

# Algorithmique des graphes

## 2 — Parcours des graphes orientés

Marie-Pierre Béal (Cours d'Anthony Labarre)



ooooo

oooooooooooooooo

ooooooo

ooooooooo

# Aperçu

- Une des tâches les plus basiques pour n'importe quelle structure de données consiste à la parcourir ;

# Aperçu

- Une des tâches les plus basiques pour n'importe quelle structure de données consiste à la parcourir ;
- Les graphes se parcourent principalement de deux façons : en *profondeur* ou en *largeur* ;

# Aperçu

- Une des tâches les plus basiques pour n'importe quelle structure de données consiste à la parcourir ;
- Les graphes se parcourent principalement de deux façons : en *profondeur* ou en *largeur* ;
- Le choix du type de parcours dépendra de ce qu'on veut en faire ;

# Aperçu

- Une des tâches les plus basiques pour n'importe quelle structure de données consiste à la parcourir ;
- Les graphes se parcourent principalement de deux façons : en *profondeur* ou en *largeur* ;
- Le choix du type de parcours dépendra de ce qu'on veut en faire ;
- Un nombre surprenant d'algorithmes résolvant des problèmes très variés sont de simples variantes de ces parcours.

## Échauffement : parcours d'arbres

- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;

## Échauffement : parcours d'arbres

- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;
- Les arbres peuvent être vus comme des graphes orientés très particuliers :

# Échauffement : parcours d'arbres

- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;
- Les arbres peuvent être vus comme des graphes orientés très particuliers :
  - ① ils ne possèdent pas de cycles ;

# Échauffement : parcours d'arbres

- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;
- Les arbres peuvent être vus comme des graphes orientés très particuliers :
  - ① ils ne possèdent pas de cycles ;
  - ② le point de départ est fixé (c'est la racine) ;

## Échauffement : parcours d'arbres

- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;
- Les arbres peuvent être vus comme des graphes orientés très particuliers :
  - ① ils ne possèdent pas de cycles ;
  - ② le point de départ est fixé (c'est la racine) ;
- On les parcourt fréquemment de deux manières :

# Échauffement : parcours d'arbres

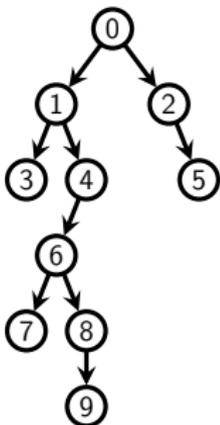
- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;
- Les arbres peuvent être vus comme des graphes orientés très particuliers :
  - ① ils ne possèdent pas de cycles ;
  - ② le point de départ est fixé (c'est la racine) ;
- On les parcourt fréquemment de deux manières :
  - en **profondeur** : la racine, puis le sous-arbre gauche, puis le sous-arbre droit ;

# Échauffement : parcours d'arbres

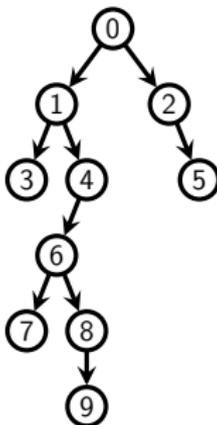
- En guise d'échauffement, examinons les parcours sur des arbres (binaires) ;
- Les arbres peuvent être vus comme des graphes orientés très particuliers :
  - ① ils ne possèdent pas de cycles ;
  - ② le point de départ est fixé (c'est la racine) ;
- On les parcourt fréquemment de deux manières :
  - en **profondeur** : la racine, puis le sous-arbre gauche, puis le sous-arbre droit ;
  - en **largeur** : la racine, puis ses fils, puis les fils de ces fils, . . .

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

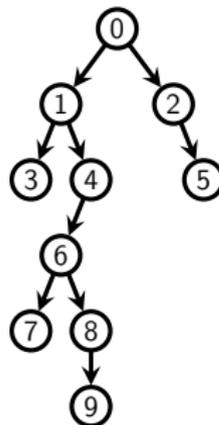
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

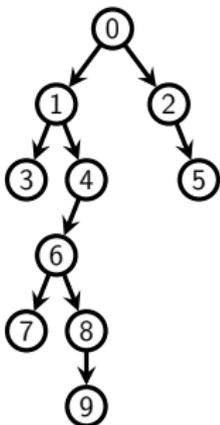


en largeur

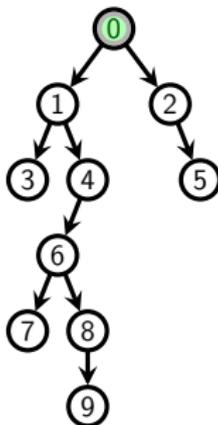
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

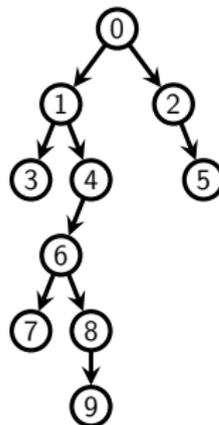
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

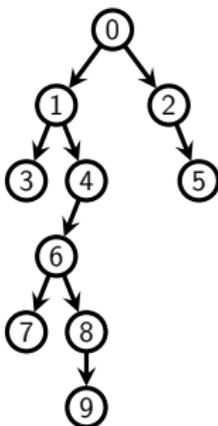


en largeur

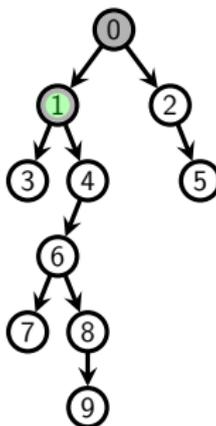
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

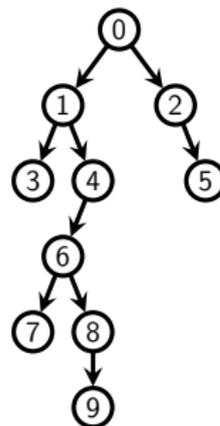
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

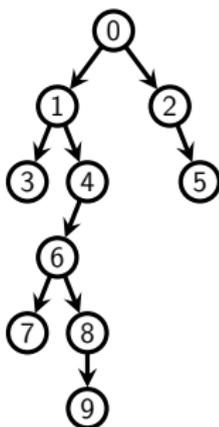


en largeur

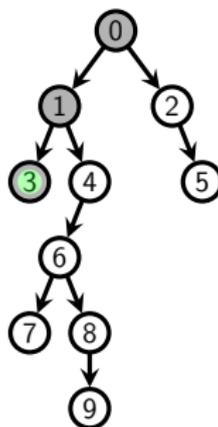
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

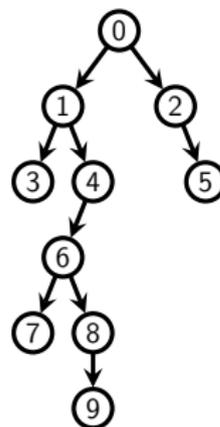
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

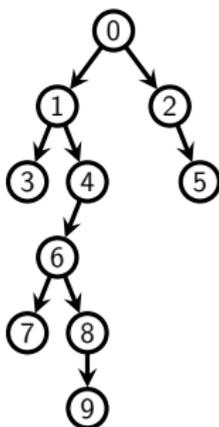


en largeur

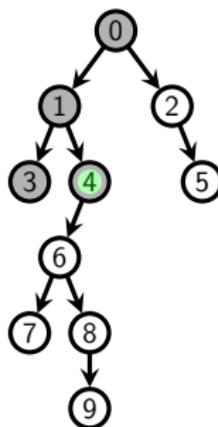
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

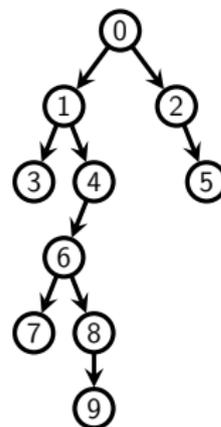
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

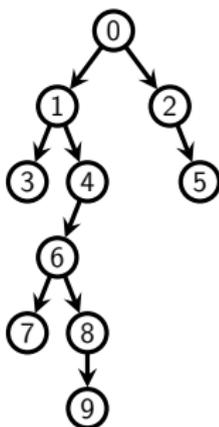


en largeur

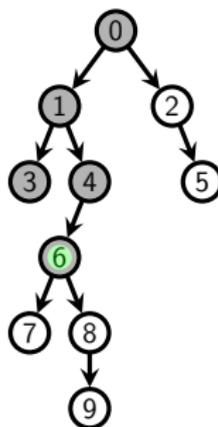
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

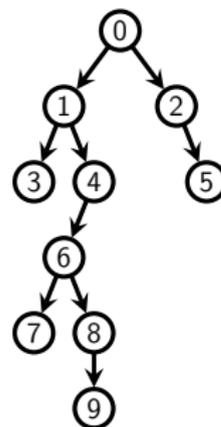
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

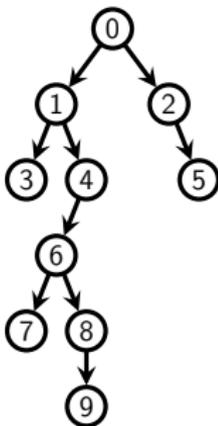


en largeur

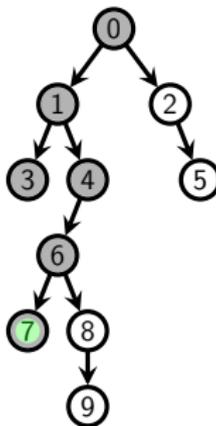
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

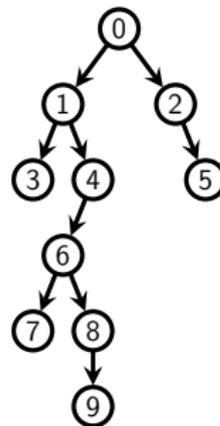
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

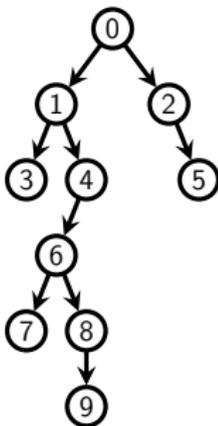


en largeur

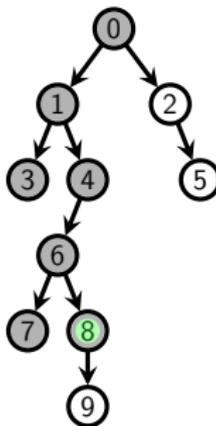
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

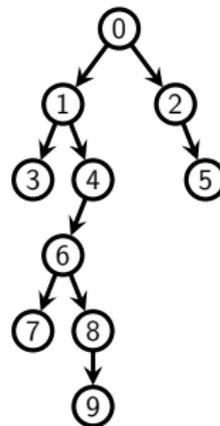
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

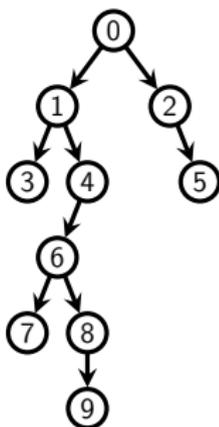


en largeur

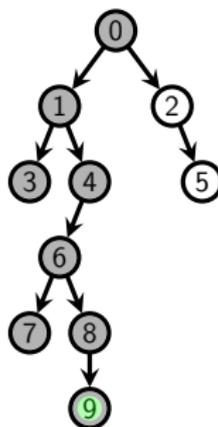
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

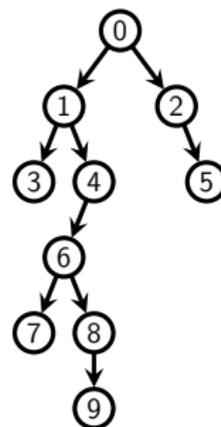
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

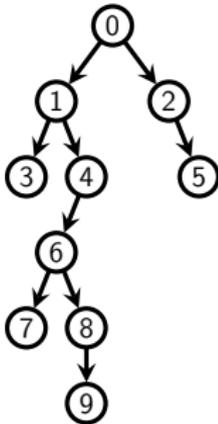


en largeur

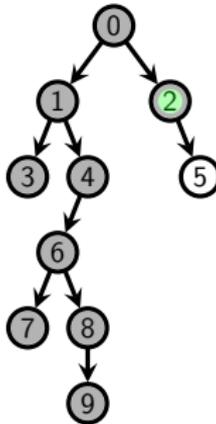
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

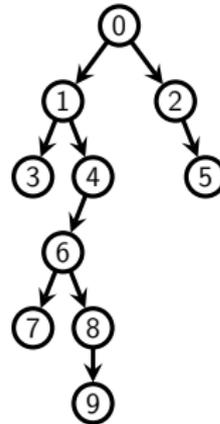
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

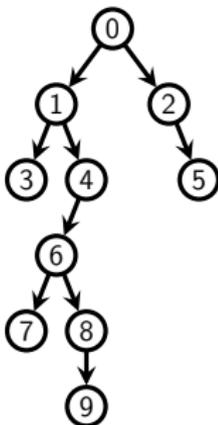


en largeur

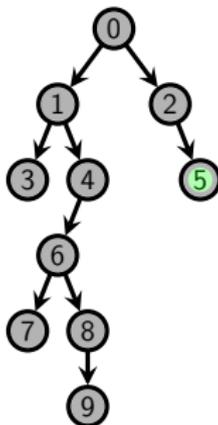
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

