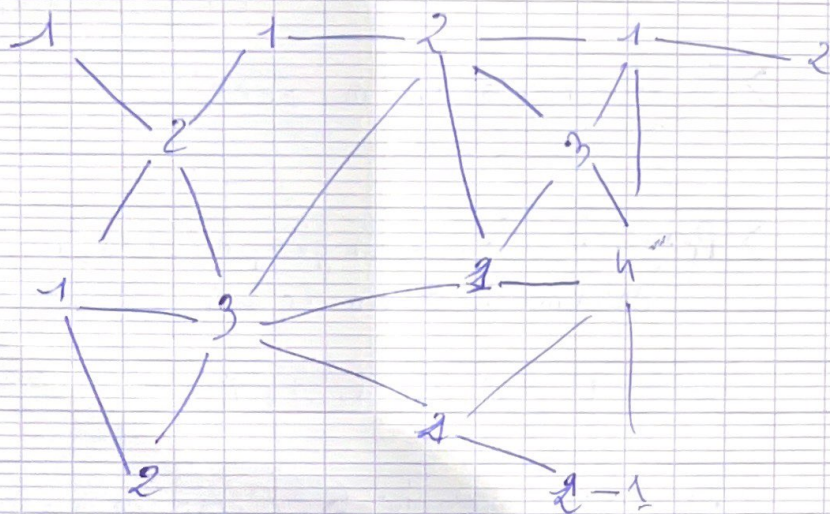


# Coloration

## Définitions

- > On appelle coloration des sommets d'un graphe toute attribution d'une couleur à chaque sommet. Une coloration utilisant  $k$  couleurs est appelée  $k$ -coloration.
- > Une coloration est valide lorsque 2 sommets adjacents n'ont pas la même couleur.
- > Etant donné un graphe  $G$ , on appelle nombre chromatique de  $G$ , le plus petit nombre de couleurs nécessaire à une coloration valide de ses sommets. On note  $\chi(G)$  ce nombre.
- > Une coloration valide qui utilise  $\chi(G)$  couleurs optimale.







### B) Encadrement du nombre chromatique

> Si  $G$  est d'ordre  $n$  on a:  
 $\chi(G) \leq n$

> Propriété: Soit  $G$  un graphe et  $\Delta(G)$  le degré maximum d'un de ses sommets.

$$\text{Alors } \chi(G) \leq \Delta(G) + 1$$

> Pour tous graphe  $G$  connexe qui n'est pas complet et qui n'est pas un cycle impair on a:

$$\chi(G) \leq \Delta(G)$$

#### Propriété:

> Si on note  $\omega(G)$  l'ordre maximum d'un sous graphe complet de  $G$  alors:

$$\chi(G) \geq \omega(G)$$



## Algorithme Valide

Donnée: graphe  $G$  noté  $(x_1, x_2, \dots, x_m)$   
Ensemble de couleur  $(1, 2, 3, \dots)$

Résultat: une coloration valide de  $G$ .

Pour  $i$  de 1 à  $m$ :

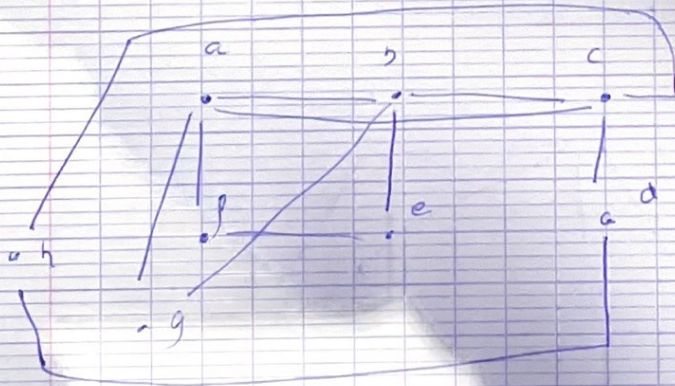
Affecter au sommet  $x_i$  la 1<sup>ère</sup> petite couleur non déjà  
affectée à ceux des sommets  $(x_1, x_2, \dots, x_{i-1})$  qui  
lui sont adjacents.

