



# 28 – Parcours en profondeur d'un graphe

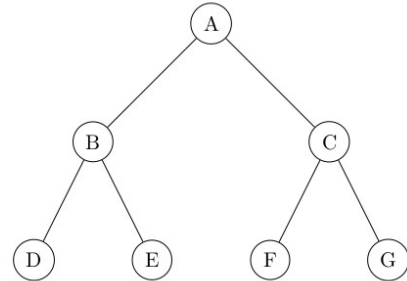
**Parcours en largeur** : utilise une \_\_\_\_\_ **Parcours en profondeur** : utilise une \_\_\_\_\_

## 1 - Rappel : parcours en profondeur d'un arbre

Nous en avons vu trois :

1. Le parcours **préfixe** (RGD) : on lit la racine puis sous-arbre gauche puis droite.
2. Le parcours **infixe** (GRD) : on part dans le sous-arbre gauche, la racine puis droite.
3. Le parcours **suffixe** ou postfixe (GDR) : sous-arbre gauche, droite puis racine.

Exemple en préfixe sur cet arbre binaire :



## 2 - Parcours en profondeur d'un graphe

### 2.1 Principe du parcours en profondeur dans un graphe $G = (S, A)$

Nous allons utiliser les attributs suivants :

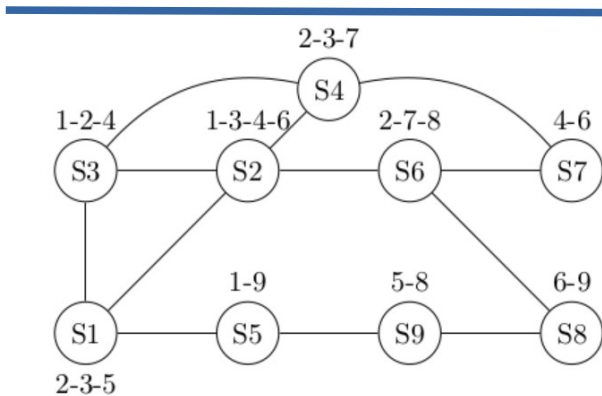
- un attribut **couleur** pour préciser l'état du sommet lors de l'exploration :
  1. **BLANC** : non découvert
  2. **GRIS** : le sommet a été visité
  3. **NOIR** : le sommet a été traité
- un attribut **parent** qui contient le sommet depuis lequel on a découvert ce sommet. VIDE au départ de l'exploration.

**Algorithme du parcours en profondeur** :

1. **INITIALISER** : Pour chaque sommet  $u$  de  $S$  :
  - on place BLANC dans couleur et
  - on place VIDE dans parent
2. **PARCOURIR** : Pour chaque sommet  $u$  de  $S$  :
  - Si  $u$  est BLANC
    - **visiter\_en\_profondeur**( $u$ )

**Algorithme de visiter\_en\_profondeur(u)**

1. **couleur** de  $u$  passe à GRIS
2. Pour chaque sommet  $v$  de la liste d'adj. de  $u$  :
  - Si  $v$  est BLANC
    - **parent** de  $v$  devient  $u$
    - **visiter\_en\_profondeur**( $v$ )
3. **couleur** de  $u$  passe à NOIR puisqu'on a testé toutes ses arêtes ou arcs
4. 2.2 Exemple de déroulement de l'algorithme de parcours en profondeur

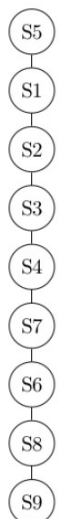
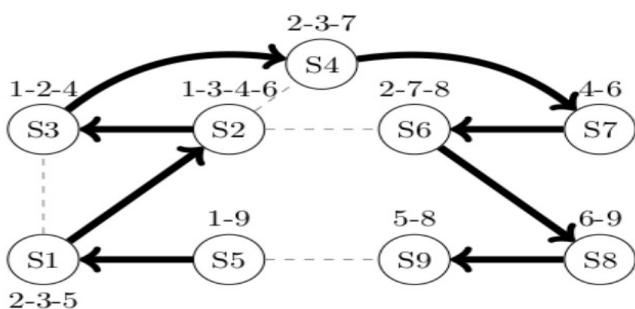


### 2.2 Exemple de déroulement de l'algorithme de parcours en profondeur (voir votre feuille)

Sommets



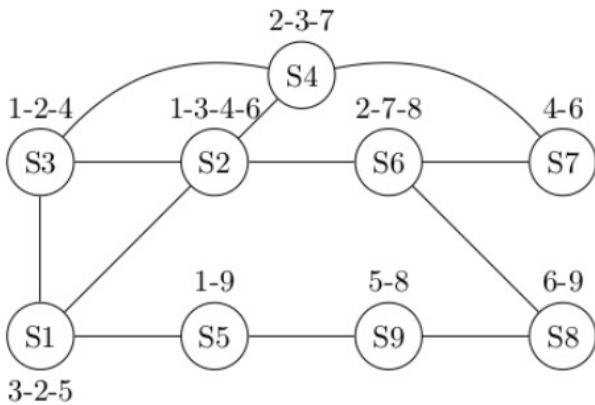
Arbre de parcours



01° Sur l'Arbre de parcours obtenu, quel est l'enchaînement de sommets obtenu de S5 à S6 ?