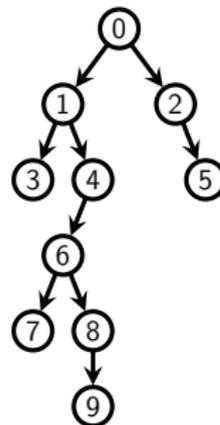
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

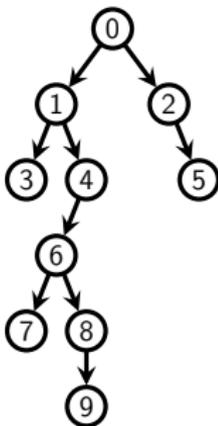


en largeur

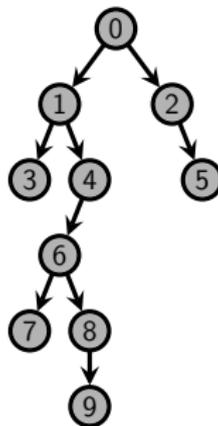
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

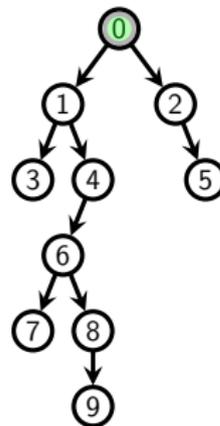
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

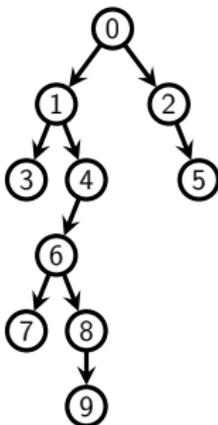


en largeur

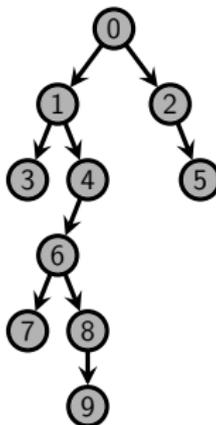
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

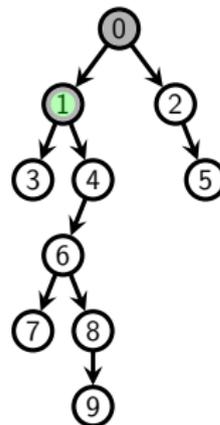
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

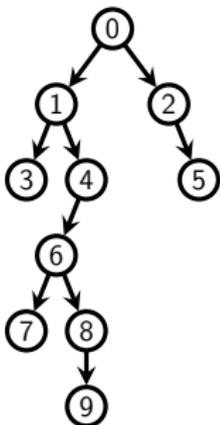


en largeur

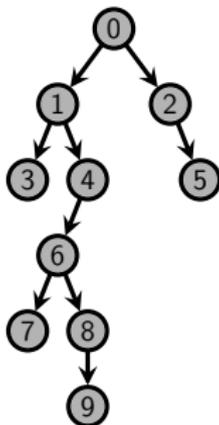
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

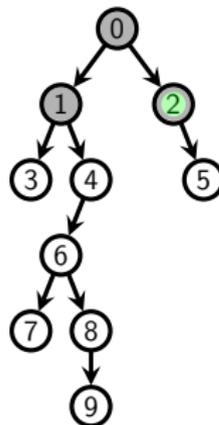
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

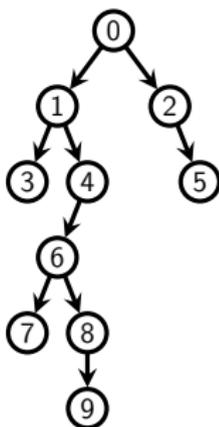


en largeur

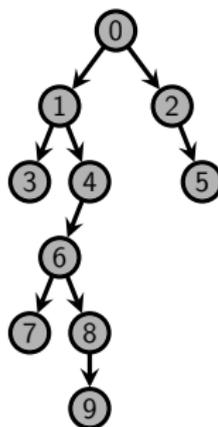
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

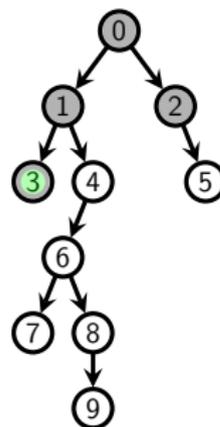
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

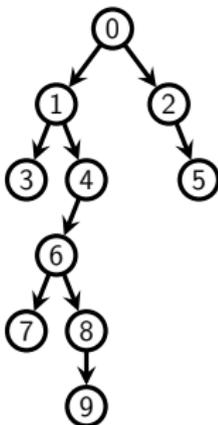


en largeur

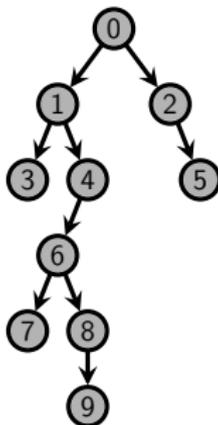
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

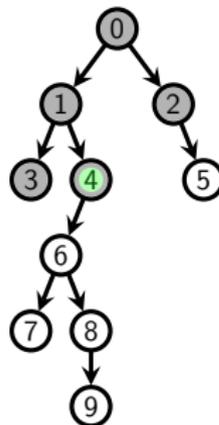
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

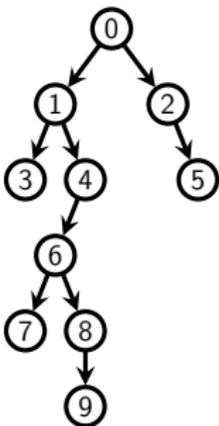


en largeur

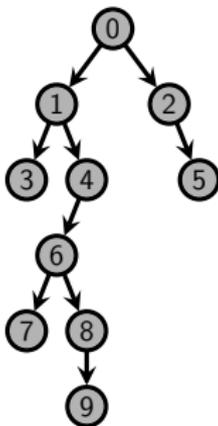
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

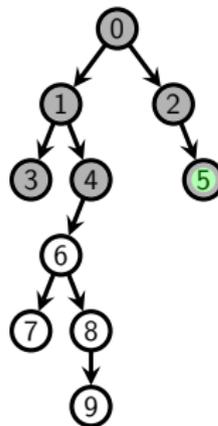
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

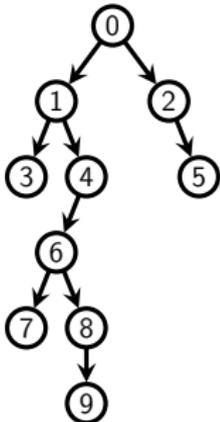


en largeur

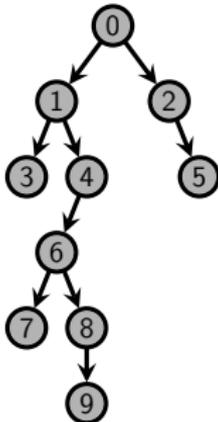
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

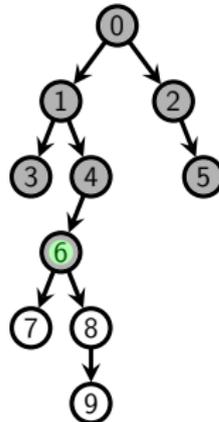
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

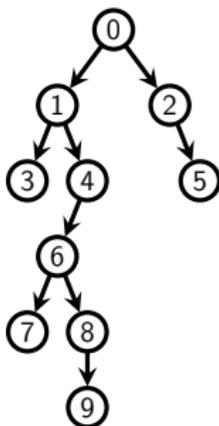


en largeur

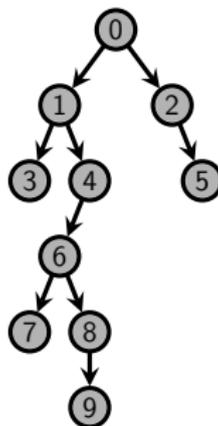
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

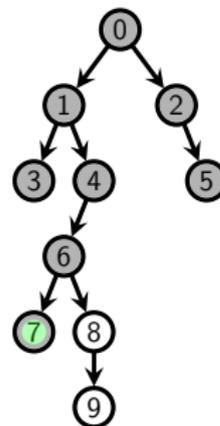
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

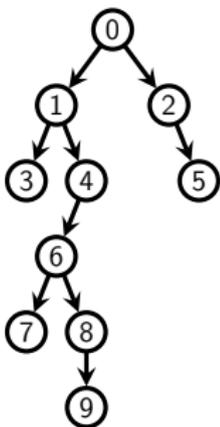


en largeur

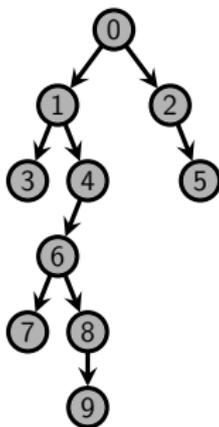
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

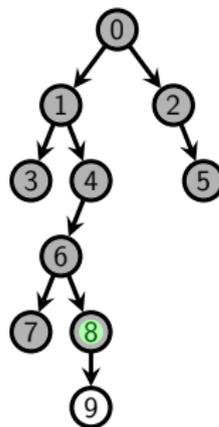
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

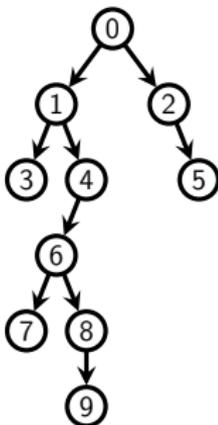


en largeur

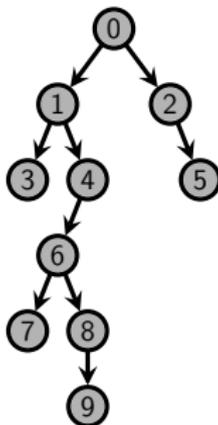
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

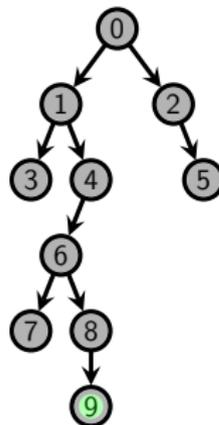
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur

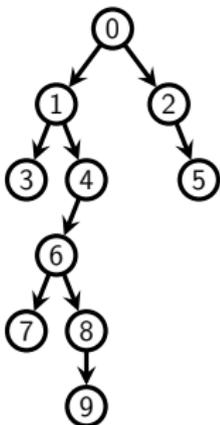


en largeur

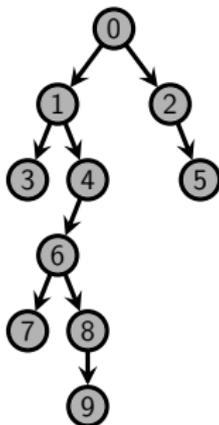
- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

# Parcours d'arbres en profondeur et en largeur

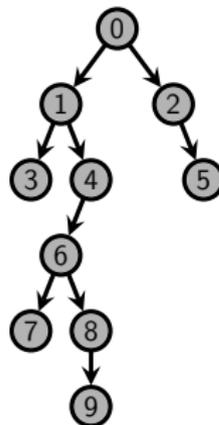
## Exemple 1 (parcours d'un arbre binaire)



arbre



en profondeur



en largeur

- en profondeur : 0 1 3 4 6 7 8 9 2 5 ;
- en largeur : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 ;

## Piles et files

On aura besoin dans la suite de deux structures de données bien connues :

# Piles et files

On aura besoin dans la suite de deux structures de données bien connues :

## Pile

### Last In First Out

- empiler( $x$ ) : rajoute  $x$  en haut de la pile ;
- dépiler() : retire et renvoie le haut de la pile ;

# Piles et files

On aura besoin dans la suite de deux structures de données bien connues :

## Pile

### Last In First Out

- empiler( $x$ ) : rajoute  $x$  en haut de la pile ;
- dépiler() : retire et renvoie le haut de la pile ;

## File

### First In First Out

- enfiler( $x$ ) : rajoute  $x$  à la fin de la file ;
- défiler() : retire et renvoie le début de la file ;

# Piles et files

On aura besoin dans la suite de deux structures de données bien connues :

## Pile

### Last In First Out

- empiler( $x$ ) : rajoute  $x$  en haut de la pile ;
- dépiler() : retire et renvoie le haut de la pile ;

## File

### First In First Out

- enfiler( $x$ ) : rajoute  $x$  à la fin de la file ;
- défiler() : retire et renvoie le début de la file ;

- Les deux classes possèdent aussi les méthodes `est_vide()` et `pas_vide()` ;

# Piles et files

On aura besoin dans la suite de deux structures de données bien connues :

## Pile

### Last In First Out

- empiler( $x$ ) : rajoute  $x$  en haut de la pile ;
- dépiler() : retire et renvoie le haut de la pile ;

## File

### First In First Out

- enfiler( $x$ ) : rajoute  $x$  à la fin de la file ;
- défiler() : retire et renvoie le début de la file ;

- Les deux classes possèdent aussi les méthodes `est_vide()` et `pas_vide()` ;
- Toutes ces méthodes s'exécutent en  $O(1)$  ;

# Piles et files

On aura besoin dans la suite de deux structures de données bien connues :