Fin Pour

Retourne le graphe + couleur

## Exercice

$G((a, b, c, d, e, f, g, h),$   
 $\{ab, ac, af, ag, bg, be, bc, ch, ed, dh, ef\})$





Tri des degrés:

$a \rightarrow 4$

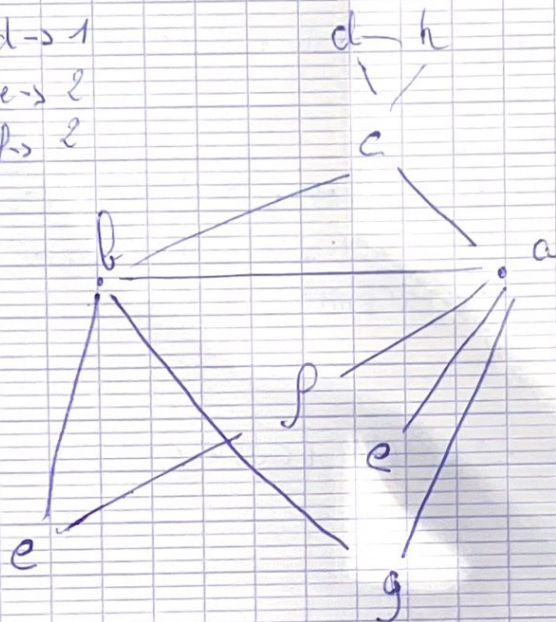
$b \rightarrow 3$

$c \rightarrow 3$

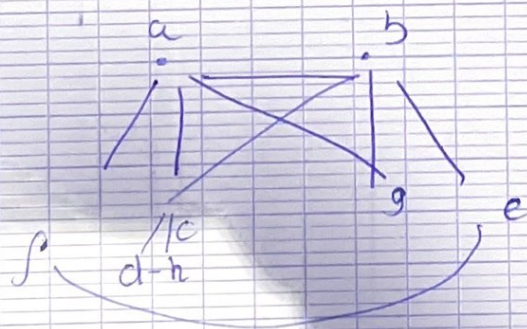
$d \rightarrow 1$

$e \rightarrow 2$

$f \rightarrow 2$



$\min = 3$  (triangle)  
 $\max = 4$  (deg max)





## Méthodes d'optimisation

### Colorations des arêtes

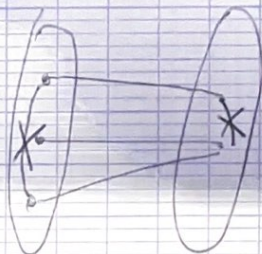
Coloration valide des arêtes d'un graphe  
toute attribution d'une couleur à chaque arête de ce graphe, de sorte que 2 arêtes aient 2 couleurs diff.

Un graphe  $G$ , a indice chromatique de  $G =$   
plus petit nb de couleur à une coloration valide.

Théorème de König (1916) Pour tout graphe  
bi-parti  $G$ , indice chromatique =  $\oplus$  haut  
degré d'un sommet.

Théorème de Vizing (1964) Indice chromatique  
de  $G$  est comprises entre  $\leq$  le degré maximum  
de ses sommets et ce degré + 1

### ° Graphe Biparti



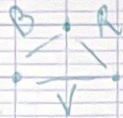
### Exemple de König:

degré maximum : 2

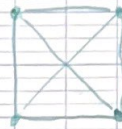
donc indice chromatique = 2



### Exemple de Vising:



$$\deg \max = 2$$
$$\chi(G) = 2 + 1 = 3$$



$$\deg \max = 3$$
$$\chi(G) = 3.$$

### Le problème des 4 couleurs.

Pour un graphe planaire (sans croisement d'arêtes) alors il faudrait au maximum 4 couleurs.