

# Allocation de registres

(Ces transparents sont à visionner en mode plein écran)

Alexis Nasr  
Carlos Ramisch  
Manon Scholivet  
Franck Dary

Compilation – L3 Informatique  
Département Informatique et Interactions  
Aix Marseille Université

# Registres fictifs et registres réels I

- Le pré-assembleur définit un nombre illimité de registres **fictifs**  $r_1, r_2, r_3, \dots$  correspondant en général aux temporaires du code trois adresses.
- Mais le processeur ne dispose que d'un nombre limité de registres **réels**, en général inférieur au nombre de registre fictifs.
- Le but de l'allocation de registres est de désigner pour chaque registre fictif, un registre réel.
- Le principe de l'allocation consiste à assigner le même registre réel à des registres fictifs qui ne sont jamais vivants en même temps.

## Registres fictifs et registres réels II

- Pour cela, on construit un **graphe d'interférence**, en s'aidant de la solution au graphe d'analyse (les ensembles *in* et *out*).
- Le graphe d'interférence est un graphe non orienté comportant autant de sommets qu'il y a de registres fictifs.
- Une arête  $(r_1, r_2)$  indique que les deux registres fictifs  $r_1$  et  $r_2$  ne peuvent être assignés à un même registre réel.

## Registres fictifs et registres réels III

- On **colore** les sommets du graphe de sorte que deux sommets connectés par une arête ne peuvent avoir la même couleur.
- Le nombre de couleurs ( $K$ ) est égal au nombre de registres réels.
- S'il est possible de colorer le graphe avec  $K$  couleurs, alors le problème de l'allocation est résolu : on assigne à chaque registre fictif (chaque sommet) un registre réel (la couleur du sommet).
- S'il n'est pas possible de colorer le graphe avec  $K$  couleurs, alors il faudra utiliser la pile pour stocker certains registres fictifs.

# Coloration par simplification

- La  $K$ -coloration de graphe est un problème NP-Complet, on ne connaît pas d'algorithme polynomial permettant de trouver une solution au problème.
- On utilise un algorithme d'approximation linéaire en quatre étapes :
  - 1 Construction du graphe d'interférence
  - 2 Simplification
  - 3 Débordement
  - 4 Sélection

# Notations

- $G_A = (S_A, A_A)$  est le graphe d'analyse
  - les sommets  $S_A$  correspondent aux instructions du code du pré-assembleur
  - l'arc  $(i_1, i_2) \in A_A$  indique que l'instruction  $i_2$  peut suivre directement l'instruction  $i_1$
  - $in(s)$ ,  $s \in S_A$  sont les registres vivants en entrée du sommet  $s$
  - $out(s)$ ,  $s \in S_A$  sont les registres vivants en sortie du sommet  $s$
- $G = (S, A)$  est le graphe d'interférence
  - les sommets  $S$  correspondent aux registres fictifs, il y en a  $R$
  - $\mathcal{R} = \{1, \dots, R\}$  est l'ensemble des registres fictifs.
  - l'arête  $(r_1, r_2) \in A$  indique que les registres fictifs  $r_1$  et  $r_2$  interfèrent (ils ne peuvent être assignés au même registre réel)
- $K$  est le nombre de couleurs ou de registres réels.
  - $\mathcal{C} = \{1, \dots, K\}$  est l'ensemble des couleurs.
  - $\phi : \mathcal{R} \rightarrow \mathcal{C} \cup \{0\}$  est la fonction de pré-coloration, elle permet d'attribuer un registre réel à certains registres fictifs, avant l'allocation.

# Construction du graphe d'interférence

---

**Algorithm 1** Construction du graphe d'interférence  $G = (S, A)$  à partir du graphe d'analyse  $G_A = (S_A, A_A)$

---

```
1:  $A \leftarrow \emptyset$ 
2:  $S \leftarrow \{1, \dots, R\}$ 
3: for all  $i \in S_A$  do
4:   for all  $(r, r') \in in(s) \times in(s), r \neq r'$  do
5:      $A \leftarrow A \cup (r, r')$ 
6:   end for
7:   for all  $(r, r') \in out(s) \times out(s), r \neq r'$  do
8:      $A \leftarrow A \cup (r, r')$ 
9:   end for
10: end for
```

---

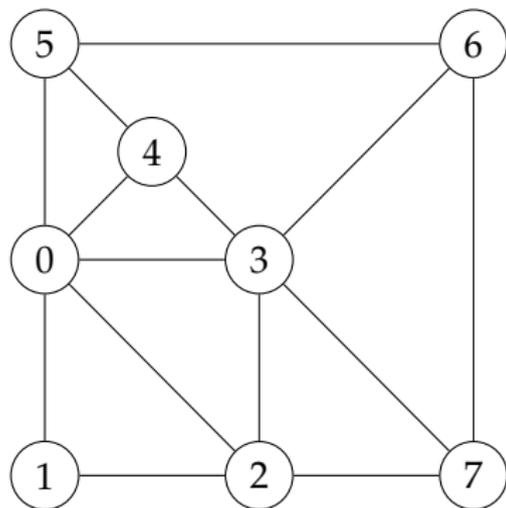
# Simplification I

- Supposons que  $G$  possède un sommet  $s$  ayant moins de  $K$  voisins.
- Soit  $G'$  le graphe  $G - \{s\}$  : le graphe obtenu à partir de  $G$  en retirant le sommet  $s$ .
- S'il est possible de colorer  $G'$  avec  $K$  couleurs, alors, il est possible de colorer  $G$  car les voisins de  $s$  auront au plus  $K - 1$  couleurs différentes, il reste donc une couleur disponible pour  $s$ .

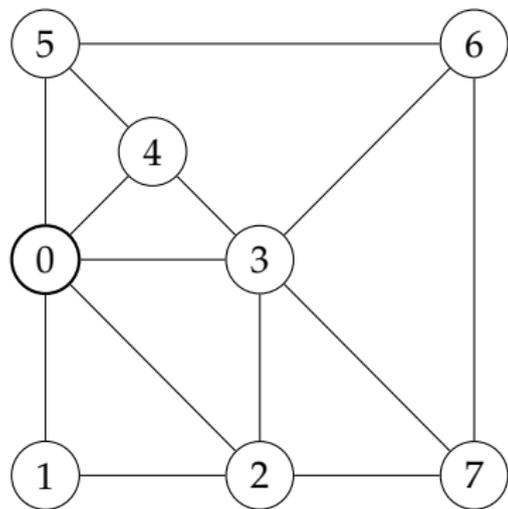
## Simplification II

- Algorithme récursif : on enlève un sommet, on l'empile et on relance récursivement l'algorithme sur le nouveau graphe.
- **Idée clef** : l'élimination d'un sommet diminue le nombre de voisins d'autres sommets et augmente par conséquent les chances d'obtenir des sommets ayant moins de  $K$  voisins.
- Si on arrive ainsi à un graphe possédant un seul sommet, alors il est possible de colorer le graphe avec  $K$  couleurs.

# Simplification ( $K = 4$ )

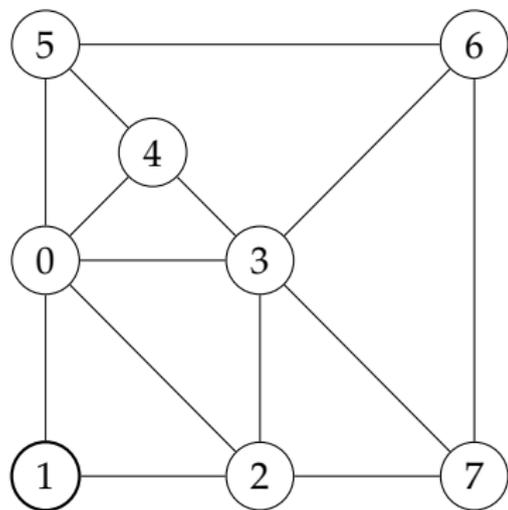


## Simplification ( $K = 4$ )



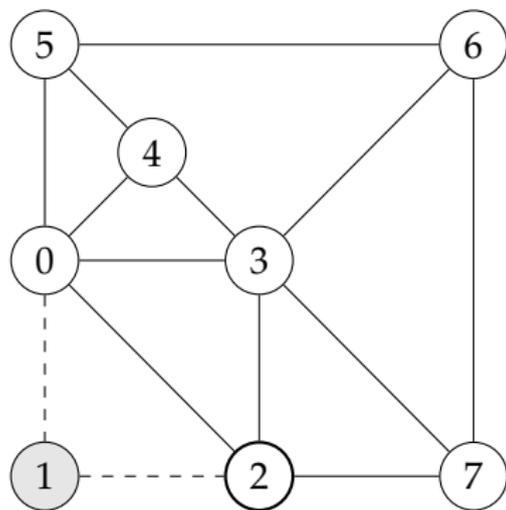
Le sommet 0 possède cinq voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



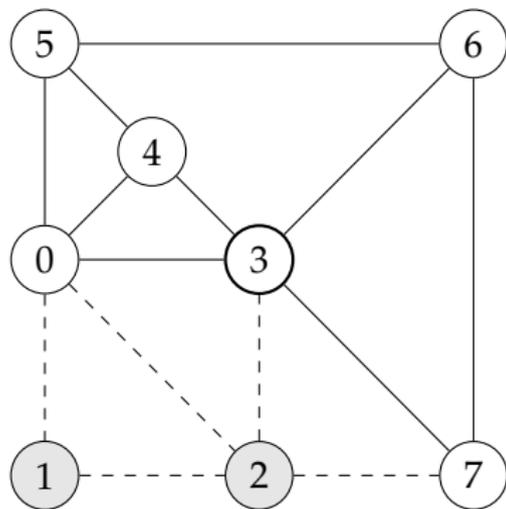
Le sommet 1 possède deux voisins, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



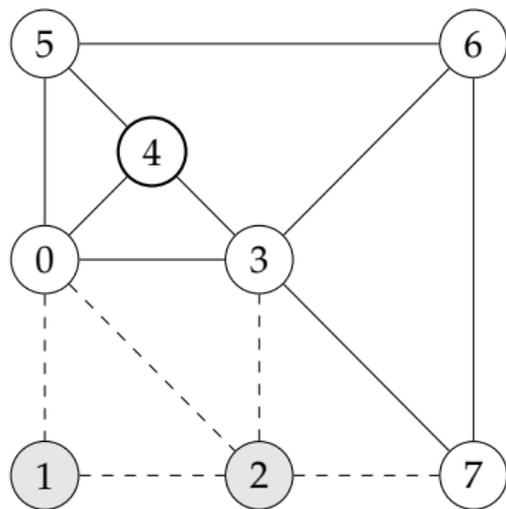
Le sommet 2 possède trois voisins, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