## Pile

### Last In First Out

- `empiler( $x$ )` : rajoute  $x$  en haut de la pile ;
- `dépiler()` : retire et renvoie le haut de la pile ;

## File

### First In First Out

- `enfiler( $x$ )` : rajoute  $x$  à la fin de la file ;
- `défiler()` : retire et renvoie le début de la file ;

- Les deux classes possèdent aussi les méthodes `est_vide()` et `pas_vide()` ;
- Toutes ces méthodes s'exécutent en  $O(1)$  ;
- Pour être plus concis, on suppose que `empiler()` et `enfiler()` acceptent aussi plusieurs éléments ;

## Parcours d'arbres en profondeur

Le parcours d'arbre en profondeur s'écrit facilement de manière récursive :

---

### Algorithme 1 : PROFONDEURARBRE( $A$ )

---

**Entrées** : un arbre binaire enraciné  $A$ .

**Résultat** : l'affichage des sommets de  $A$  suivant un parcours en profondeur à partir de la racine.

```

1 si  $A.racine() \neq \text{NIL}$  alors
2   |   afficher( $A.racine()$ );
3   |   PROFONDEURARBRE( $A.sous\_arbre\_gauche()$ );
4   |   PROFONDEURARBRE( $A.sous\_arbre\_droit()$ );

```

---

## Parcours d'arbre en largeur

---

### Algorithme 2 : PARCOURS LARGEUR ARBRE( $A$ )

---

**Entrées** : un arbre enraciné  $A$ .

**Sortie** : la liste des sommets de l'arbre ordonné selon un parcours en largeur à partir de la racine.

```

1 a_traiter ← file();
2 résultat ← liste();
3 a_traiter.enfiler(A.racine());
4 tant que a_traiter.pas_vide() faire
5   |   sommet ← a_traiter.défiler();
6   |   résultat.ajouter_en_fin(sommet);
7   |   pour chaque fil dans A.fils(sommet) faire
8   |   |   a_traiter.enfiler(fil);
9 renvoyer résultat;
```

---

## Parcours de graphes orientés

Parcourir un graphe présente plusieurs difficultés par rapport aux arbres (binaires ou non) :

- 1 tout sommet peut servir de point de départ ;

## Parcours de graphes orientés

Parcourir un graphe présente plusieurs difficultés par rapport aux arbres (binaires ou non) :

- ① tout sommet peut servir de point de départ ;
- ② il n'y a pas d'ordre sur les successeurs ;

## Parcours de graphes orientés

Parcourir un graphe présente plusieurs difficultés par rapport aux arbres (binaires ou non) :

- ① tout sommet peut servir de point de départ ;
- ② il n'y a pas d'ordre sur les successeurs ;
- ③ certains sommets sont accessibles par plusieurs chemins, il faudra donc se rappeler de ce qu'on a déjà examiné. Il peut y avoir des circuits. Il ne faut pas boucler indéfiniment.

## Parcours de graphes orientés

Parcourir un graphe présente plusieurs difficultés par rapport aux arbres (binaires ou non) :

- ① tout sommet peut servir de point de départ ;
- ② il n'y a pas d'ordre sur les successeurs ;
- ③ certains sommets sont accessibles par plusieurs chemins, il faudra donc se rappeler de ce qu'on a déjà examiné. Il peut y avoir des circuits. Il ne faut pas boucler indéfiniment.

**Conventions : on suppose que :**

- la méthode  $G.successeurs(v)$  renvoie les successeurs de  $v$  par ordre croissant d'identifiant ;
- en cas d'ambiguïté, on sélectionne les sommets d'indice minimal.

## Parcours de graphe orienté en profondeur

- Le principe du parcours en profondeur des arbres se généralise comme suit aux graphes orientés :

# Parcours de graphe orienté en profondeur

- Le principe du parcours en profondeur des arbres se généralise comme suit aux graphes orientés :
  - ① si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;

# Parcours de graphe orienté en profondeur

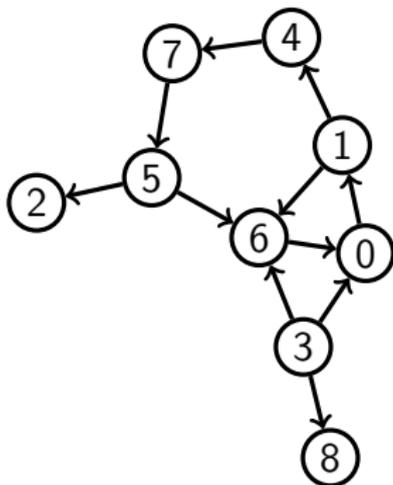
- Le principe du parcours en profondeur des arbres se généralise comme suit aux graphes orientés :
  - ① si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;
  - ② pour chaque successeur  $v$  non encore visité de  $u$  : parcourir  $v$  et ses descendants en profondeur.

## Parcours de graphe orienté en profondeur

- Le principe du parcours en profondeur des arbres se généralise comme suit aux graphes orientés :
  - ① si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;
  - ② pour chaque successeur  $v$  non encore visité de  $u$  : parcourir  $v$  et ses descendants en profondeur.
- Examinons les étapes de ce parcours sur un exemple.