02° S'agit-il d'un chemin minimum en terme de nombre d'arêtes ?

03° Regardons si l'ordre des sommets dans les listes d'adjacence a une importance. Réaliser le parcours en profondeur sur ce "nouveau" graphe. Comparer votre Arbre de parcours à l'ancien.



Sommets



04° On utilise une fois chaque sommet comme centre de recherches. Combien de fois utilise-t-on les arêtes ?

05° Nous allons chercher la complexité de cet algorithme en prenant comme référence le nombre de fois où on teste si un sommet est BLANC. Notons a le nb d'arêtes. Quelle est la complexité ?

08° Quelle va être la forme de la forêt obtenue avec ce graphe ? (la seule différence vient du fait que les sommets 4 et 7 sont isolés des autres)

Sommets

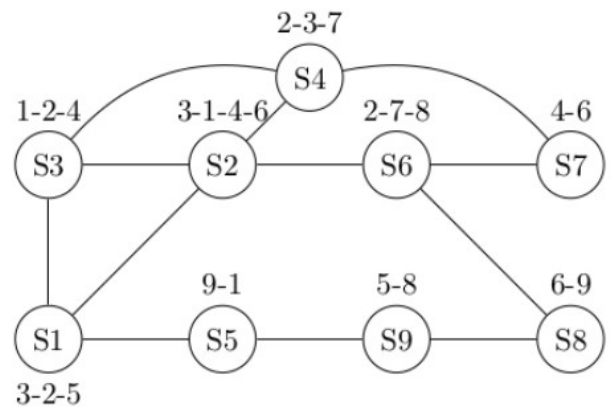


Le coût total d'exécution dépend en réalité du nombre de sommets et du nombre d'arêtes. A cause de la boucle initiale sur les sommets, l'algorithme assure qu'on explore chaque sommet même en cas de graphe non convexe.

On peut donc écrire  $\Theta(s+a)$

On rappelle que pour l'algorithme de parcours en largeur, on écrit simplement  $O(s+a)$  car si le graphe est non convexe, on ne passe pas forcément par tous les sommets et toutes les arêtes.

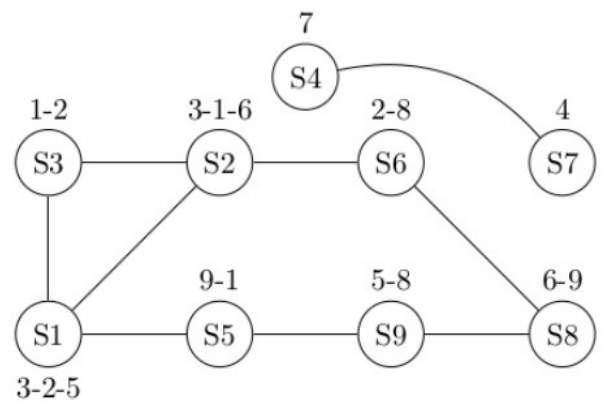
06° D'autres listes d'adjacences : vous devriez voir qu'on peut avoir un arbre non filiforme même avec un graphe connexe.



Sommets



07° Cet algorithme peut-il trouver le plus court chemin en terme d'arêtes ? A quoi peut-il servir ?



### 3 - Algorithme de parcours en profondeur

#### ALGORITHME PARCOURS EN PROFONDEUR

→ on initialise tous les sommets

POUR chaque sommet  $u$  appartenant au graphe  $g$

$u.couleur \leftarrow$  BLANC  
     $u.parent \leftarrow$  VIDE

Fin Pour

→ on lance le traitement des sommets un par un

POUR chaque sommet  $u$  appartenant au graphe  $g$

    SI  $u.couleur$  est BLANC  
        → si on arrive ici, c'est que le sommet n'a pas encore été découvert  
        **visiter\_en\_profondeur**( $u$ )  
    Fin Si

Fin Pour

Renvoyer VIDE ( $\emptyset$ )

#### ALGORITHME de visiter\_en\_profondeur( $u$ )

$u.couleur \leftarrow$  GRIS

POUR chaque sommet  $v$  de la liste d'adjacence du sommet  $u$

    SI  $v.couleur$  est BLANC  
        → si on arrive ici, c'est que le sommet n'a pas encore été visité  
         $v.parent \leftarrow u$ .  
        **visiter\_en\_profondeur**( $v$ )

    Fin Si

Fin Pour

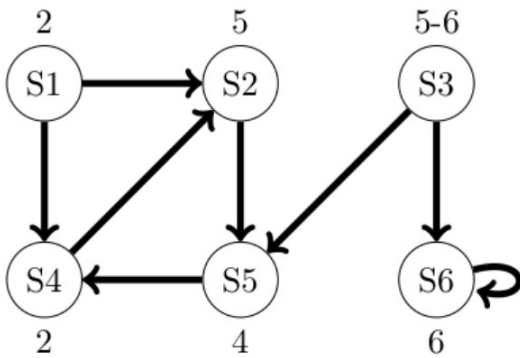
→ ici, tous les sommets adjacents ont été tentés