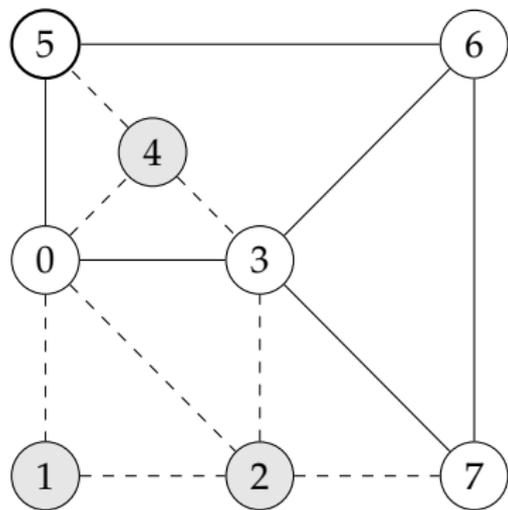
Le sommet 3 possède quatre voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



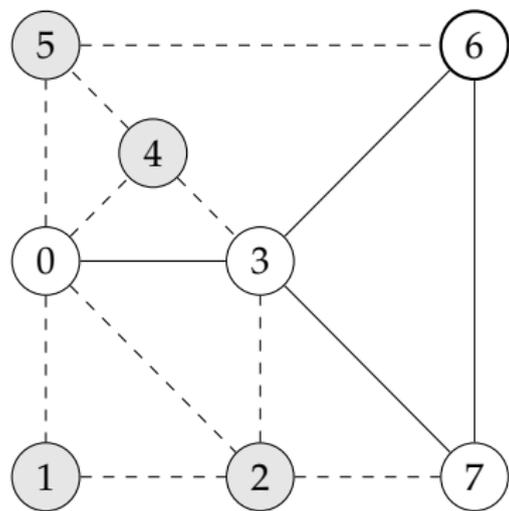
Le sommet 4 possède trois voisins, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



Le sommet 5 possède deux voisins, on peut l'enlever

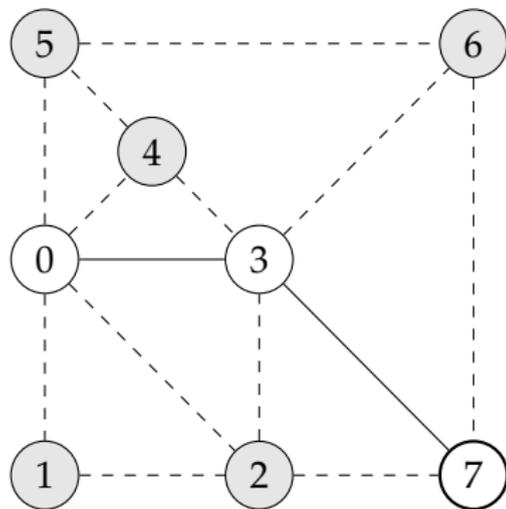
## Simplification ( $K = 4$ )



5
4
2
1

Le sommet 6 possède deux voisins, on peut l'enlever

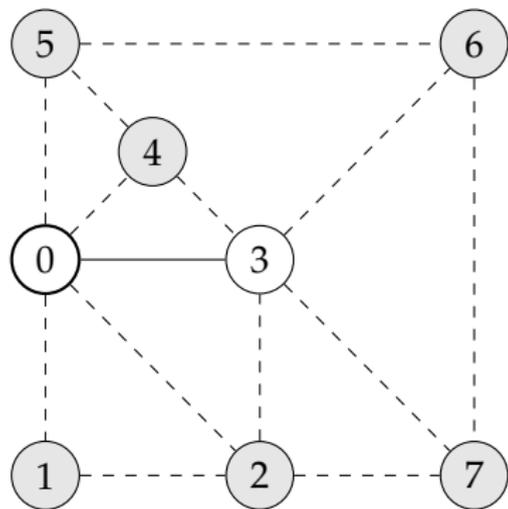
## Simplification ( $K = 4$ )



6
5
4
2
1

Le sommet 7 possède un voisin, on peut l'enlever

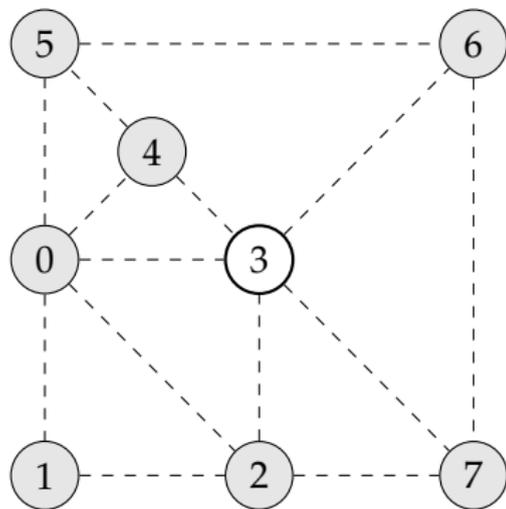
## Simplification ( $K = 4$ )



7
6
5
4
2
1

Le sommet 0 possède un voisin, on peut l'enlever

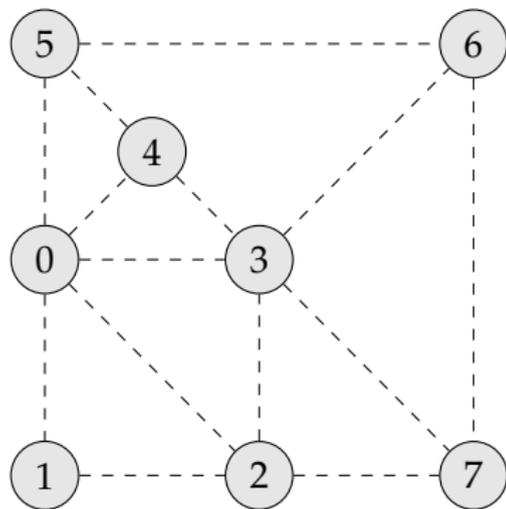
## Simplification ( $K = 4$ )



0
7
6
5
4
2
1

Le sommet 3 n'a pas de voisins, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



3
0
7
6
5
4
2
1

Le graphe peut être coloré avec 4 couleurs!

# Algorithme de simplification

---

**Algorithm 2** Simplification du graphe  $G = (S, A)$

---

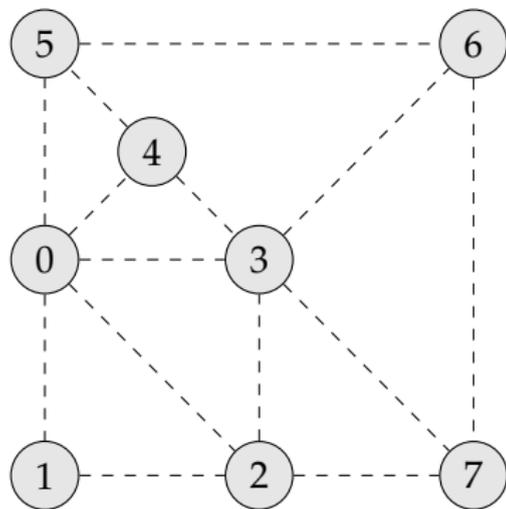
```
1: pile  $\leftarrow \emptyset$ 
2: modif  $\leftarrow$  vrai
3: while taille(pile)  $\neq R$  et modif = vrai do
4:   modif  $\leftarrow$  faux
5:   for all  $s \in S$  do
6:     if  $nb\_voisins(s) < K$  then
7:       empile( $s$ )
8:        $S \leftarrow S - \{s\}$ 
9:       modif  $\leftarrow$  vrai
10:    end if
11:  end for
12: end while
```

---

# Sélection

- Si à l'issue de l'algorithme de simplification, la taille de la pile vaut  $R$  (le nombre de registres fictifs) alors on est sûr qu'une solution existe.
- Dans ce cas, il suffit de dépiler les sommets et de leur assigner une couleur.
- On est sûr qu'une couleur sera disponible pour tout sommet dépilé.

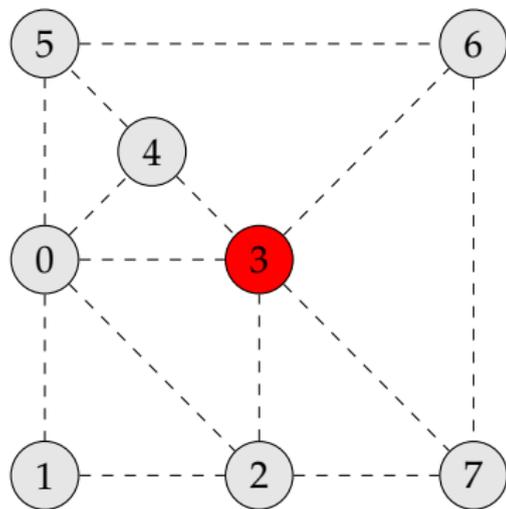
## Sélection ( $K = 4$ )



3
0
7
6
5
4
2
1

On dépile 3 et on lui donne une couleur

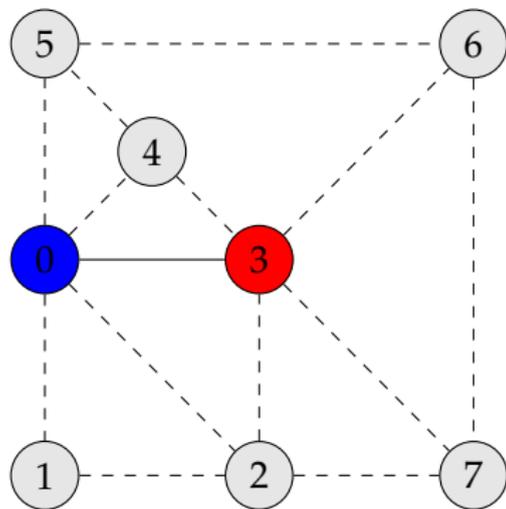
## Sélection ( $K = 4$ )



On dépile 0

0
7
6
5
4
2
1

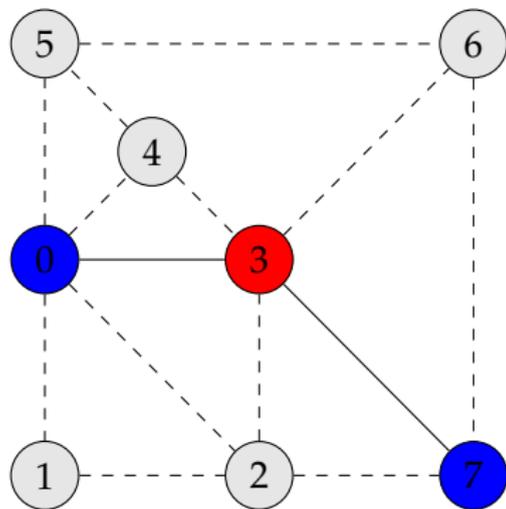
## Sélection ( $K = 4$ )