# Parcours en profondeur : exemple

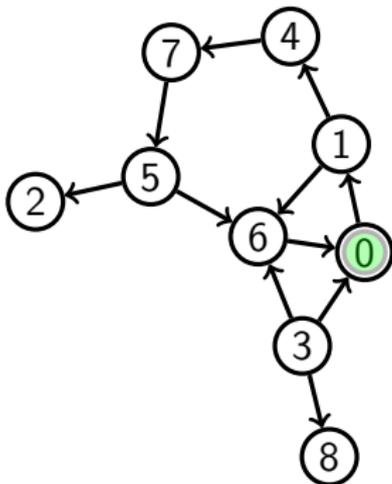
## Exemple 2



## Ordre de l'exploration

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

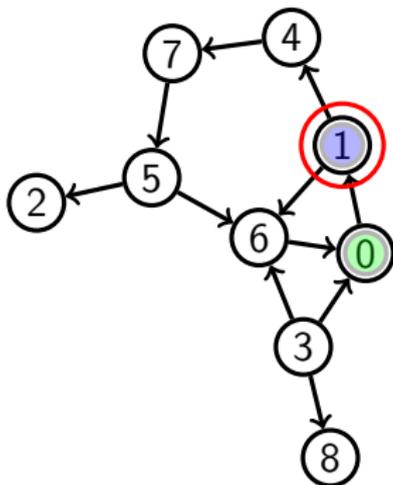


## Ordre de l'exploration

0

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

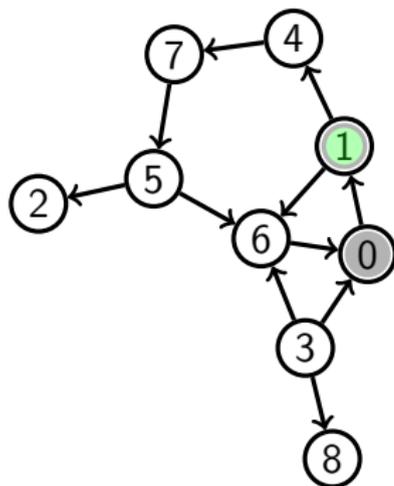


## Ordre de l'exploration

0

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

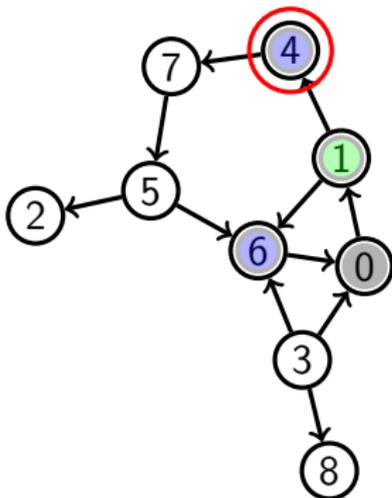


## Ordre de l'exploration

0 1
-----

# Parcours en profondeur : exemple

Exemple 2

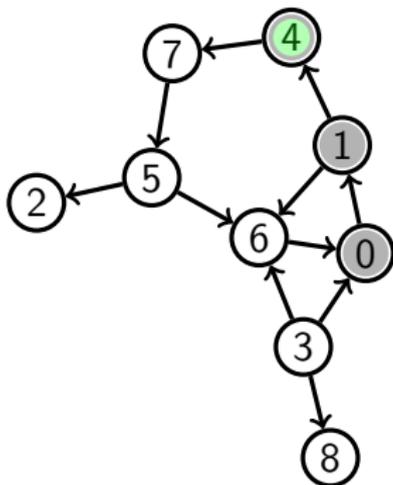


Ordre de l'exploration

0 1

## Parcours en profondeur : exemple

### Exemple 2

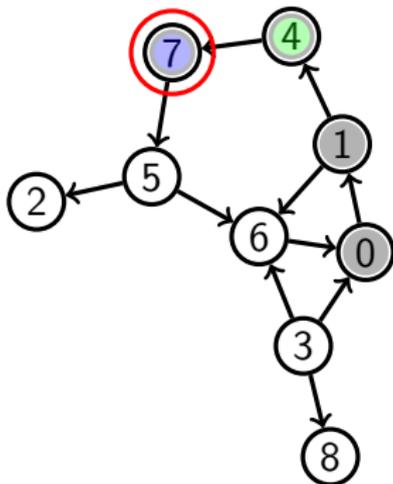


### Ordre de l'exploration

0 1 4
-------

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

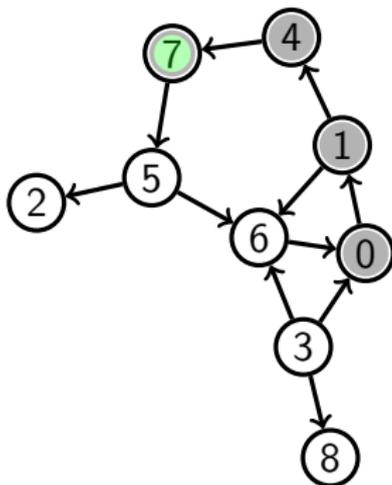


## Ordre de l'exploration

0 1 4
-------

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

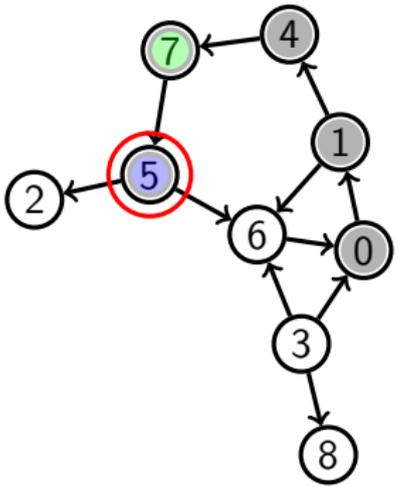


## Ordre de l'exploration

0 1 4 7
---------

# Parcours en profondeur : exemple

Exemple 2

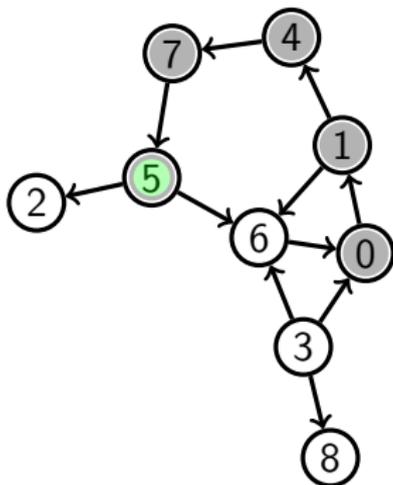


Ordre de l'exploration

0 1 4 7

## Parcours en profondeur : exemple

### Exemple 2

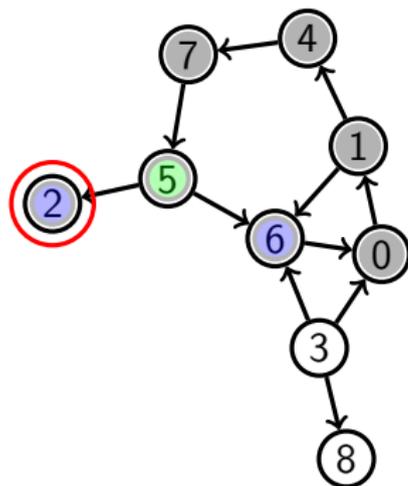


### Ordre de l'exploration

0 1 4 7 5
-----------

## Parcours en profondeur : exemple

### Exemple 2

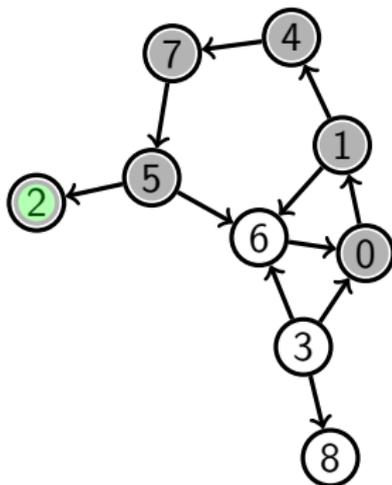


### Ordre de l'exploration

0 1 4 7 5
-----------

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

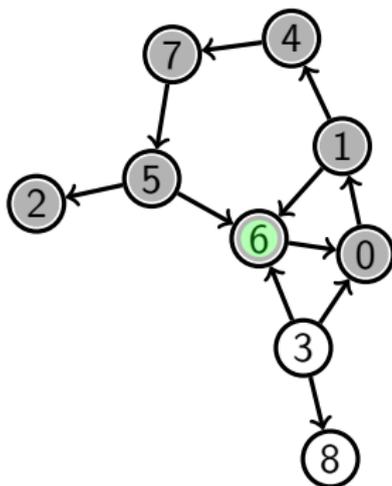


## Ordre de l'exploration

0 1 4 7 5 2
-------------

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

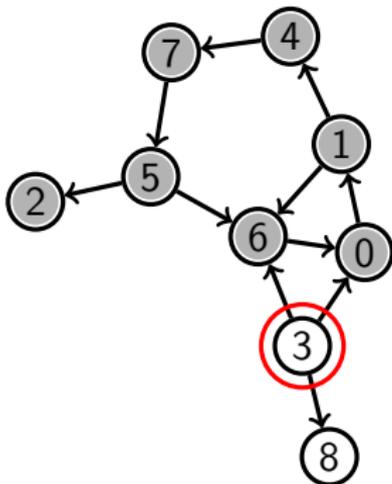


## Ordre de l'exploration

0	1	4	7	5	2	6
---	---	---	---	---	---	---

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

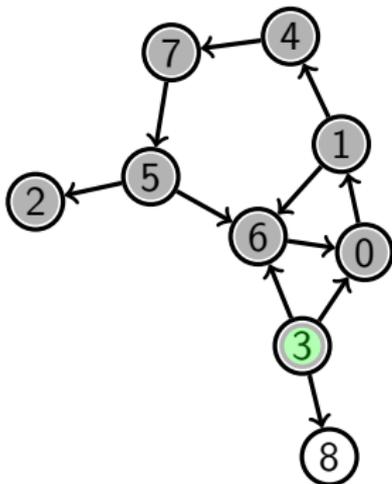


## Ordre de l'exploration

0	1	4	7	5	2	6
---	---	---	---	---	---	---

## Parcours en profondeur : exemple

### Exemple 2

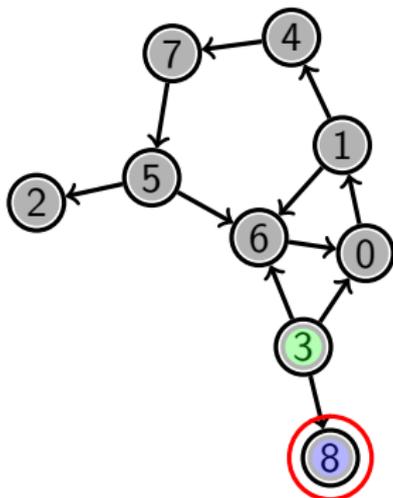


### Ordre de l'exploration

0	1	4	7	5	2	6	3
---	---	---	---	---	---	---	---

## Parcours en profondeur : exemple

### Exemple 2

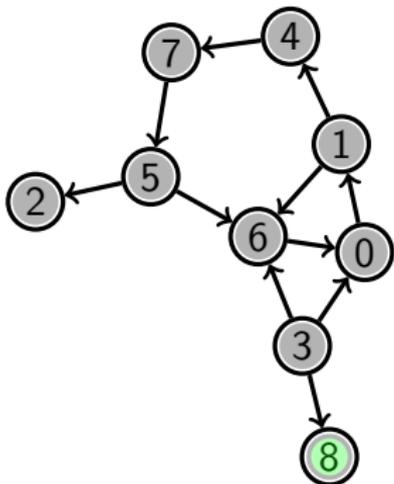


### Ordre de l'exploration

0	1	4	7	5	2	6	3
---	---	---	---	---	---	---	---

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2

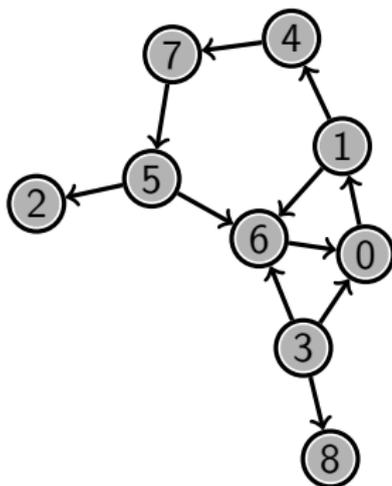


## Ordre de l'exploration

0	1	4	7	5	2	6	3	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

# Parcours en profondeur : exemple

## Exemple 2



## Ordre de l'exploration

0	1	4	7	5	2	6	3	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

## Exploration en profondeur récursive des graphes orientés

Pour certaines opérations on a aura besoin de trois couleurs :

Exploration en trois couleurs :

- ①  : l'exploration du sommet n'a pas commencé ;
- ②  : l'exploration a commencé ;
- ③  : l'exploration est terminée.

Pour certaines opérations on a aura besoin de seulement deux couleurs :

- ①  : l'exploration du sommet n'a pas commencé ;
- ②  . l'exploration a commencé ou est terminée.  
Correspond à rouge ou noir avec les trois couleurs.

# Exploration en profondeur récursive des graphes orientés

---

## Algorithme 3 : PROFONDEUR( $G$ )

---

**Entrées** : un graphe orienté  $G$

**Sortie** : la liste des sommets de  $G$  dans l'ordre où le parcours en profondeur les a découverts (ordre de début de l'exploration).

```

1 résultat ← liste();
2 visités ← tableau( $G$ .nombre_sommets(), "green");
3 pour chaque sommet dans  $G$ .sommets() faire
4   |   si visités[sommet] == "green" alors
5   |   |   ProfondeurRec( $G$ , sommet, visités, résultat)
6 renvoyer résultat;
```

---

# Exploration en profondeur récursive des graphes orientés

---

**Algorithme 4** : PROFONDEURREC( $G$ , sommet, visités, résultat)

---

**Entrées** : un graphe orienté  $G$ , un sommet de  $G$ , un tableau visités, une liste résultat

**Sortie** : void

```

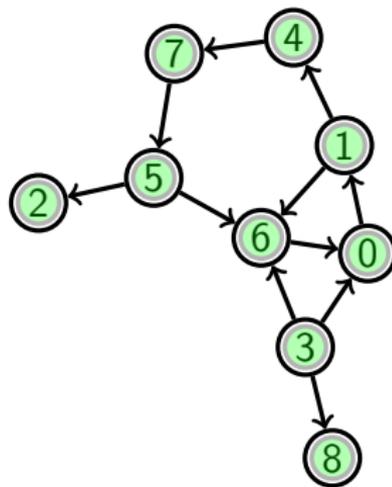
1 visités[sommet] ← "red";
2 résultat.add(sommet);
3 pour chaque successeur dans  $G$ .successeurs(sommet) faire
4   |   si visités[successeur] == "green" alors
5   |   |   ProfondeurRec( $G$ , successeur, visités, résultat)
6 visités[sommet] ← "black";

```

---

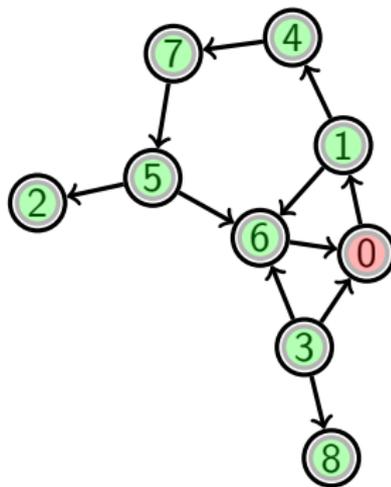
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



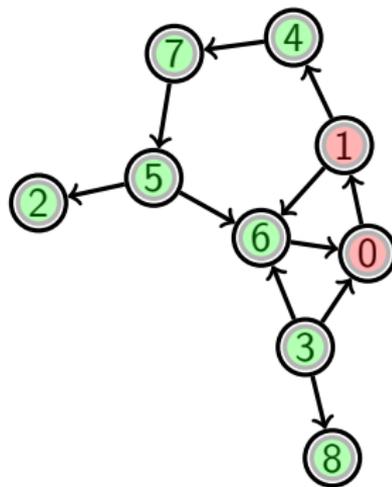
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



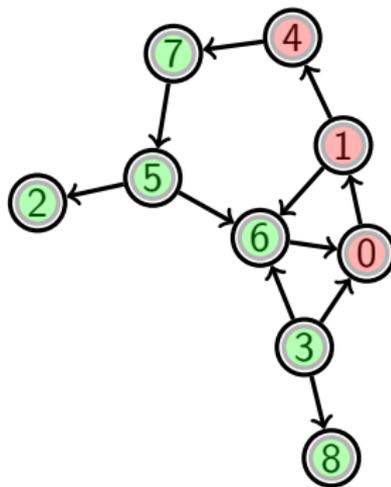
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



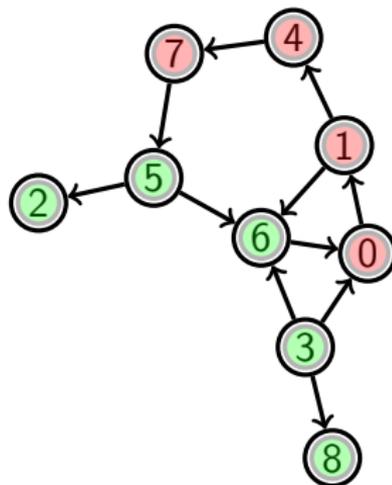
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



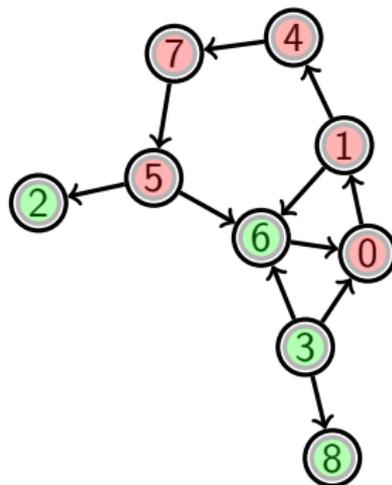
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

Exemple 3



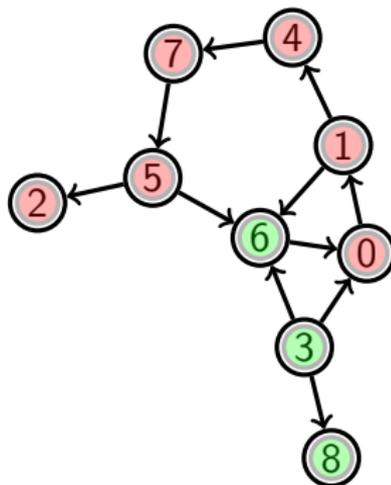
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

Exemple 3



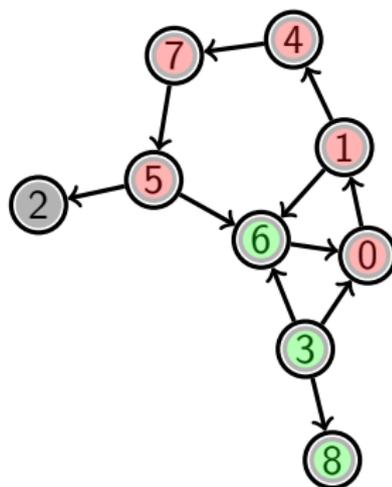
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



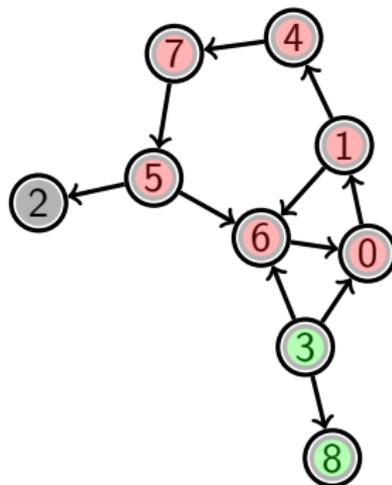
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



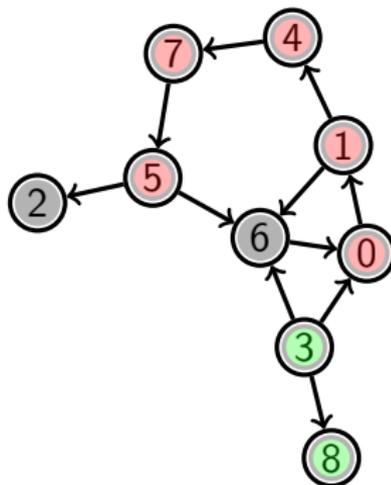
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



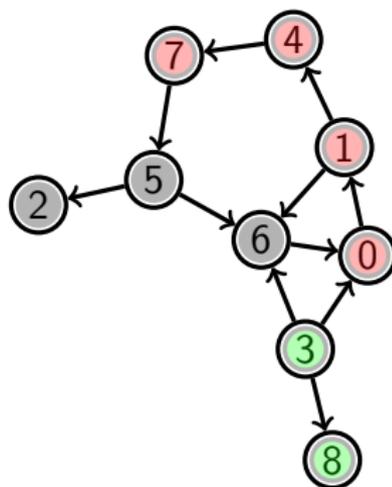
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



