.	(1/2, 0, 0, 1/2)
4.	(1/4, 1/3, 1/6, 1/4)

Agoston Torok ©

# CALCULS MATRICIELS

---

# Composition

- Composition de fonctions

- $g()$  puis  $f()$   $\rightarrow f \circ g()$ 
  - ❖  $f[g(x)]$

1		
1	1	
	1	1

1		
1	1	
	1	1

1		
1	1	
1	1	1

- Soit  $R_1$  et  $R_2$  deux relations sur  $S$ , alors la composée de  $R_2$  par  $R_1$  se note et se définit de la manière suivante :

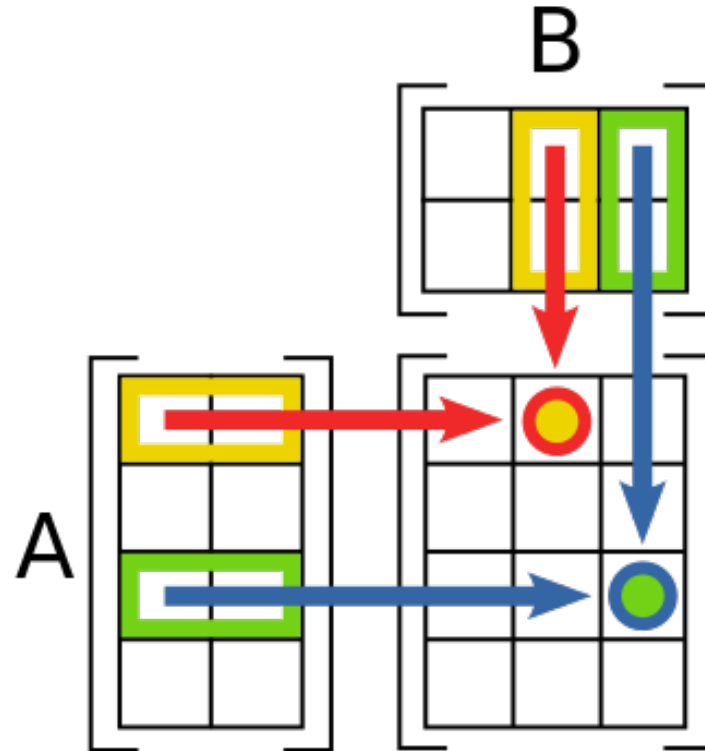
$$R_1 \circ R_2 = \{(a, b) \in S \times S \mid \exists c \in S, (a, c) \in R_1 \wedge (c, b) \in R_2\}$$

- En particulier on a  $R^2 = \{(a, b) \in S^2 \mid \exists c \in S, (a, c) \in R \wedge (c, b) \in R\}$

- D'un point de vue matriciel

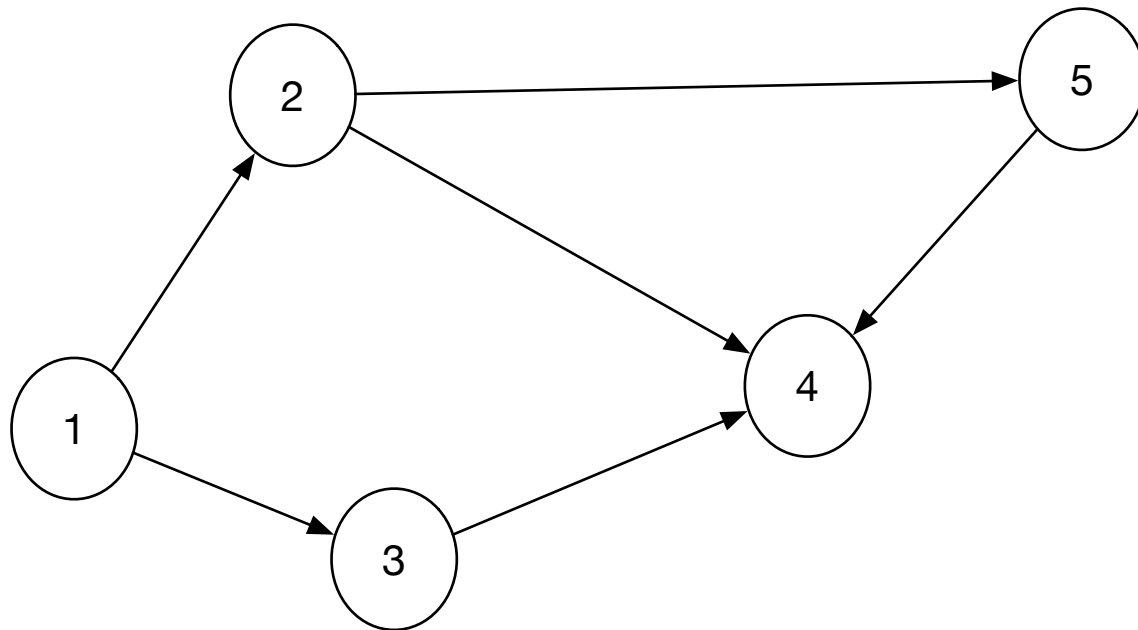
- matrice d'adjacence  $R$
- On a  $R^2$  qui correspond à un produit de matrice  $R \cdot R$ 
  - ❖  $R^2(a, b) = 1$  ssi il existe  $c \in S$  tel que  $R(a, c) = 1$  et  $R(c, b) = 1$
  - ❖  $R^2(a, b) = 0$  sinon
  - ❖ Remarque :  $1 + 1 + \dots = 1$

# Visualisation d'une composition par produit matriciel



$$c_{12} = \sum_{r=1}^2 a_{1r} b_{r2} = a_{11} b_{12} + a_{12} b_{22}$$

# Composition et calcul matriciel



$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

- Que fait  $A^2$  ?

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$A^2 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



# MULTIPLICITÉ DE VISUALISATION

---

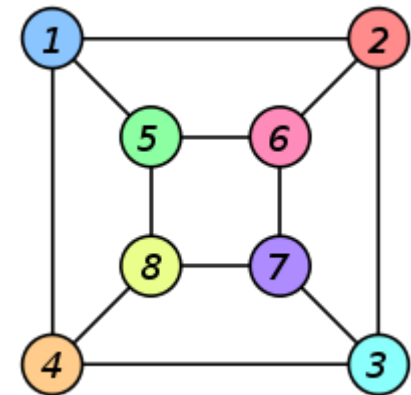
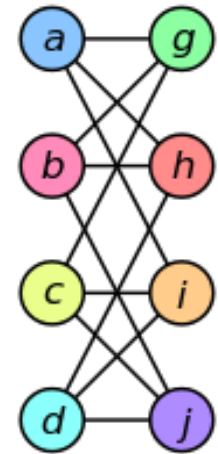
# Homomorphisme

## ■ Isomorphisme

- Opération bijective qui préserve la structure (et sa réciproque également)
- En graphe :  $G \cong H$ 
  - ❖ Bijection entre les deux ensembles de sommets
  - ❖ Préservation des arrêtes
  - ❖  $G = (V_G, E_G), H = (V_H, E_H)$   
 $\forall u \in V_G, \exists ! v \in V_H \mid F(u) = v \wedge \forall v \in V_H, \exists ! u \in V_G \mid F^{-1}(v) = u$   
 $\forall (u, v) \in E_G, (F(u), F(v)) \in E_H$
- Problème décisionnel dans la Classe NP
  - ❖ Pas de preuve de NP-complétude dans le cas général
  - ❖ Pas d'algorithme polynomial dans le cas général

## ■ Si G et H sont le même graphe

- Automorphisme
- Ex ? Graphe cycle



wikipedia