On dépile 7

7
6
5
4
2
1

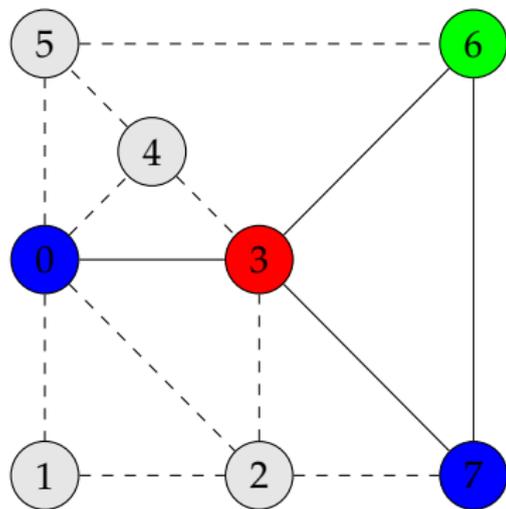
## Sélection ( $K = 4$ )



6
5
4
2
1

On dépile 6

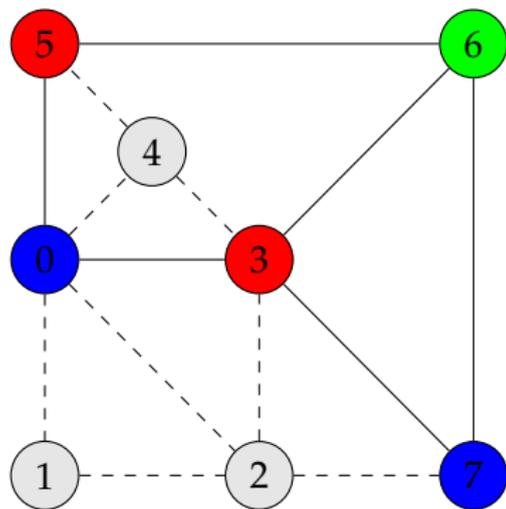
## Sélection ( $K = 4$ )



On dépile 5

5
4
2
1

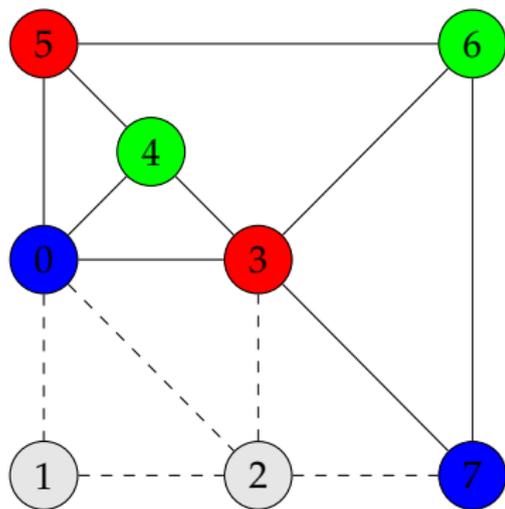
## Sélection ( $K = 4$ )



On dépile 4

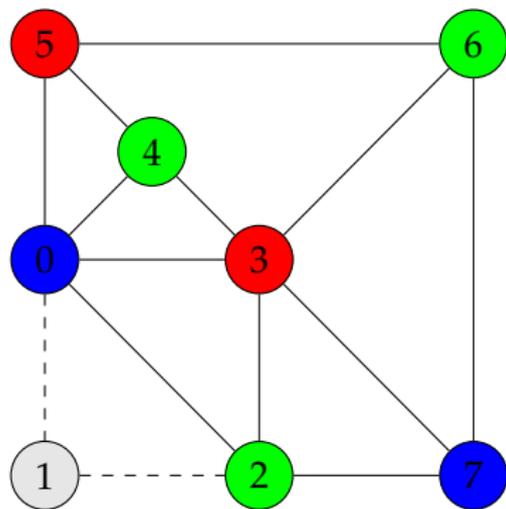
4
2
1

# Sélection ( $K = 4$ )



On dépile 2

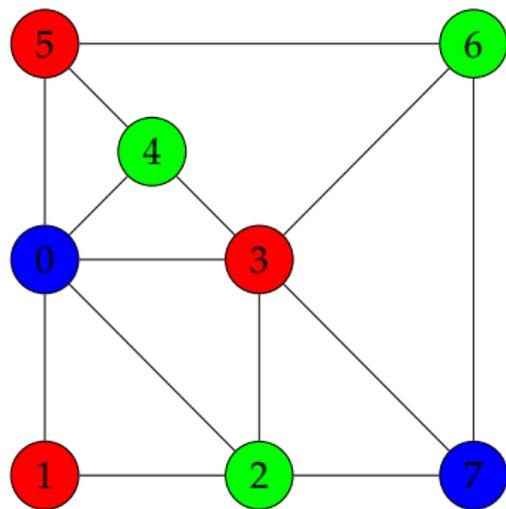
# Sélection ( $K = 4$ )



On dépile 1



## Sélection ( $K = 4$ )



C'est fini! trois couleurs ont suffi

# Algorithme de sélection

---

**Algorithm 3** Sélection d'une couleur pour les sommets du graphe  $G = (S, A)$   
avec la pile produite par l'algorithme de Simplification

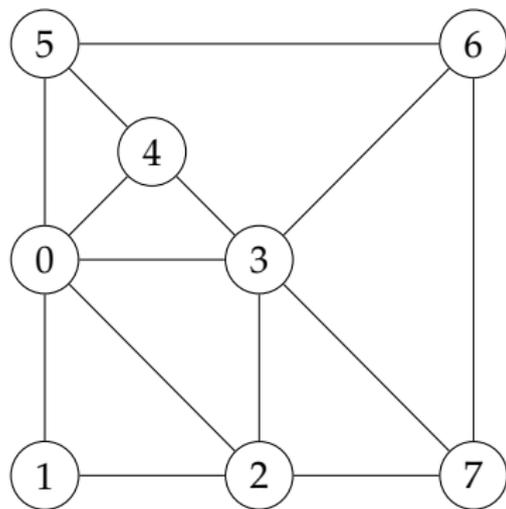
---

- 1:  $\forall s \in S \text{ couleur}[s] \leftarrow 0$
  - 2: **while** taille(pile)  $\neq 0$  **do**
  - 3:    $s \leftarrow \text{depile}$
  - 4:    $C \leftarrow \text{couleurs\_voisins}(s)$
  - 5:   **if**  $|C| \neq K$  **then**
  - 6:      $\text{couleur}[s] \leftarrow \text{choisis\_couleur}(C - C)$
  - 7:   **end if**
  - 8: **end while**
-

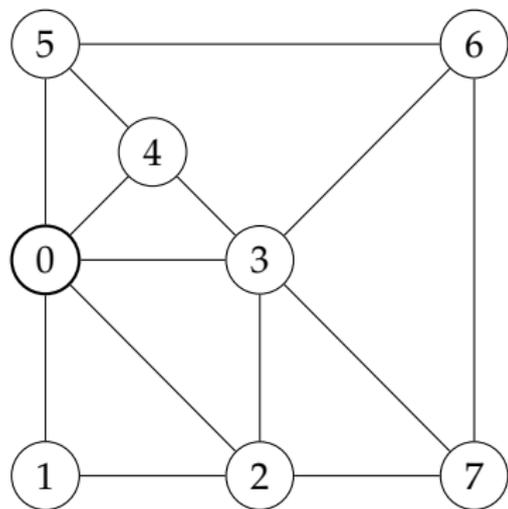
# Débordement

- Ca ne marche pas toujours !
- Il est possible qu'à l'issue de l'algorithme de simplification, il n'y ait plus de sommets ayant moins que  $K$  voisins.
- On empile quand même un sommet ayant  $K$  voisins ou plus, en espérant que parmi ses voisins, plusieurs aient la même couleur.
- Illustration sur le même exemple, mais avec  $K = 3$ .

# Simplification ( $K = 3$ )

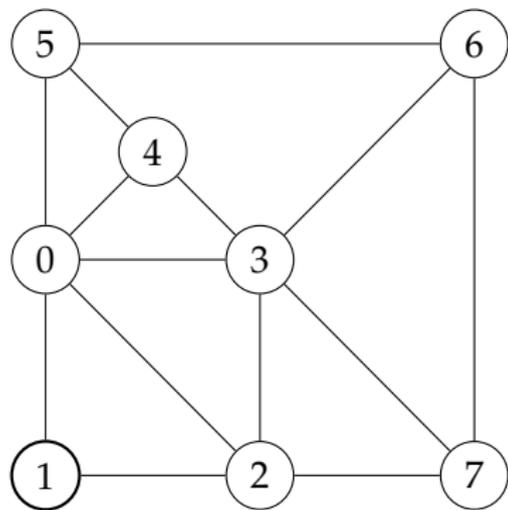


## Simplification ( $K = 3$ )



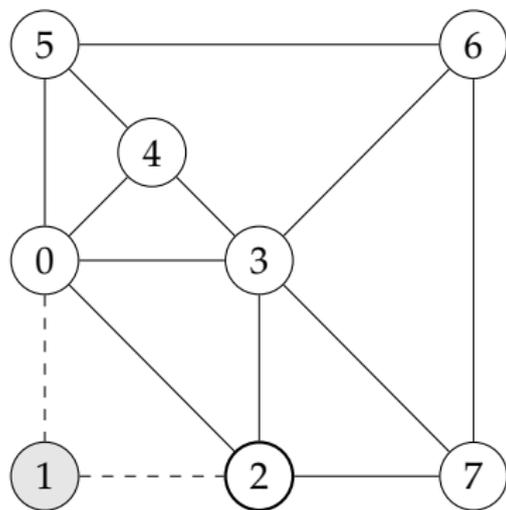
Le sommet 0 possède cinq voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



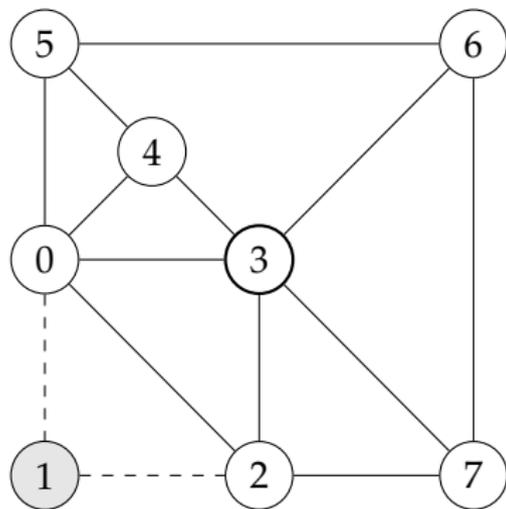
Le sommet 1 possède deux voisins, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