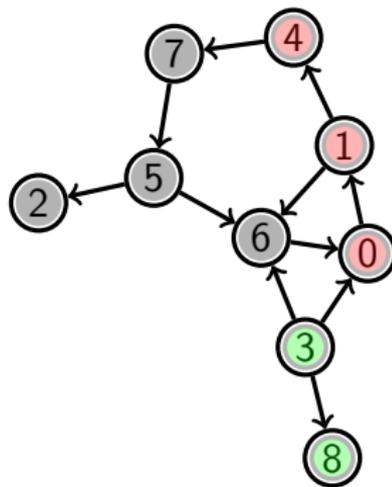
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



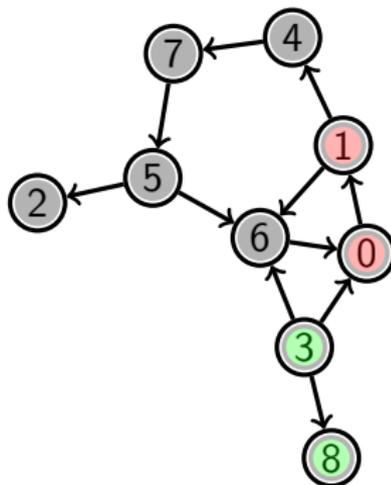
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



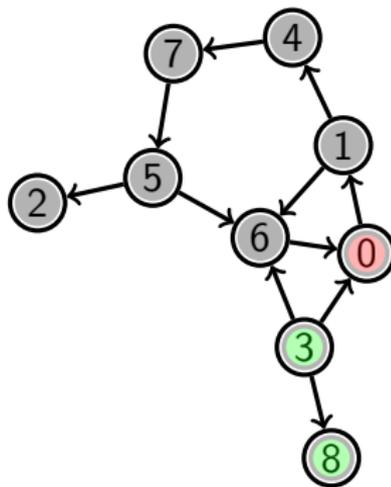
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



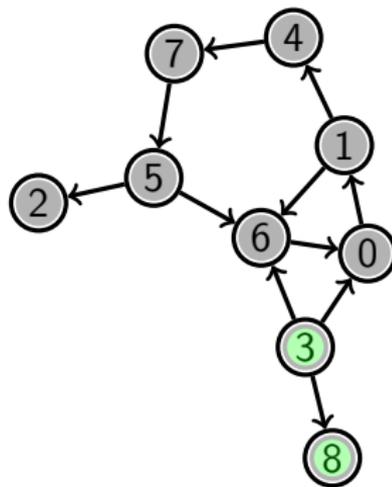
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



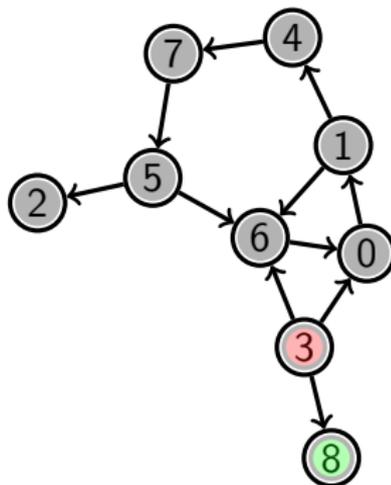
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



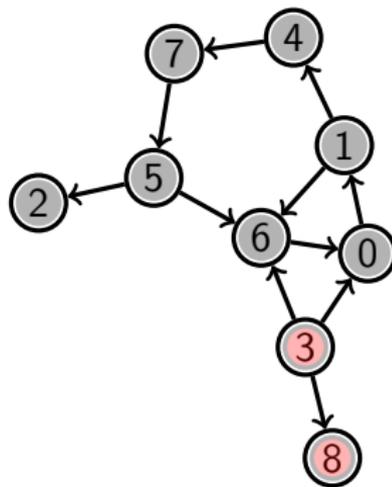
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



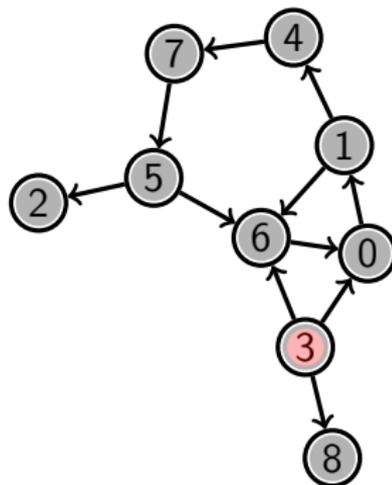
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



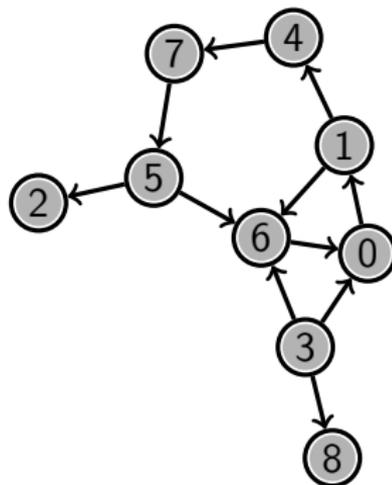
# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



# Parcours en profondeur récursif avec trois couleurs : exemple

## Exemple 3



## Complexité de l'exploration récursive

- Toutes les méthodes des structures de données auxiliaires sont en  $O(1)$ ;

## Complexité de l'exploration récursive

- Toutes les méthodes des structures de données auxiliaires sont en  $O(1)$ ;
- La complexité des algorithmes de parcours dépend donc directement de l'implémentation du graphe ;

## Complexité de l'exploration récursive

- Toutes les méthodes des structures de données auxiliaires sont en  $O(1)$  ;
- La complexité des algorithmes de parcours dépend donc directement de l'implémentation du graphe ;
- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;

## Complexité de l'exploration récursive

- Toutes les méthodes des structures de données auxiliaires sont en  $O(1)$  ;
- La complexité des algorithmes de parcours dépend donc directement de l'implémentation du graphe ;
- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;

## Complexité de l'exploration récursive

- Toutes les méthodes des structures de données auxiliaires sont en  $O(1)$ ;
- La complexité des algorithmes de parcours dépend donc directement de l'implémentation du graphe ;
- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.successeurs(v)$  est en  $O(|V|)$ ;
  - listes d'adjacence :  $G.successeurs(v)$  est en  $O(\deg^+(v))$ .

## Complexité de l'exploration récursive

- On examine chaque sommet une fois et une seule. Pour chaque sommet on accède une fois et une seule à chacun de ses successeurs ;

## Complexité de l'exploration récursive

- On examine chaque sommet une fois et une seule. Pour chaque sommet on accède une fois et une seule à chacun de ses successeurs ;
- Le parcours en profondeur récursif a donc une complexité de :

## Complexité de l'exploration récursive

- On examine chaque sommet une fois et une seule. Pour chaque sommet on accède une fois et une seule à chacun de ses successeurs ;
- Le parcours en profondeur récursif a donc une complexité de :
  - $O(|V|^2)$  pour une matrice d'adjacence ;

## Complexité de l'exploration récursive

- On examine chaque sommet une fois et une seule. Pour chaque sommet on accède une fois et une seule à chacun de ses successeurs ;
- Le parcours en profondeur récursif a donc une complexité de :
  - $O(|V|^2)$  pour une matrice d'adjacence ;
  - $O(|V| + |A|)$  pour des listes d'adjacence ( $\sum_{v \in V} \text{deg}^+(v) = |A|$ ).

# Exploration en profondeur récursive des graphes orientés

Pour une exploration en profondeur donnée, on définit :

- Les **arcs directs** : arcs  $(u, v)$  de  $G$  tels que lors de l'exploration de  $u$ ,  $v$  est vert et on lance l'exploration de  $v$  à partir de  $u$ .
- Les **arcs retours** : arcs  $(u, v)$  de  $G$  tels que lors de l'exploration de  $u$  on examine le successeur  $v$  qui est rouge.

# Exploration en profondeur récursive des graphes orientés

---

**Algorithme 5** : PROFONDEURREC( $G$ , sommet, visités, résultat)

---

**Entrées** : un graphe orienté  $G$ , un sommet de  $G$ , un tableau visités, une liste résultat

**Sortie** : void

```

1 visités[sommet] ← "red";
2 pour chaque successeur dans  $G.successeurs(sommet)$  faire
3   | si visités[successeur] == "green" alors
4   |   | ( $sommet, successeur$ ) est un arc direct ;
5   |   | ProfondeurRec( $G, successeur, visités, résultat$ )
6   | si visités[successeur] == "red" alors
7   |   | ( $sommet, successeur$ ) est un arc retour ;
7 visités[sommet] ← "black";

```

---

## Forêt recouvrante pour le parcours en profondeur

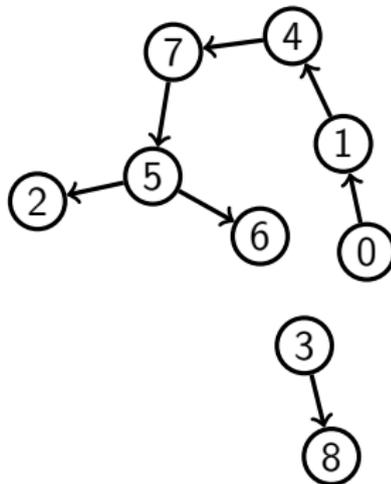
Étant donnée une exploration en profondeur, le graphe obtenu à partir de  $G$  en gardant uniquement les arcs directs s'appelle la **forêt recouvrante**.

- La forêt recouvrante comprend tous les sommets du graphe  $G$ .
- C'est une union fini d'arbres.

## Forêt recouvrante sur l'exploration précédente

Ici la forêt est constitué de deux arbres.

### Exemple 4



## Détection de cycles orientés

### Proposition 1

*Un graphe orienté admet un cycle orienté si et seulement il admet au moins un arc retour lors d'une exploration en profondeur.*

Preuve :

- Supposons qu'il existe un arc retour  $(u, v)$ . Lors de l'exploration de  $u$  on trouve un successeur  $v$  rouge. Comme  $v$  est rouge, il existe un chemin de  $v$  à  $u$  dans un arbre de la forêt recouvrante. D'autre part il existe un chemin de  $u$  à  $v$  dans  $G$ . Donc  $u$  et  $v$  sont sur un cycle.

## Détection de cycles orientés

### Proposition 1

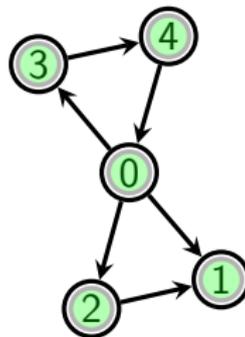
*Un graphe orienté admet un cycle orienté si et seulement il admet au moins un arc retour lors d'une exploration en profondeur.*

Preuve :

- Supposons qu'il existe un arc retour  $(u, v)$ . Lors de l'exploration de  $u$  on trouve un successeur  $v$  rouge. Comme  $v$  est rouge, il existe un chemin de  $v$  à  $u$  dans un arbre de la forêt recouvrante. D'autre part il existe un chemin de  $u$  à  $v$  dans  $G$ . Donc  $u$  et  $v$  sont sur un cycle.
- S'il existe un cycle  $C = (u_0, u_1, \dots, u_{p-1} = u_0)$ . Soit  $i$  tel que  $u_i$  est le premier exploré dans  $C$ . Au cours de l'exploration de  $u_i$  on atteint tous les sommets de  $C$ . Donc on atteint  $u_{i-1 \bmod p}$ . Lors de l'exploration de  $u_{i-1 \bmod p}$  l'arc  $(u_{i-1 \bmod p}, u_i)$  est alors un arc retour.