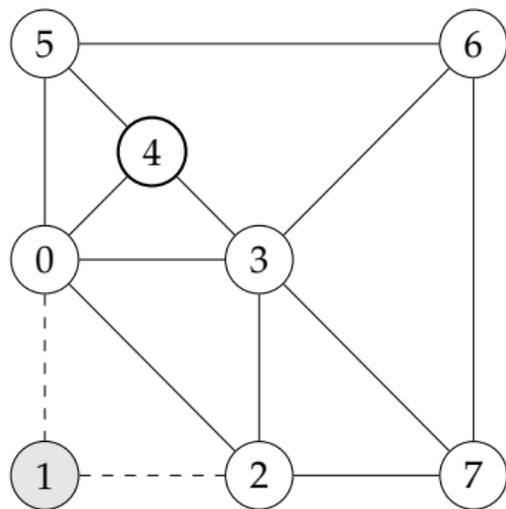
Le sommet 2 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



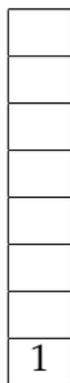
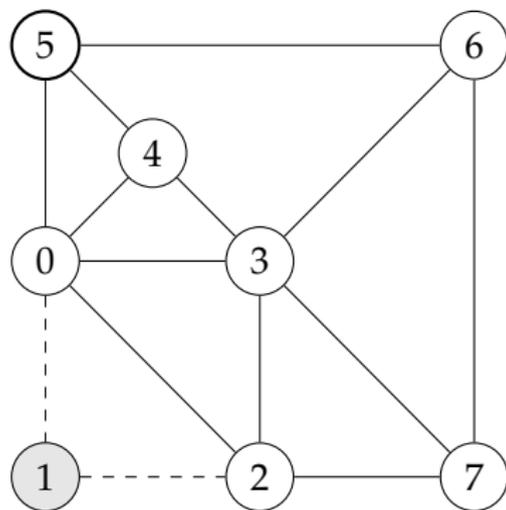
Le sommet 3 possède cinq voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



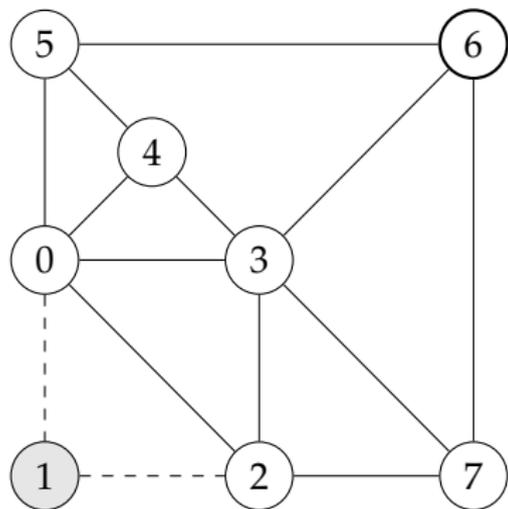
Le sommet 4 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



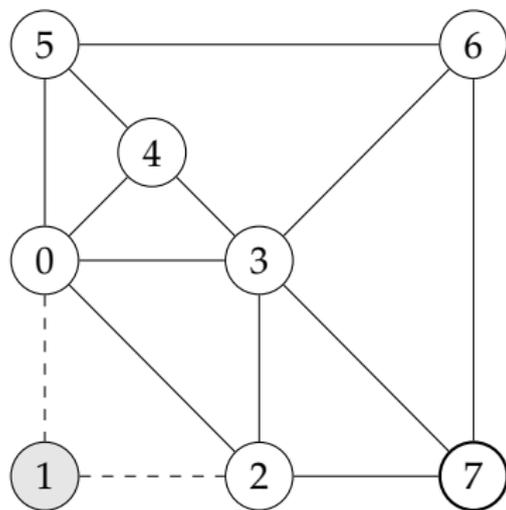
Le sommet 5 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



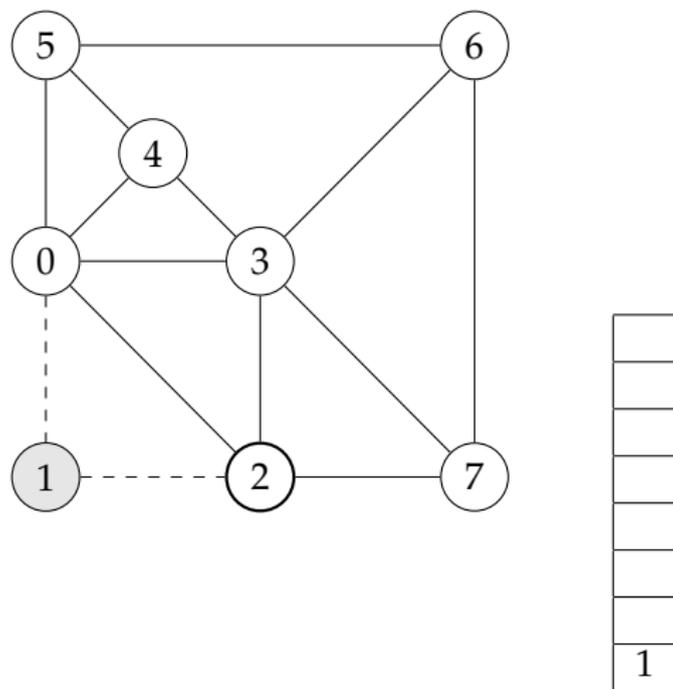
Le sommet 6 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



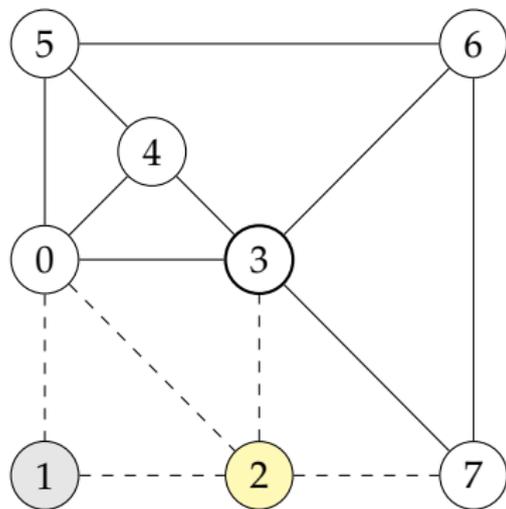
Le sommet 7 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



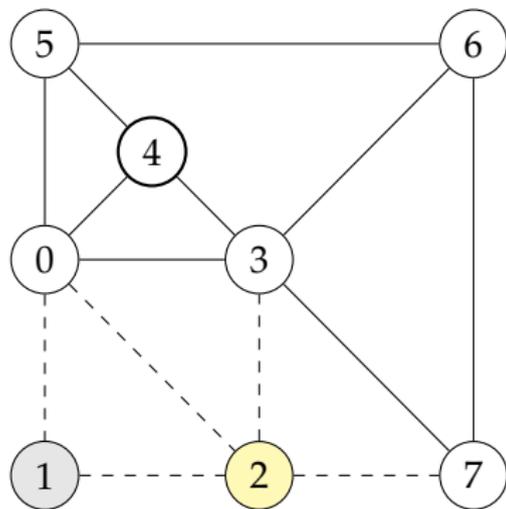
On est bloqué, on décide d'empiler 2 et on le marque comme débordement possible.

## Simplification ( $K = 3$ )



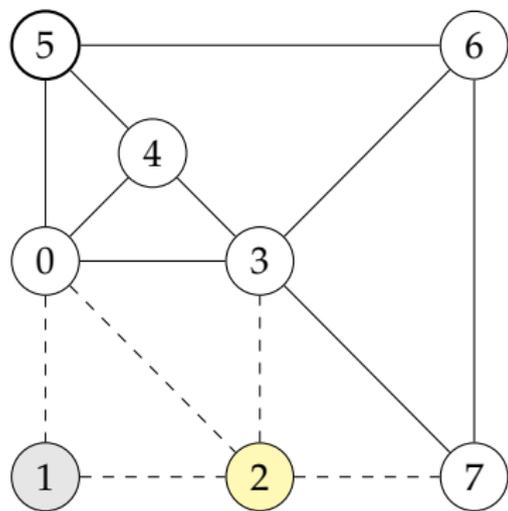
Le sommet 3 possède quatre voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



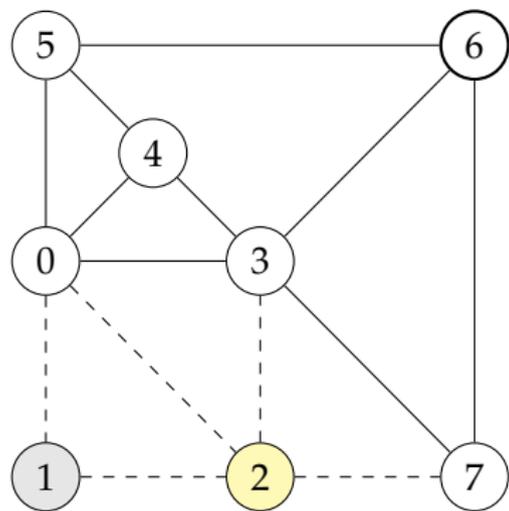
Le sommet 4 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



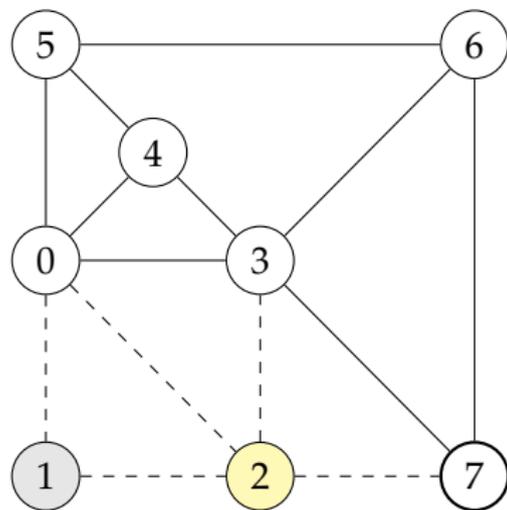
Le sommet 5 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



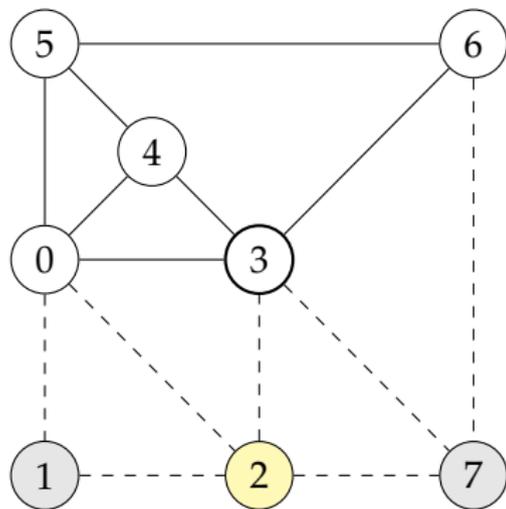
Le sommet 6 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



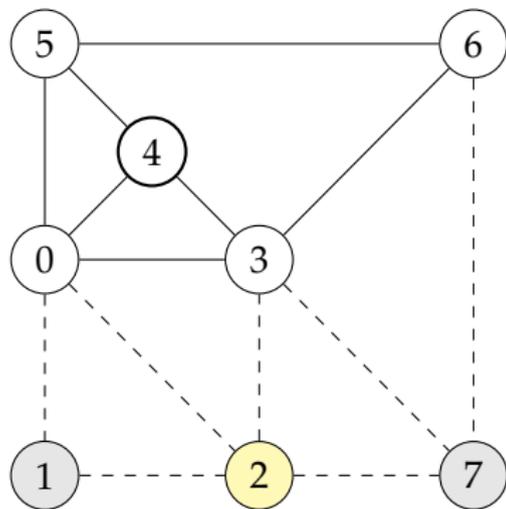
Le sommet 7 possède deux voisins, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )



Le sommet 3 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

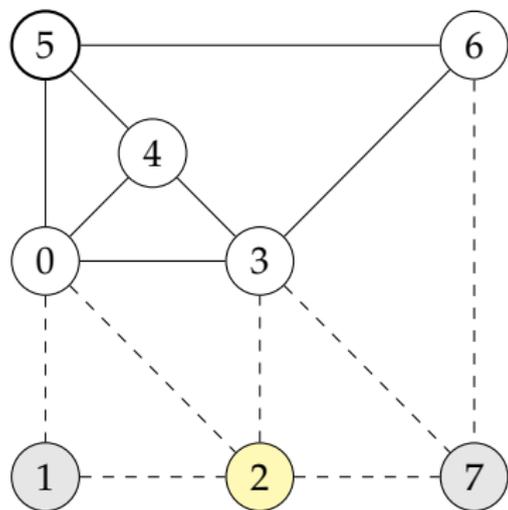
## Simplification ( $K = 3$ )



7
2
1

Le sommet 4 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

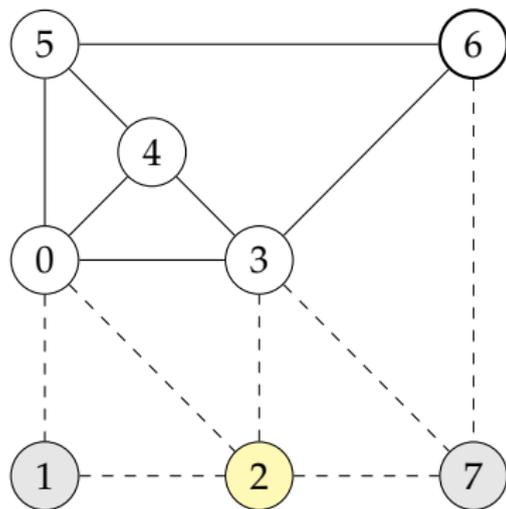
## Simplification ( $K = 3$ )



7
2
1

Le sommet 5 possède trois voisins, on ne peut pas l'enlever

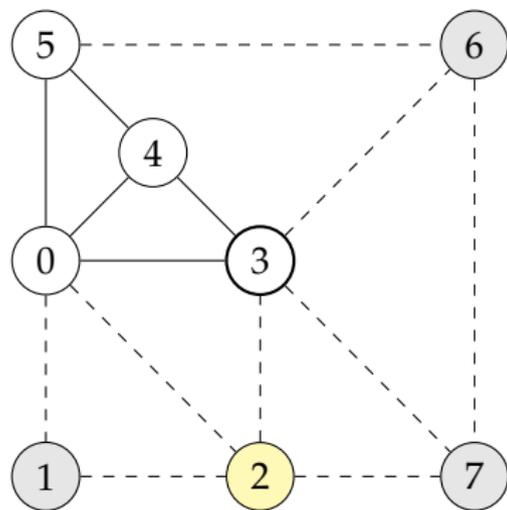
## Simplification ( $K = 3$ )



7
2
1

Le sommet 6 possède deux voisins, on peut l'enlever

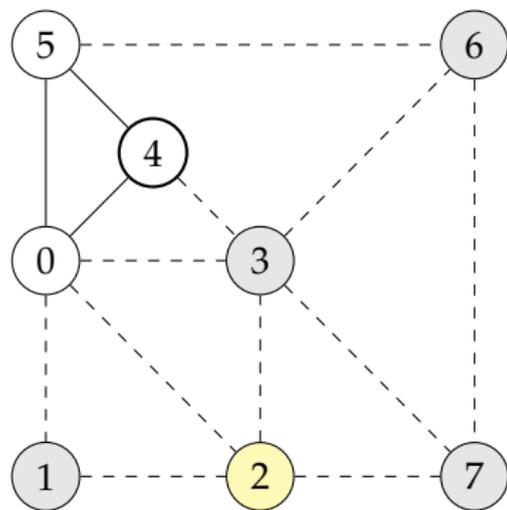
## Simplification ( $K = 3$ )



6
7
2
1

Le sommet 3 possède deux voisins, on peut l'enlever

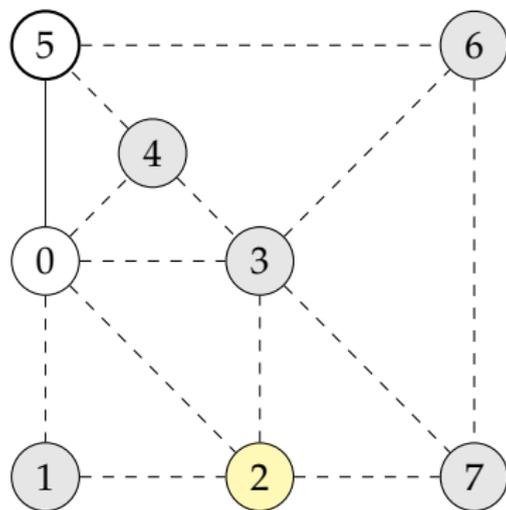
## Simplification ( $K = 3$ )



3
6
7
2
1

Le sommet 4 possède deux voisins, on peut l'enlever

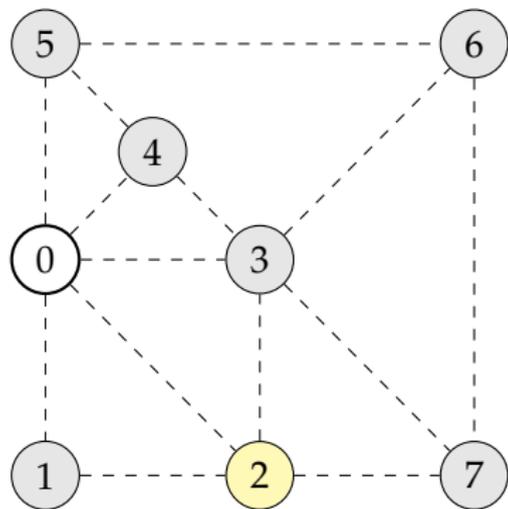
## Simplification ( $K = 3$ )



4
3
6
7
2
1

Le sommet 5 possède un voisin, on peut l'enlever

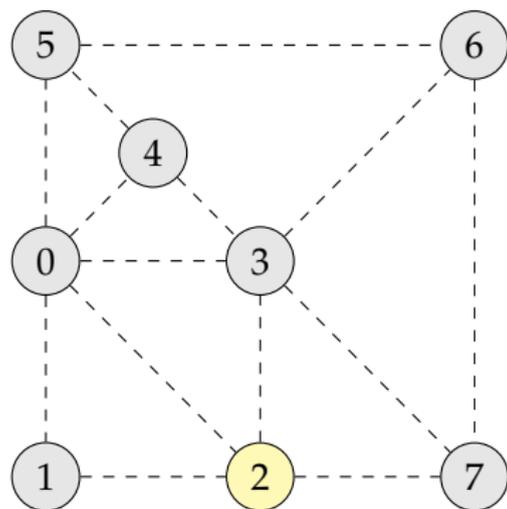
## Simplification ( $K = 3$ )



5
4
3
6
7
2
1

Le sommet 0 n'a pas de voisin, on peut l'enlever

## Simplification ( $K = 3$ )

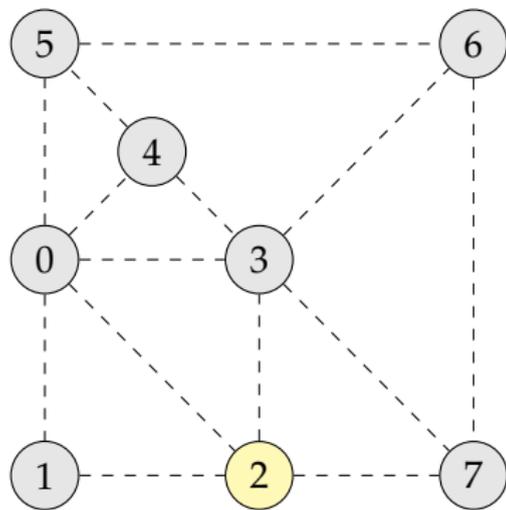


0
5
4
3
6
7
2
1

On a fini d'empiler, mais on n'a pas la garantie que l'on pourra attribuer une couleur à chaque sommet!

On espère que les voisins de 2 ( $\{0, 1, 3, 7\}$ ) n'aient pas besoin de 3 couleurs.