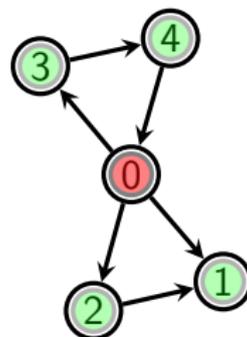
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



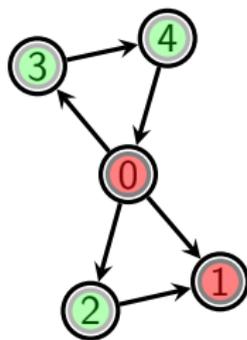
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



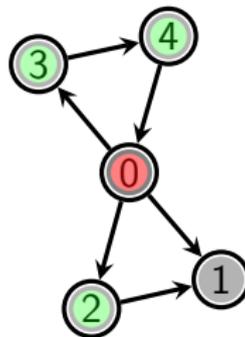
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



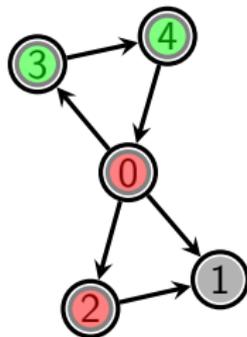
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



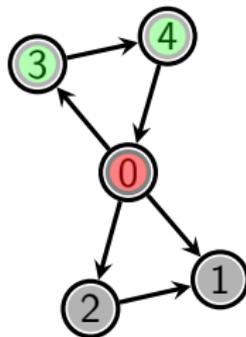
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



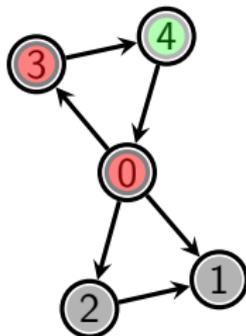
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



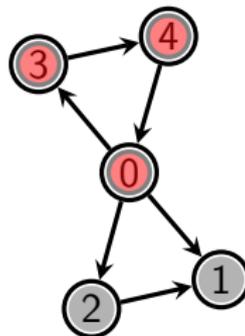
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



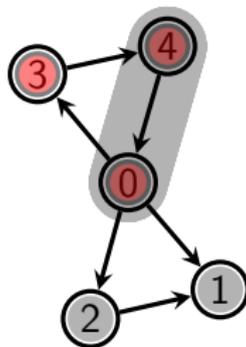
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



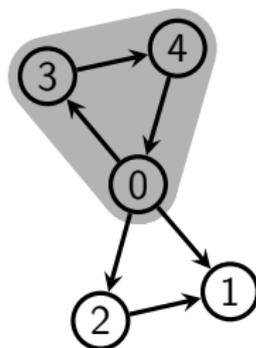
# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



# Détection de cycles orientés

## Exemple 5 (parcours tricolore)



# L'algorithme de détection d'un cycle orienté

Une légère adaptation du parcours en profondeur récursif nous permet d'arriver à nos fins :

---

## Algorithme 6 : CONTIENTCYCLEORIENTÉ( $G$ )

---

**Entrées** : un graphe orienté  $G$

**Sortie** : VRAI si  $G$  contient un cycle orienté FAUX sinon.

```

1 visités ← tableau( $G$ .nombre_sommets(), "green");
2 pour chaque sommet dans  $G$ .sommets() faire
3   |   si visités[sommet] == "green" alors
4   |   |   si ContientCycleOrientéRec( $G$ , sommet, visités) alors
5   |   |   |   renvoyer VRAI;
6 renvoyer FAUX;
```

---

# L'algorithme de détection d'un cycle orienté

---

**Algorithme 7** : CONTIENTCYCLEORIENTÉREC( $G$ , sommet, visités)

---

**Entrées** : un graphe orienté  $G$ , un sommet de  $G$ , un tableau visités, une liste résultat

**Sortie** : VRAI si  $G$  contient un cycle orienté accessible à partir de sommet  
FAUX sinon.

```

1 visités[sommet] ← "red";
2 pour chaque successeur dans  $G$ .successeurs(sommet) faire
3   |   si visités[successeur] == "green" alors
4   |   |   si ContientCycleOrientéRec( $G$ , successeur, visités) alors
5   |   |   |   renvoyer VRAI;
6   |   si visités[successeur] == "red" alors
7   |   |   renvoyer VRAI;
8 visités[sommet] ← "black";
9 renvoyer FAUX;

```

---

## Parcours en profondeur itératif

---

### Algorithme 8 : PROFONDEUR( $G$ , départ, visités=NIL)

---

**Entrées** : un graphe orienté  $G$ , un sommet de départ, un tableau (facultatif) visités de taille  $|V|$ .

**Sortie** : la liste des sommets de  $G$  accessibles depuis le départ dans l'ordre où le parcours en profondeur les a découverts.

```

1 résultat ← liste();
2 si visités = NIL alors visités ← tableau( $G$ .nombre_sommets(), FAUX);
3 a_traiter ← pile();
4 a_traiter.empiler(départ);
5 tant que a_traiter.pas_vide() faire
6     sommet ← a_traiter.dépiler();
7     si  $\neg$  visités[sommet] alors
8         résultat.ajouter_en_fin(sommet);
9         visités[sommet] ← VRAI;
10        pour chaque successeur dans
            renverser( $G$ .successeurs(sommet)) faire
11            si  $\neg$  visités[successeur] alors a_traiter.empiler(successeur) ;
12 renvoyer résultat;
```

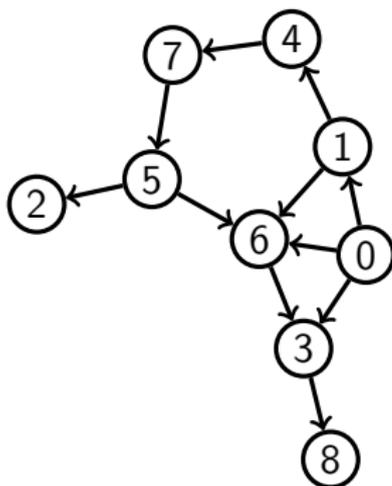
---

## Parcours en profondeur itératif

Note : il peut y avoir plusieurs occurrences d'un même sommet dans la pile. Ne pas l'interdire !

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

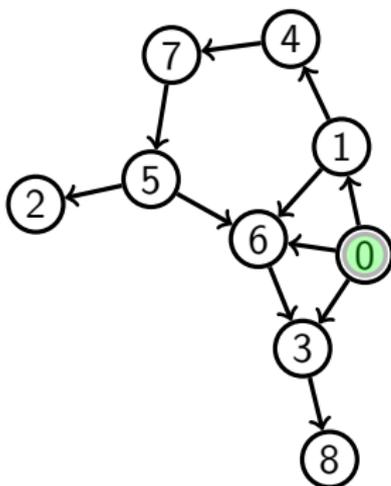
0	1	2	3	4	5	6	7	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

à traiter (pile)

résultat :

## Parcours en profondeur itératif : exemple

### Exemple 6 (départ = 0)



### Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

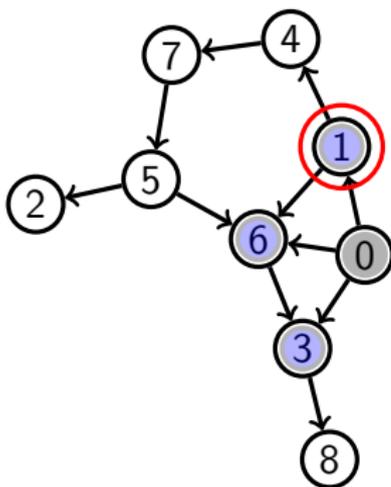
0

à traiter (pile)

résultat :

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓								

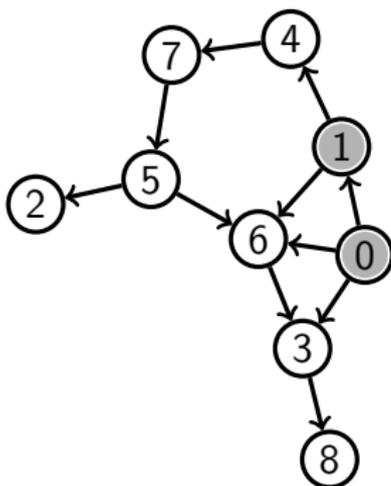
1
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓							

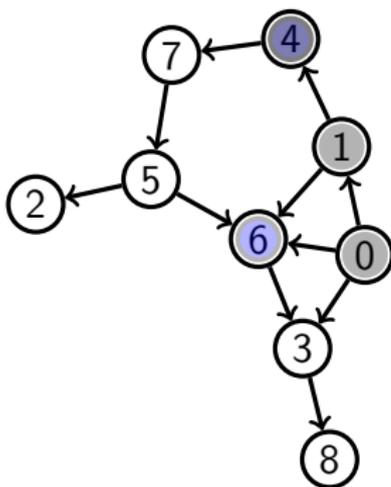
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓							

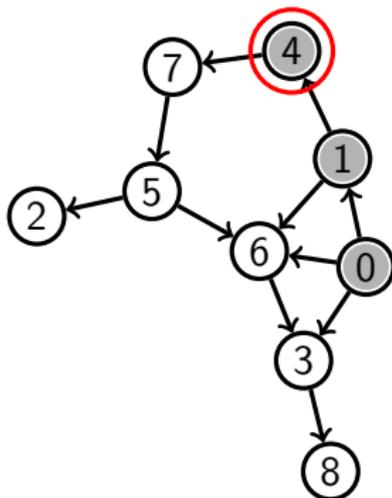
4
6
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓			✓				

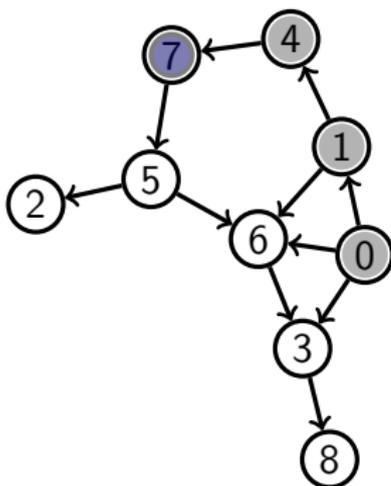
6
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4

# Parcours en profondeur itératif : exemple

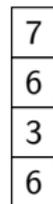
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓			✓				

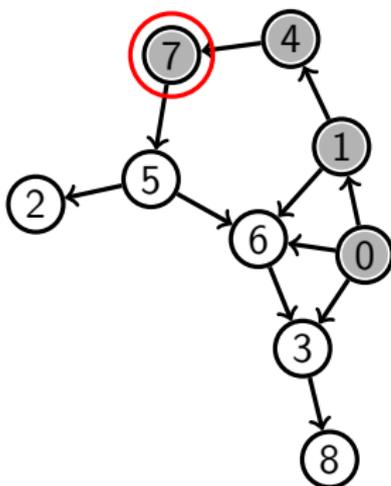


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓			✓			✓	

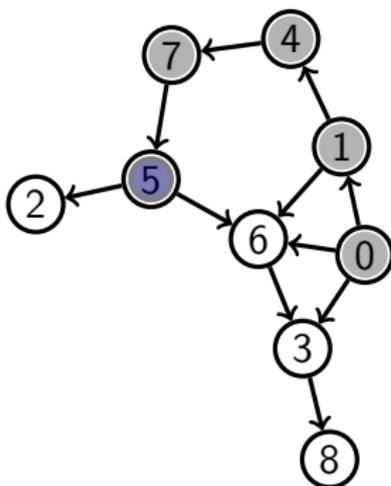
6
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7

# Parcours en profondeur itératif : exemple

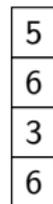
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓			✓			✓	

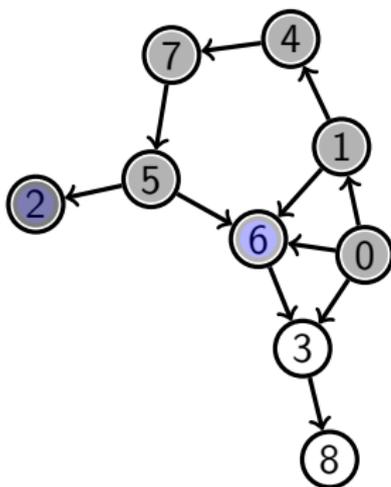


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7

# Parcours en profondeur itératif : exemple

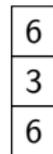
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓			✓	✓		✓	

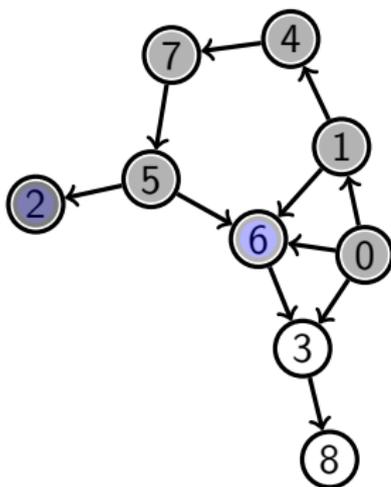


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓			✓	✓		✓	

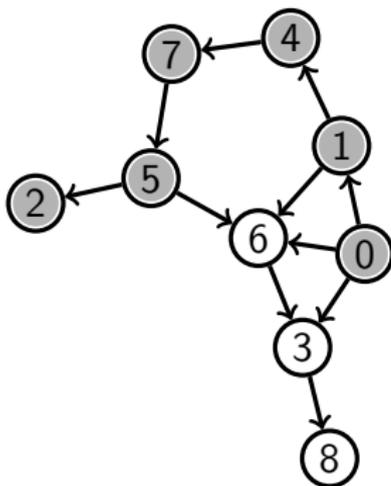
2
6
6
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5

# Parcours en profondeur itératif : exemple

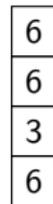
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓		✓	✓		✓	

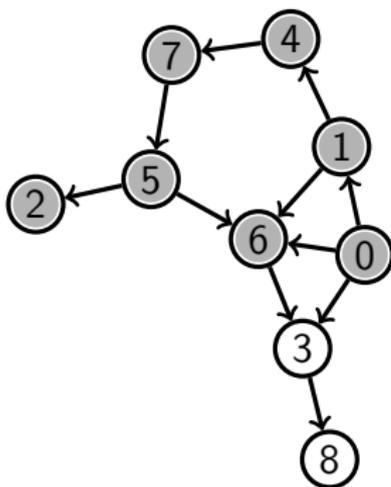


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2

# Parcours en profondeur itératif : exemple

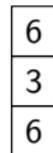
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓		✓	✓	✓	✓	

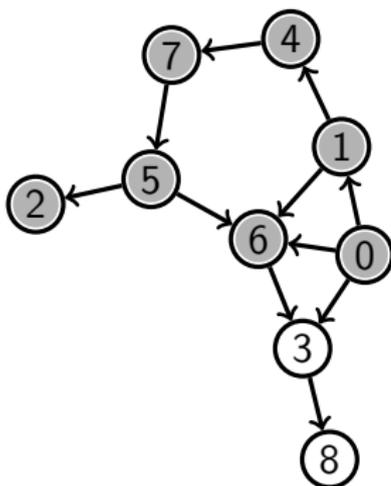


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6

# Parcours en profondeur itératif : exemple

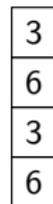
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓		✓	✓	✓	✓	