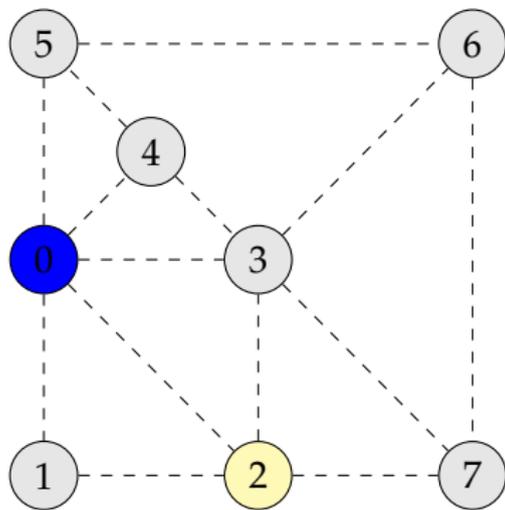
## Exemple $K = 3$



0
5
4
3
6
7
2
1

On dépile 0

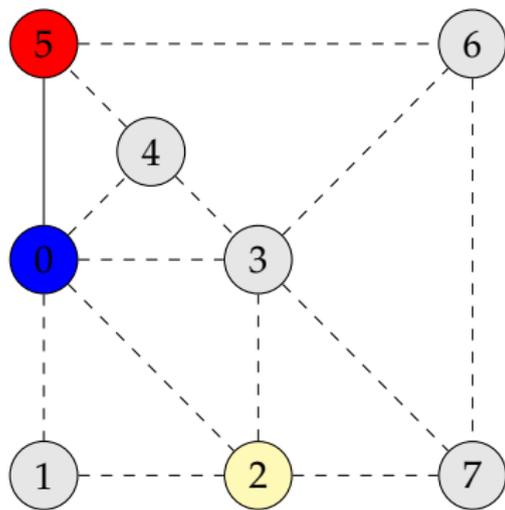
# Exemple $K = 3$



5
4
3
6
7
2
1

On dépile 5

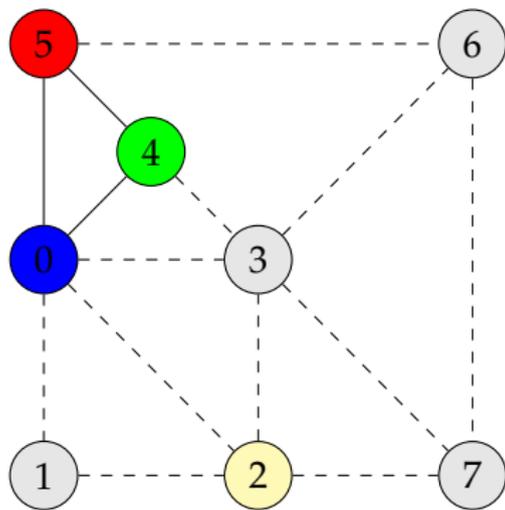
# Exemple $K = 3$



On dépile 4

4
3
6
7
2
1

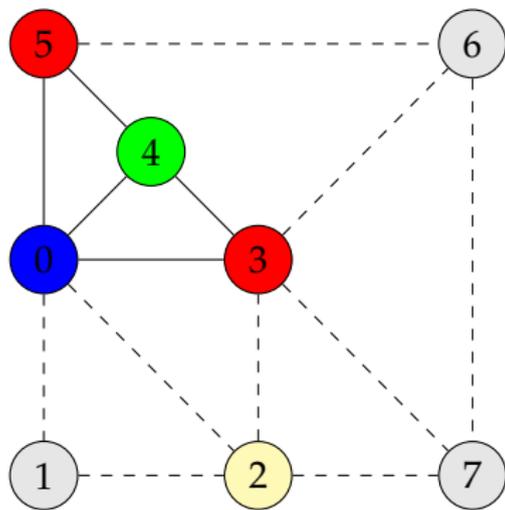
# Exemple $K = 3$



On dépile 3

3
6
7
2
1

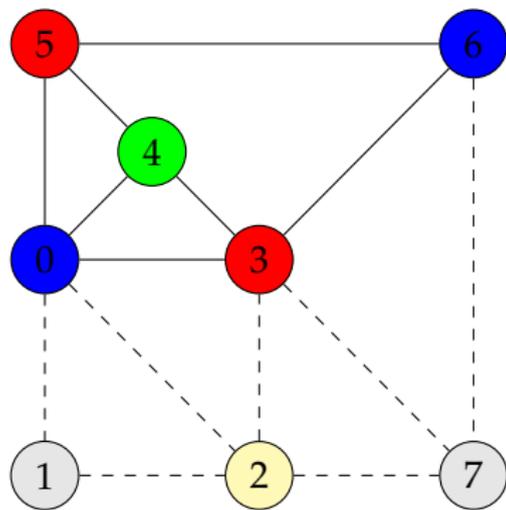
# Exemple $K = 3$



On dépile 6

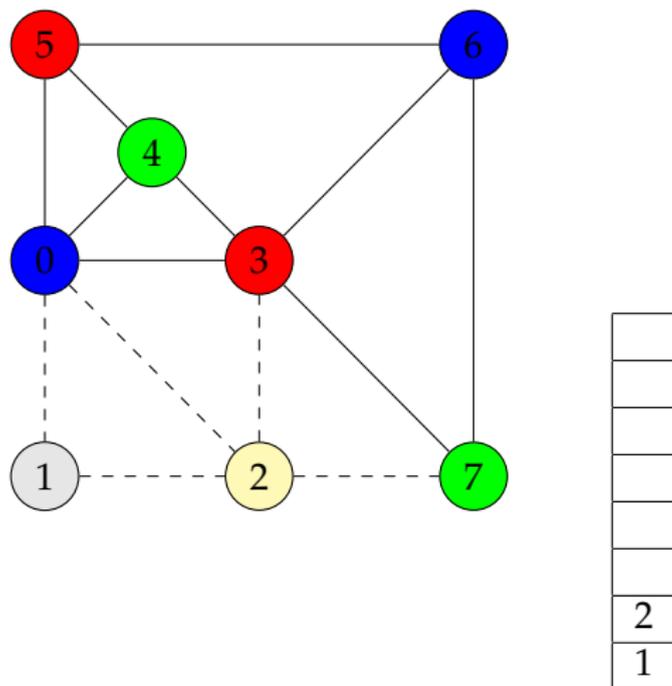
6
7
2
1

# Exemple $K = 3$



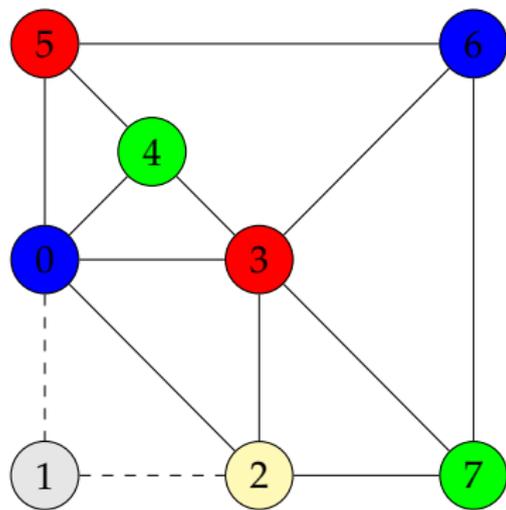
On dépile 7

## Exemple $K = 3$



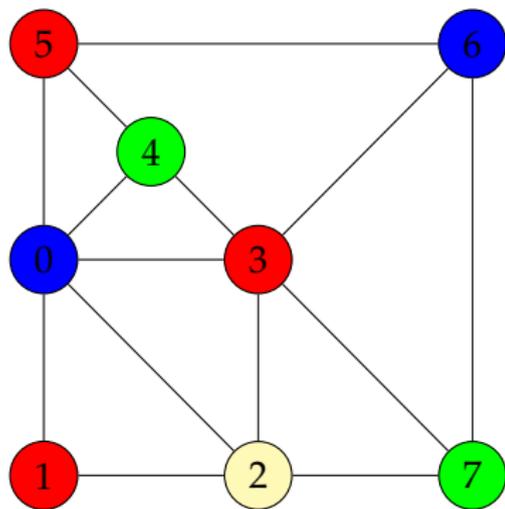
On dépile 2, mais on ne peut pas lui attribuer de couleur !  
Les trois couleurs sont déjà utilisées par ses voisins.

# Exemple $K = 3$



On dépile 1

## Exemple $K = 3$



Une solution existe, mais l'algorithme ne l'a pas trouvé!

# Algorithme de débordement

---

## Algorithm 4 Débordement

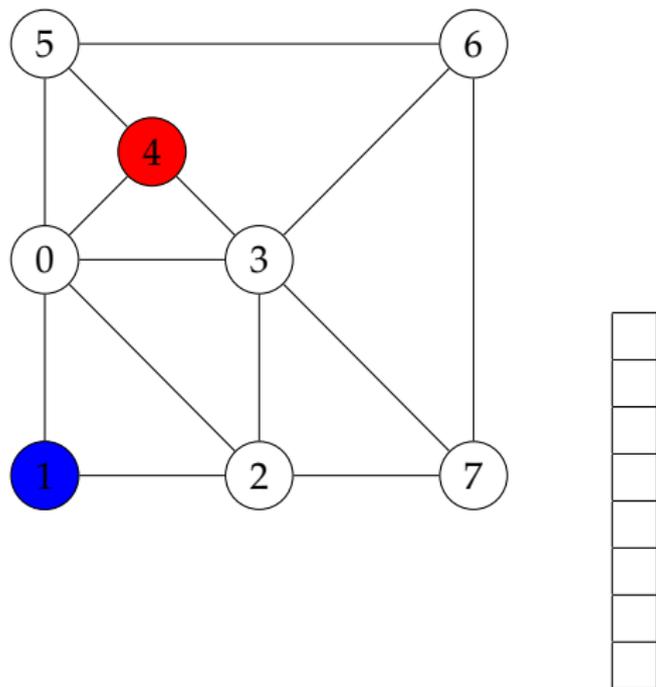
---

- 1:  $deborde \leftarrow \emptyset$
  - 2: **while**  $taille(pile) \neq R$  **do**
  - 3:    $s \leftarrow chois\_somet$
  - 4:    $empile(s)$
  - 5:    $S \leftarrow S - \{s\}$
  - 6:    $deborde = deborde \cup \{s\}$
  - 7:   Simplifie
  - 8: **end while**
-

# Sommets pré-colorés

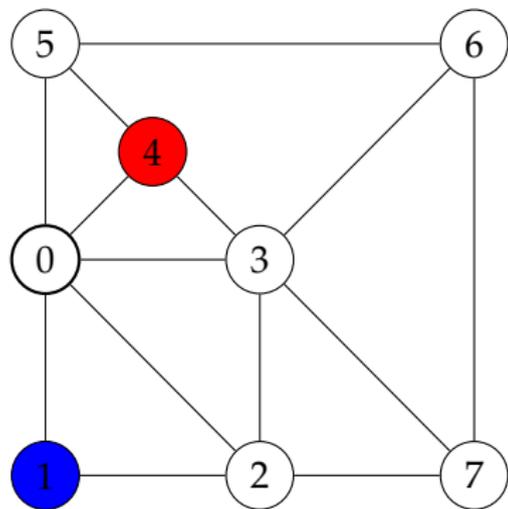
- Le compilateur peut pré-colorer certains registre fictifs : leur attribuer directement un registre réel.
- On définit une fonction  $\phi : S \rightarrow \mathcal{C} \cup \{0\}$  qui associe à tout sommet du graphe  $(S, A)$  une couleur choisie dans l'ensemble  $\mathcal{C} = \{1 \dots K\}$
- Un sommet  $s$  n'est pas pré-coloré si  $\phi(s) = 0$
- On adapte les deux algorithmes de simplification et de sélection de manière à prendre en compte la pré-coloration.
- **Idée clef** : un sommet pré-coloré ne peut être mis dans la pile, il a déjà une couleur.