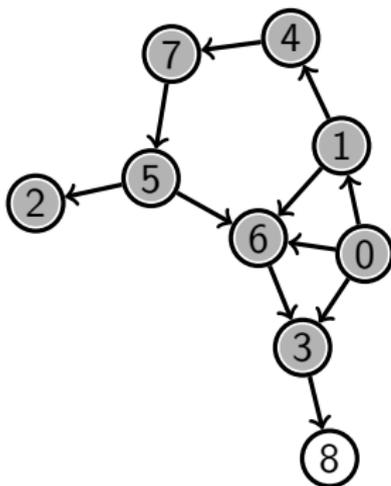


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	

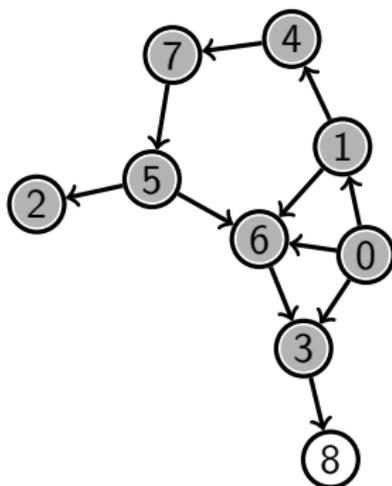


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6 3

# Parcours en profondeur itératif : exemple

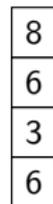
## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	

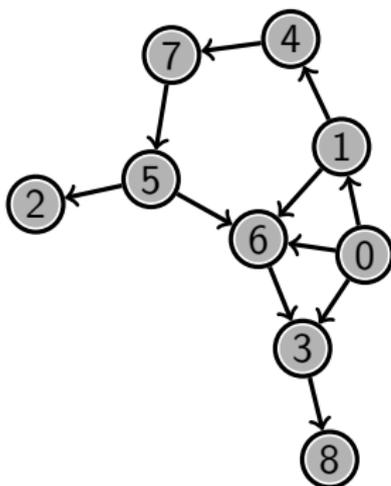


à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6 3

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

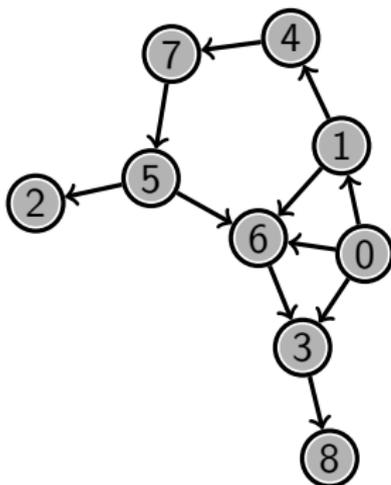
6
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6 3 8

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

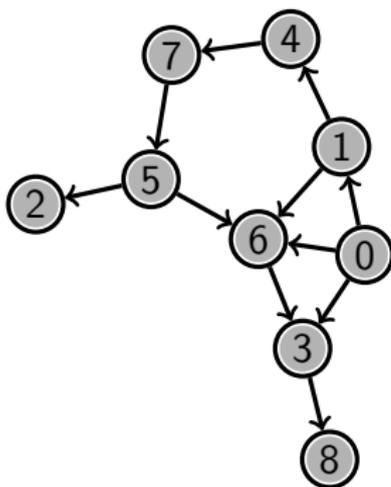
3
6

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6 3 8

## Parcours en profondeur itératif : exemple

### Exemple 6 (départ = 0)



### Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

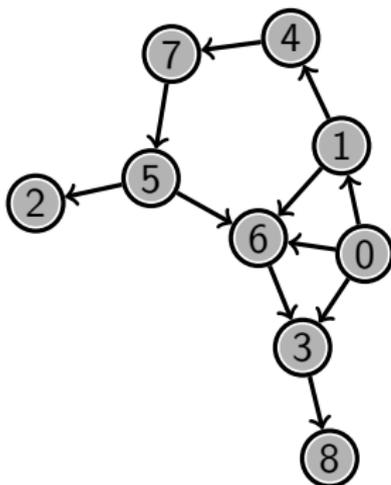
6
---

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6 3 8

# Parcours en profondeur itératif : exemple

## Exemple 6 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

à traiter (pile)

résultat : 0 1 4 7 5 2 6 3 8

## Parcours de graphe orienté en largeur

- si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;

## Parcours de graphe orienté en largeur

- si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;
- pour chaque successeur  $v$  non encore visité de  $u$  : placer  $v$  dans la file d'attente ;

## Parcours de graphe orienté en largeur

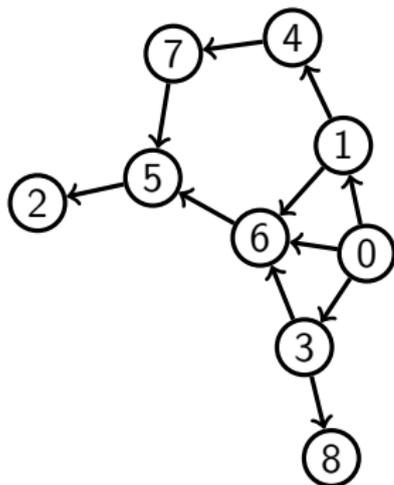
- si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;
- pour chaque successeur  $v$  non encore visité de  $u$  : placer  $v$  dans la file d'attente ;
- appliquer le même traitement aux éléments de la file jusqu'à ce qu'elle soit vide ;

## Parcours de graphe orienté en largeur

- si le sommet actuel  $u$  n'a pas encore été visité, l'afficher ;
- pour chaque successeur  $v$  non encore visité de  $u$  : placer  $v$  dans la file d'attente ;
- appliquer le même traitement aux éléments de la file jusqu'à ce qu'elle soit vide ;
- Ce parcours partitionne les sommets de  $G$  en fonction de leur **distance** au sommet de départ.

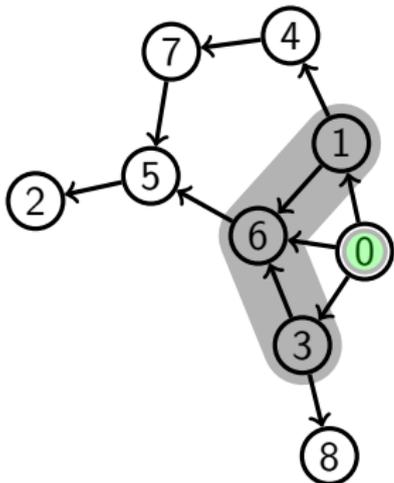
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



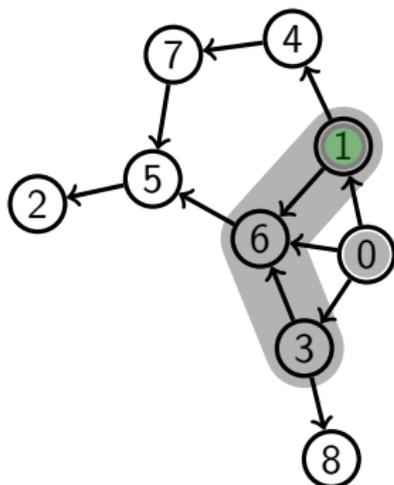
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



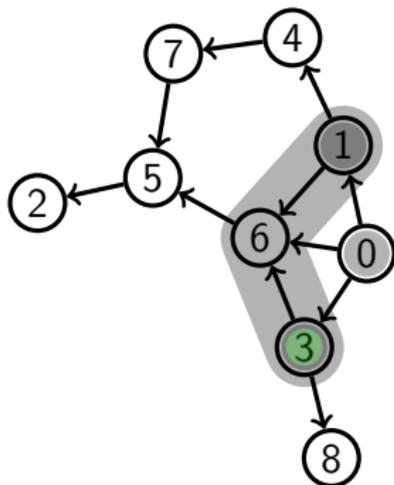
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



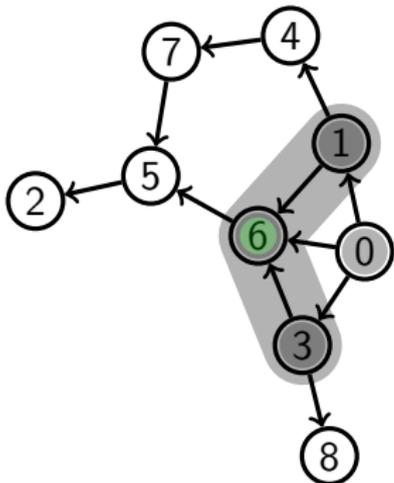
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



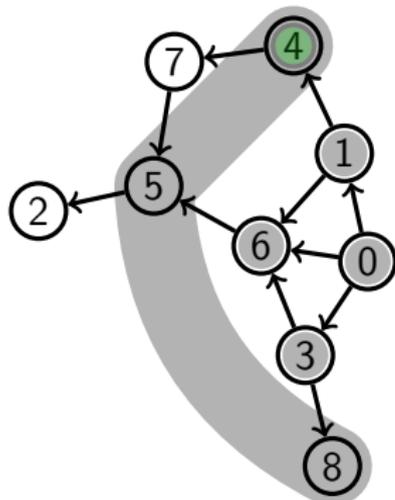
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



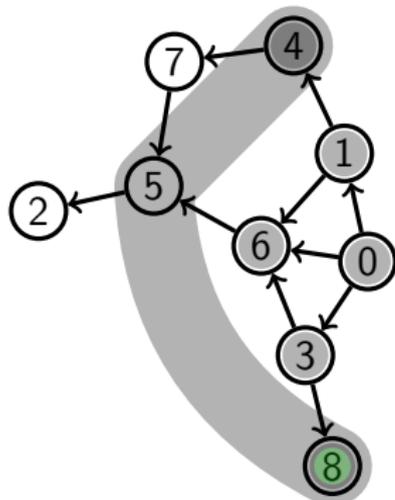
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



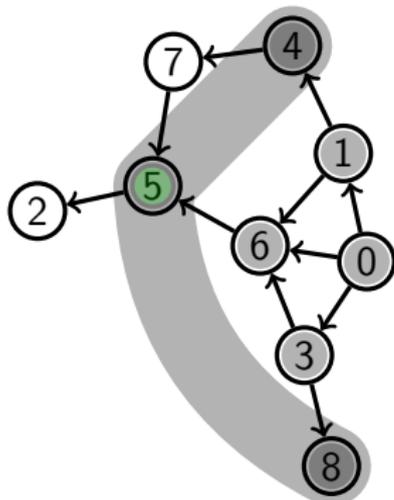
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



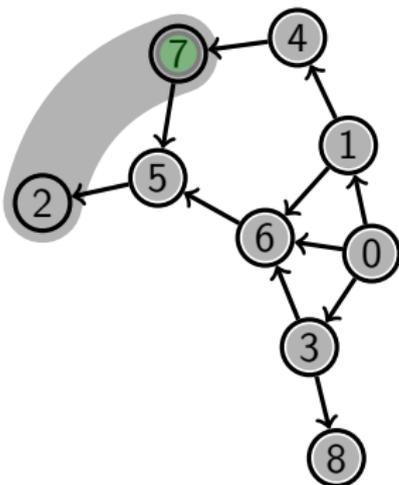
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



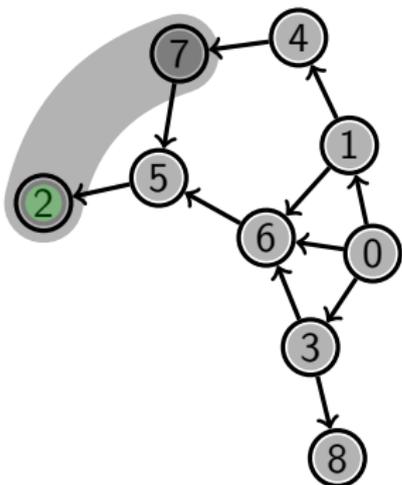
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



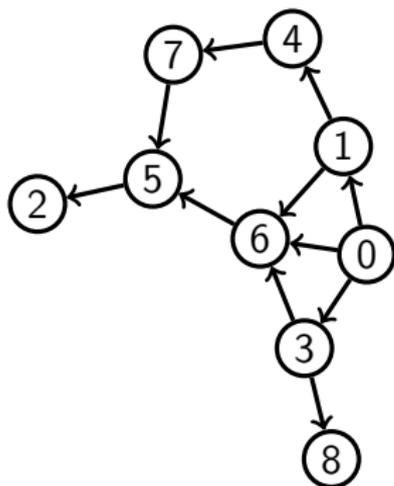
# Parcours en largeur itératif : exemple

Exemple 7 (départ = 0)



## Parcours en largeur itératif : exemple

### Exemple 7 (départ = 0)



### Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
---	---	---	---	---	---	---	---	---

à traiter (file) : 

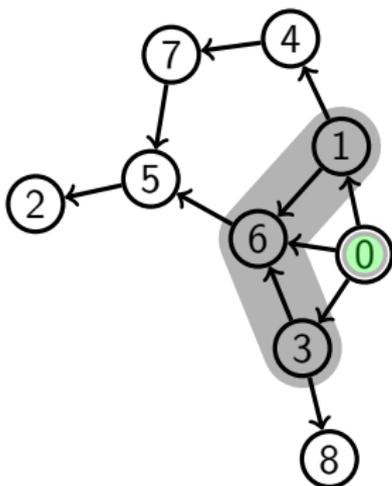
0
---

résultat :