## Simplification ( $K = 4$ )



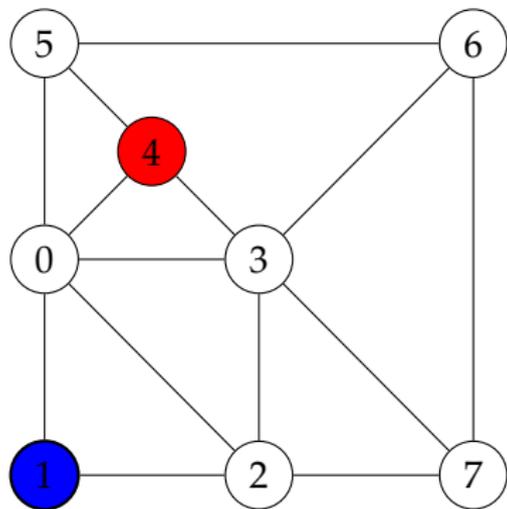
Les sommets 1 et 4 sont pré-colorés

## Simplification ( $K = 4$ )



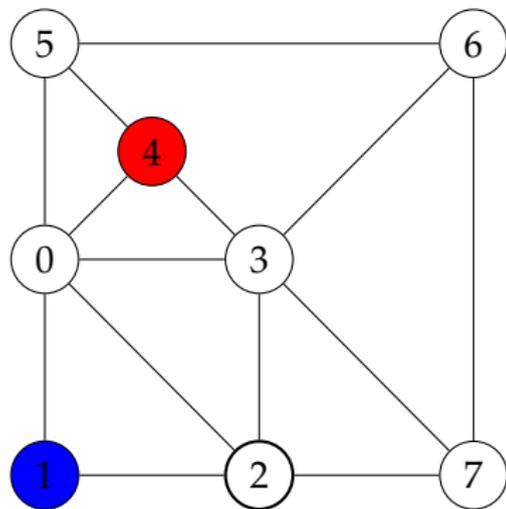
Le sommet 0 possède 5 voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



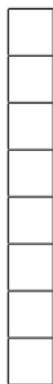
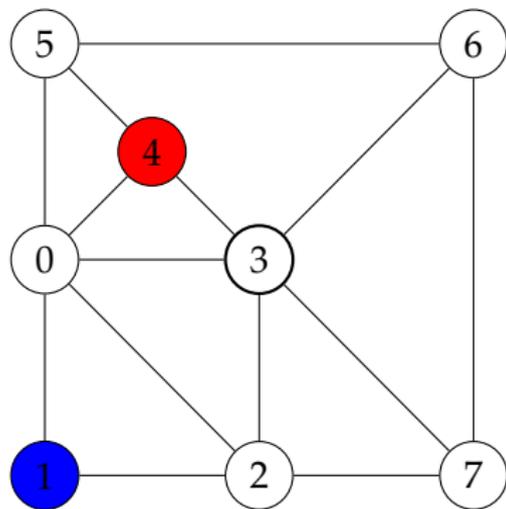
Le sommet 1 est déjà coloré, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



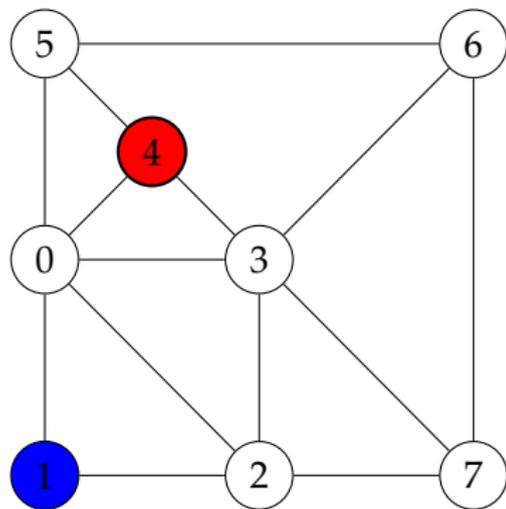
Le sommet 2 possède 4 voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



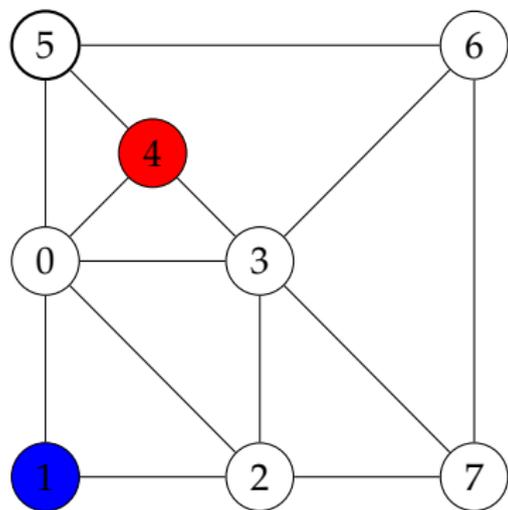
Le sommet 3 possède 5 voisins, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



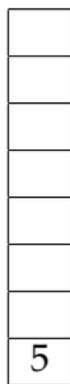
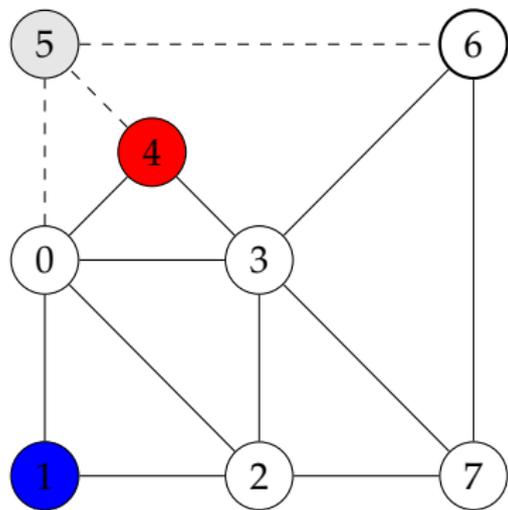
Le sommet 4 est déjà coloré, on ne peut pas l'enlever

## Simplification ( $K = 4$ )



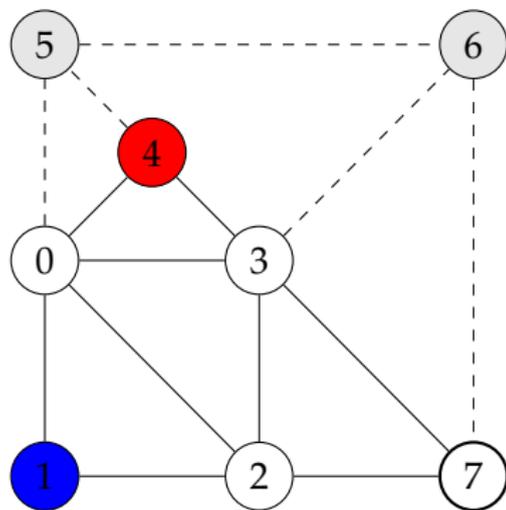
Le sommet 5 possède trois voisins, on l'enlève

## Simplification ( $K = 4$ )



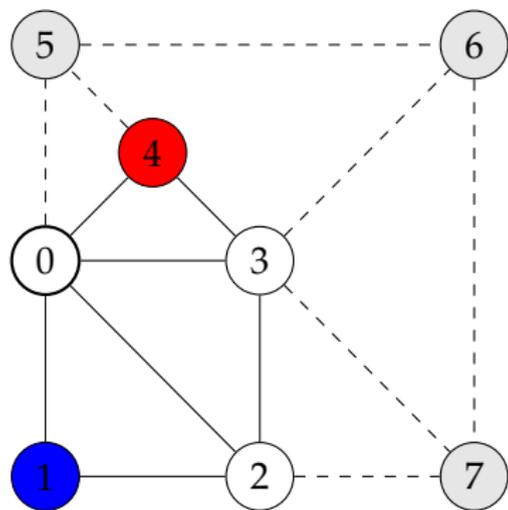
Le sommet 6 possède deux voisins, on l'enlève

# Simplification ( $K = 4$ )



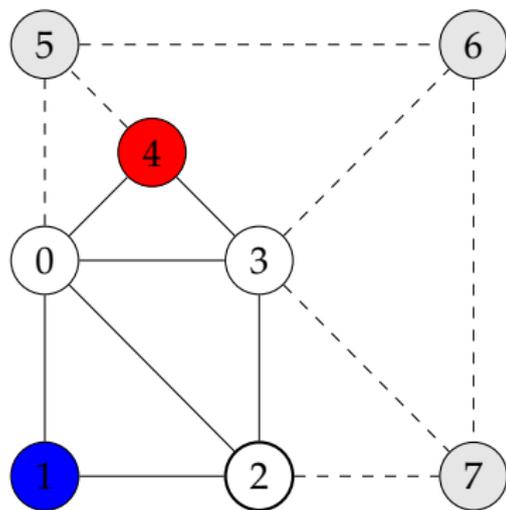
Le sommet 7 possède deux voisins, on l'enlève

## Simplification ( $K = 4$ )



Le sommet 0 possède quatre voisins, on ne peut pas l'enlever

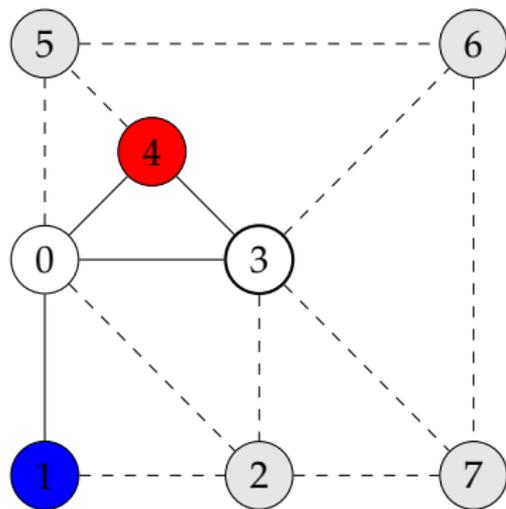
## Simplification ( $K = 4$ )



7
6
5

Le sommet 2 possède trois voisins, on l'enlève

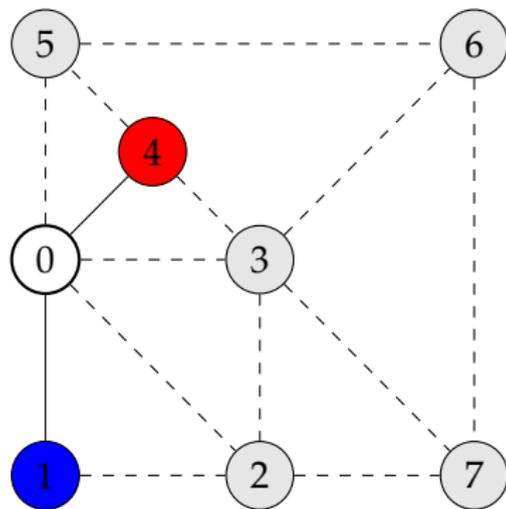
## Simplification ( $K = 4$ )



2
7
6
5

Le sommet 3 possède deux voisins, on l'enlève

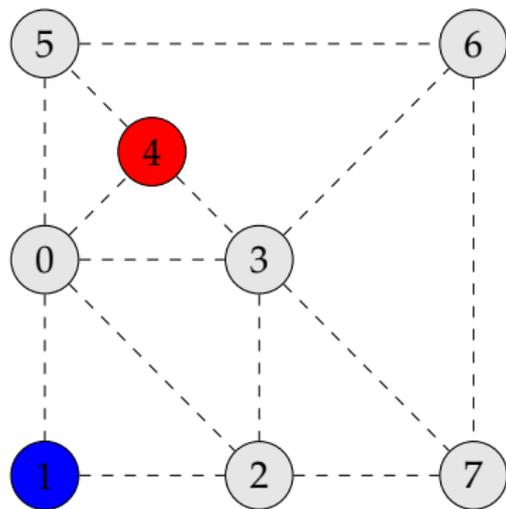
## Simplification ( $K = 4$ )



3
2
7
6
5

Le sommet 0 possède deux voisins, on l'enlève

## Simplification ( $K = 4$ )



0
3
2
7
6
5

Tous les sommets non pré-colorés sont dans la pile

# Algorithme de simplification avec pré-coloration

---

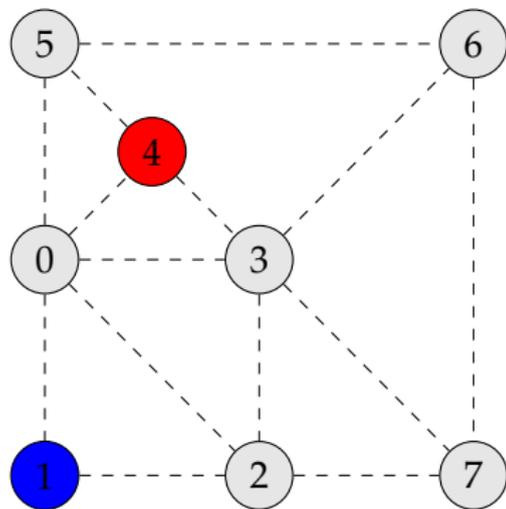
**Algorithm 5** Simplification du graphe  $G = (S, A)$   
 $\phi$  est la fonction de pré-coloration

---

```
1: pile  $\leftarrow \emptyset$ 
2:  $N \leftarrow R$  - nombre de sommets pré-colorés
3: modif  $\leftarrow$  vrai
4: while taille(pile)  $\neq N$  et modif = vrai do
5:   modif  $\leftarrow$  faux
6:   for all  $s \in S$  do
7:     if nb_voisins( $s$ )  $< K$  et  $\phi(s) = 0$  then
8:       empile( $s$ )
9:        $S \leftarrow S - \{s\}$ 
10:      modif  $\leftarrow$  vrai
11:     end if
12:   end for
13: end while
```

---

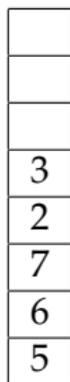
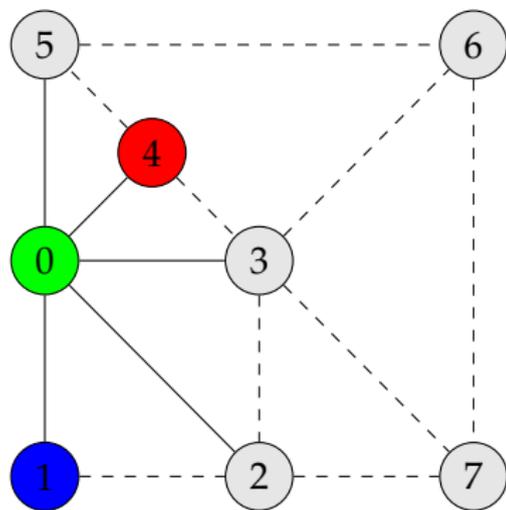
## Sélection ( $K = 4$ )



0
3
2
7
6
5

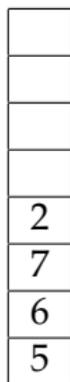
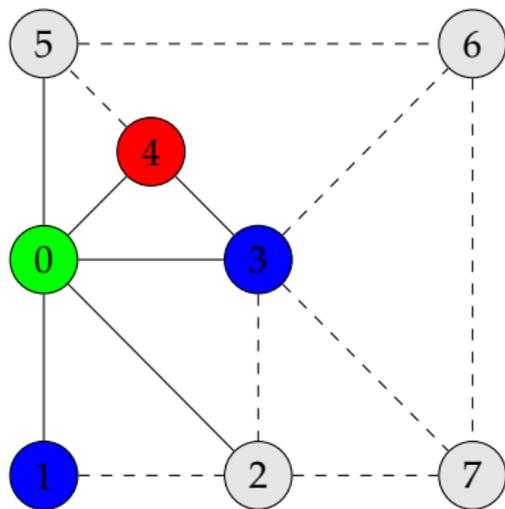
On dépile le sommet 0, on le colore en vert

## Sélection ( $K = 4$ )



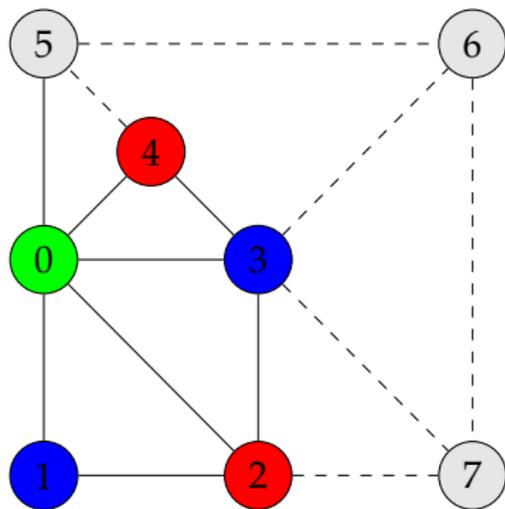
On dépile le sommet 3, on le colore en bleu

## Sélection ( $K = 4$ )



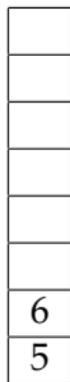
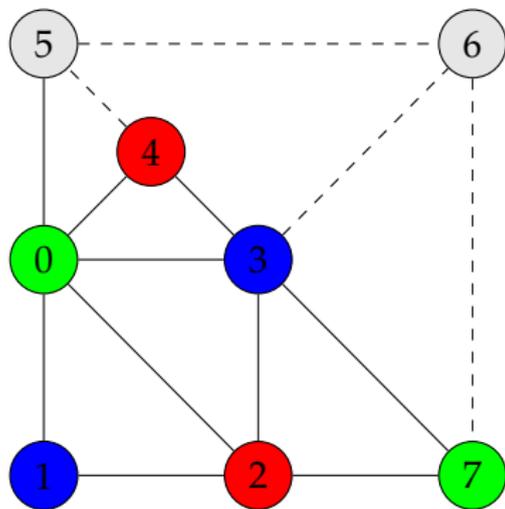
On dépile le sommet 2, on le colore en rouge

## Sélection ( $K = 4$ )



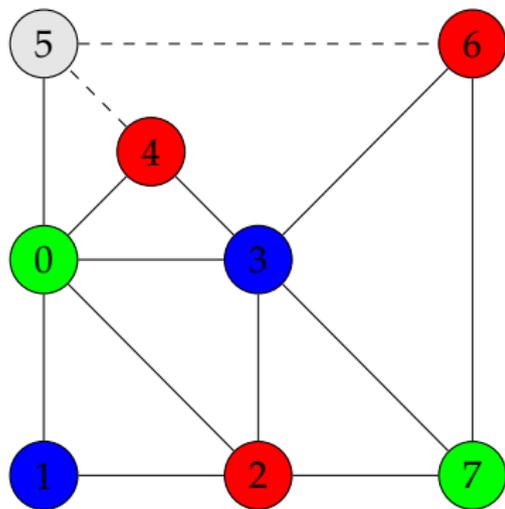
On dépile le sommet 7, on le colore en vert

## Sélection ( $K = 4$ )



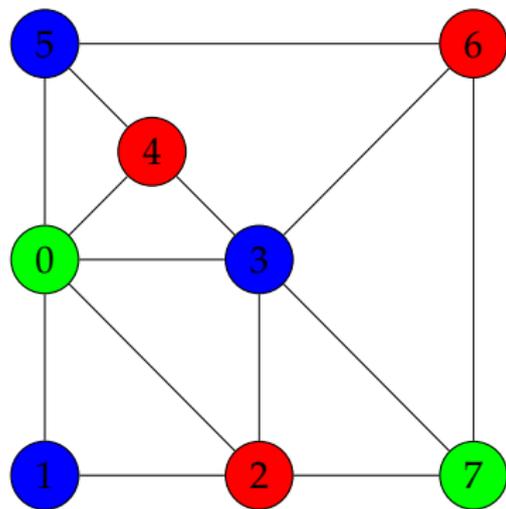
On dépile le sommet 6, on le colore en rouge

## Sélection ( $K = 4$ )



On dépile le sommet 5, on le colore en bleu

## Sélection ( $K = 4$ )



C'est fini!

# Algorithme de sélection avec pré-coloration des sommets

---

**Algorithm 6** Sélection d'une couleur pour les sommets du graphe  $G = (S, A)$   
avec la pile produite par l'algorithme de Simplification

---

- 1:  $\forall s \in S \text{ couleur}[s] \leftarrow \phi(s)$
  - 2: **while** taille(pile)  $\neq 0$  **do**
  - 3:    $s \leftarrow \text{depile}$
  - 4:    $C \leftarrow \text{couleurs\_voisins}(s)$
  - 5:   **if**  $|C| \neq K$  **then**
  - 6:      $\text{couleur}[s] \leftarrow \text{choisis\_couleur}(C - C)$
  - 7:   **end if**
  - 8: **end while**
-

# Algorithme général de coloration

---

**Algorithm 7** Coloration des sommets du graphe graphe  $G = (S, A)$

---

- 1: *Construction* (algorithme 1)
  - 2: *Simplification* (algorithme 5)
  - 3: *Débordement* (algorithme 4)
  - 4: *Sélection* (algorithme 6)
-