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓								

à traiter (file) : 

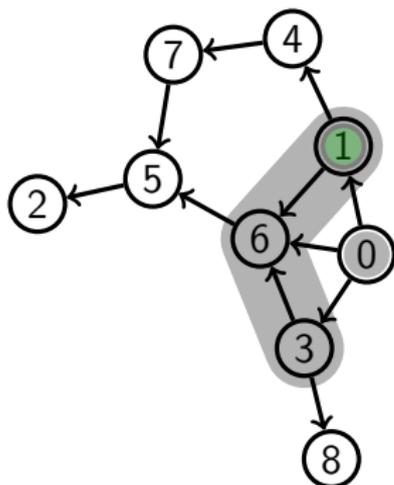
6	3	1
---	---	---

résultat : 0

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓							

à traiter (file) : 

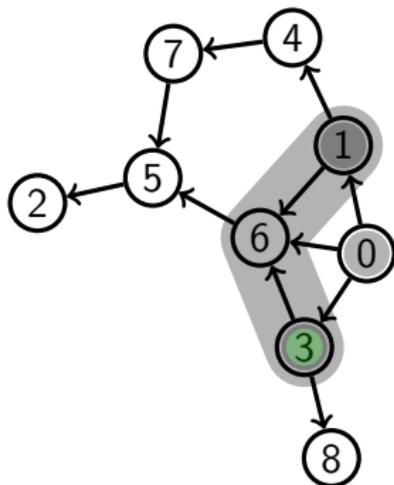
6	4	6	3
---	---	---	---

résultat : 0 1

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓		✓					

à traiter (file) : 

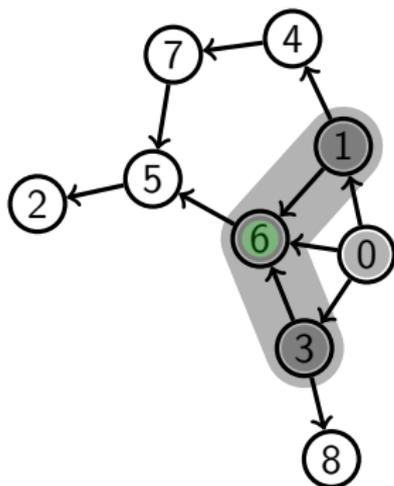
8	6	6	4	6
---	---	---	---	---

résultat : 0 1 3

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓		✓			✓		

à traiter (file) : 

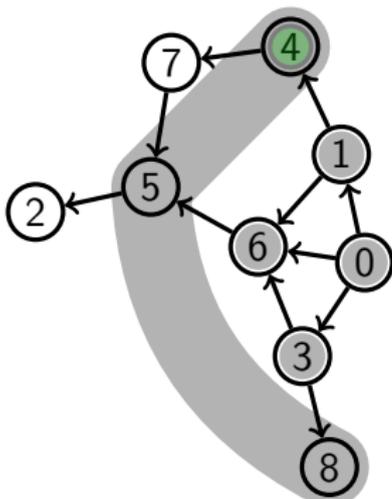
5	8	6	6	4
---	---	---	---	---

résultat : 0 1 3 6

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓		✓	✓		✓		

à traiter (file) : 

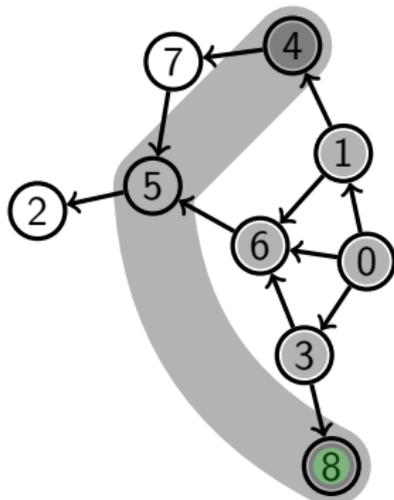
7	5	8	6	6
---	---	---	---	---

résultat : 0 1 3 6 4

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓		✓	✓		✓	✓	

à traiter (file) : 

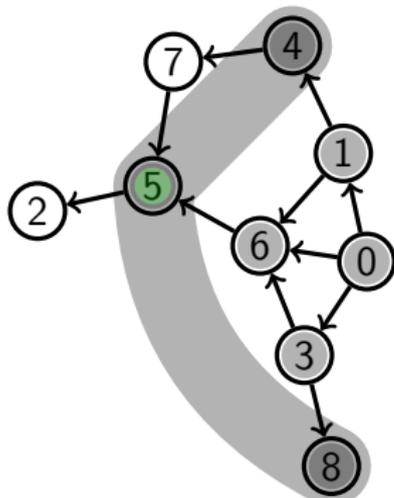
5	5	7	5
---	---	---	---

résultat : 0 1 3 6 4 8

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓		✓	✓	✓	✓		✓

à traiter (file) : 

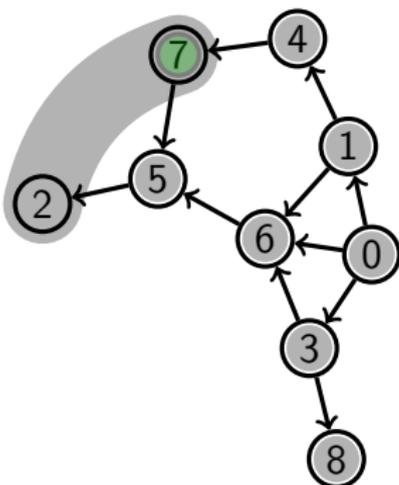
2	5	5	7
---	---	---	---

résultat : 0 1 3 6 4 8 5

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓		✓	✓	✓	✓	✓	✓

à traiter (file) : 

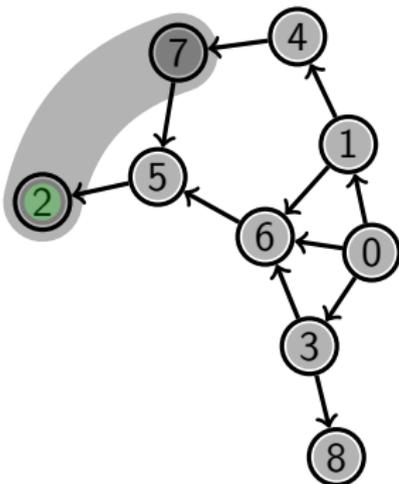
2	2	2
---	---	---

résultat : 0 1 3 6 4 8 5 7

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

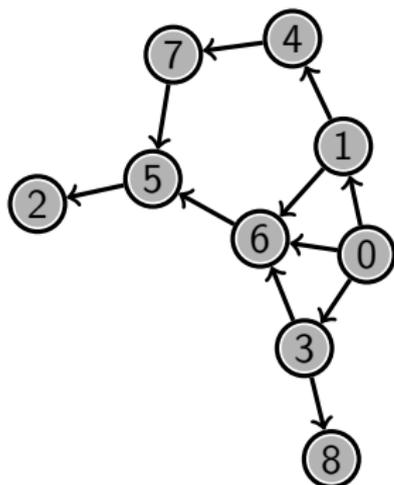
à traiter (file) :

résultat : 0 1 3 6 4 8 5 7 2

(file : fin à gauche, début à droite)

# Parcours en largeur itératif : exemple

## Exemple 7 (départ = 0)



## Les coulisses

visités : 

0	1	2	3	4	5	6	7	8
✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓	✓

à traiter (file) :

résultat : 0 1 3 6 4 8 5 7 2

(file : fin à gauche, début à droite)

---

**Algorithme 9 : LARGEUR( $G$ , départ, visités=NIL)**


---

**Entrées :** un graphe orienté  $G$ , un sommet de départ, un tableau (facultatif) visités de  $|V|$  cases indiquant les sommets déjà traités.

**Sortie :** les sommets de  $G$  accessibles depuis le départ dans l'ordre où le parcours en largeur les a découverts.

```

1 résultat ← liste();
2 si visités = NIL alors visités ← tableau( $G$ .nombre_sommets(), FAUX);
3 a_traiter ← file();
4 a_traiter.enfiler(départ);
5 tant que a_traiter.pas_vide() faire
6     sommet ← a_traiter.défiler();
7     si  $\neg$  visités[sommet] alors
8         résultat.ajouter_en_fin(sommet);
9         visités[sommet] ← VRAI;
10        pour chaque successeur dans  $G$ .successeurs(sommet) faire
11            si  $\neg$  visités[successeur] alors a_traiter.enfiler(successeur);
12 renvoyer résultat;
```

---

## Parcours en largeur itératif

Note : il peut y avoir plusieurs occurrences d'un même sommet dans la file. On peut l'interdire !

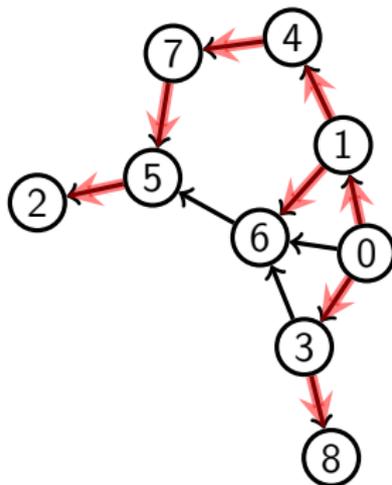
## Forêt recouvrante pour les parcours

Étant donné une exploration, le graphe obtenu à partir de  $G$  en gardant uniquement les arcs qui donne accès à un nouveau sommet découvert lors du parcours est la **forêt recouvrante**.

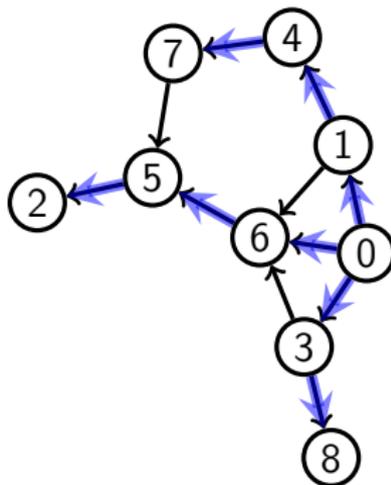
- La forêt recouvrante comprend tous les sommets du graphe  $G$ .
- C'est une union fini d'arbres, appelés **arbres de parcours**.

# Forêt recouvrante pour les parcours

## Exemple 8 (arbres de parcours partant de 0)



profondeur



largeur

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;
  - listes d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(\text{deg}^+(v))$  ;

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;
  - listes d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(\text{deg}^+(v))$  ;
- Chaque sommet est marqué visité une seule fois et chacun de ses successeurs est alors entré dans la pile ou la file.

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;
  - listes d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(\text{deg}^+(v))$  ;
- Chaque sommet est marqué visité une seule fois et chacun de ses successeurs est alors entré dans la pile ou la file.
- Nos parcours ont donc une complexité de :

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;
  - listes d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(\text{deg}^+(v))$  ;
- Chaque sommet est marqué visité une seule fois et chacun de ses successeurs est alors entré dans la pile ou la file.
- Nos parcours ont donc une complexité de :
  - $O(|V|^2)$  pour une matrice d'adjacence ;

## Complexité des parcours itératifs

- Pour chaque sommet  $v$ , on doit accéder à tous ses successeurs ;
  - matrice d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(|V|)$  ;
  - listes d'adjacence :  $G.\text{successeurs}(v)$  est en  $O(\text{deg}^+(v))$  ;
- Chaque sommet est marqué visité une seule fois et chacun de ses successeurs est alors entré dans la pile ou la file.
- Nos parcours ont donc une complexité de :
  - $O(|V|^2)$  pour une matrice d'adjacence ;
  - $O(|V| + |A|)$  pour des listes d'adjacence  
 $(\sum_{v \in V} \text{deg}^+(v) = |A|)$  ;

# Comparaison des algorithmes

Comparons les deux algorithmes de parcours itératifs :

## Profondeur

---



---

```

1 résultat ← liste();
2 si visités = NIL alors visités ←
  tableau(G.nombre_sommets(), FAUX);
3 a_traiter ← pile();
4 a_traiter.empiler(départ);
5 tant que a_traiter.pas_vide() faire
6   sommet ← a_traiter.dépiler();
7   si ¬ visités[sommet] alors
8     résultat.ajouter_en_fin(sommet);
9     visités[sommet] ← VRAI;
10    pour chaque successeur dans
      renverser(G.successeurs(sommet))
11     faire
12     si ¬ visités[successeur] alors
13       a_traiter.empiler(successeur)
14     ;
15 renvoyer résultat;
```

---



---

## Largeur

---



---

```

1 résultat ← liste();
2 si visités = NIL alors visités ←
  tableau(G.nombre_sommets(), FAUX);
3 a_traiter ← file();
4 a_traiter.enfiler(départ);
5 tant que a_traiter.pas_vide() faire
6   sommet ← a_traiter.dépiler();
7   si ¬ visités[sommet] alors
8     résultat.ajouter_en_fin(sommet);
9     visités[sommet] ← VRAI;
10    pour chaque successeur dans
      G.successeurs(sommet) faire
11     si ¬ visités[successeur] alors
12       a_traiter.enfiler(successeur) ;
13 renvoyer résultat;
```

---



---

Seul le type de la structure de données a\_traiter change !