$u.couleur \leftarrow$  NOIR

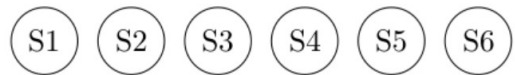
Renvoyer VIDE ( $\emptyset$ )

### 4 - Exercices

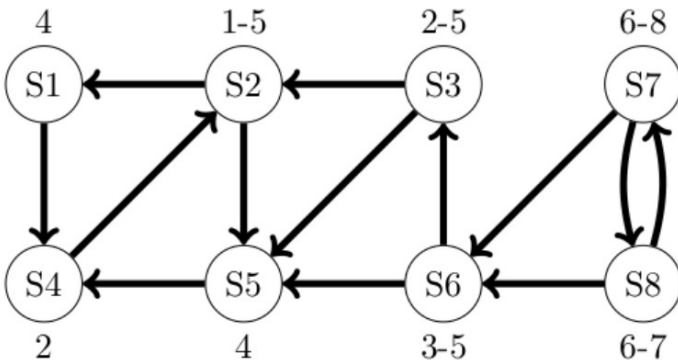
✎ 09° Explorer en profondeur ce graphe orienté pour tracer son arbre ou sa forêt de parcours.



Sommets



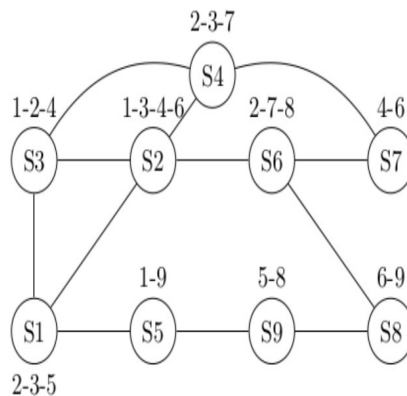
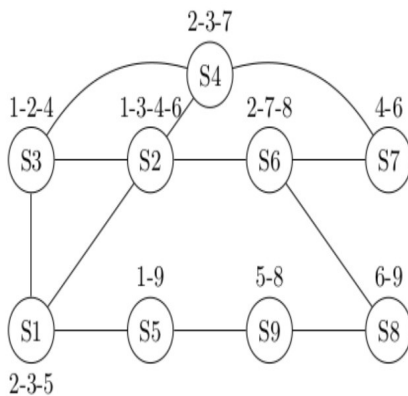
✎ 10° Explorer en profondeur ce graphe orienté pour tracer son arbre ou sa forêt de parcours.



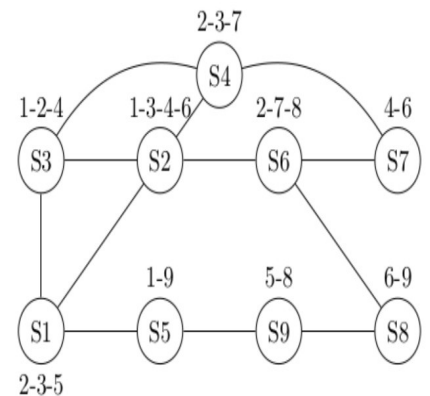
Sommets

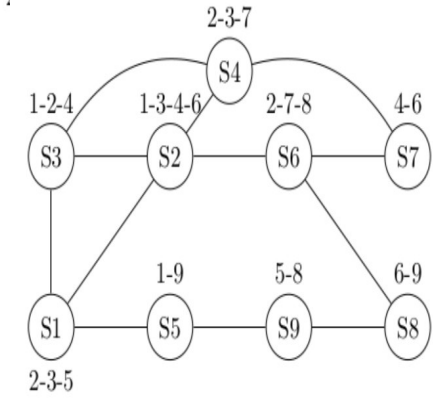
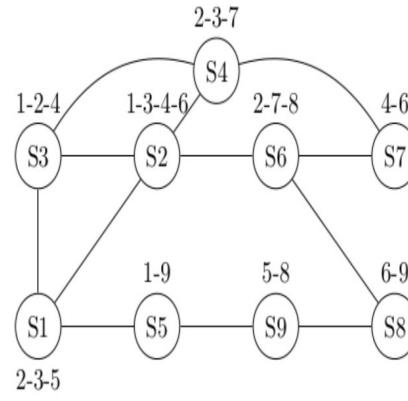
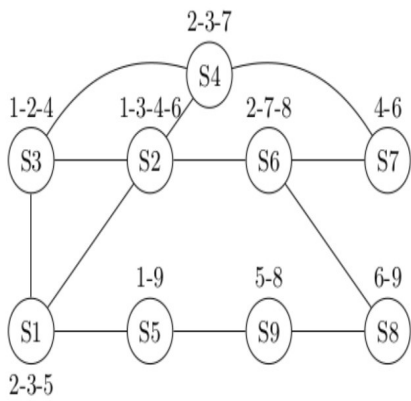
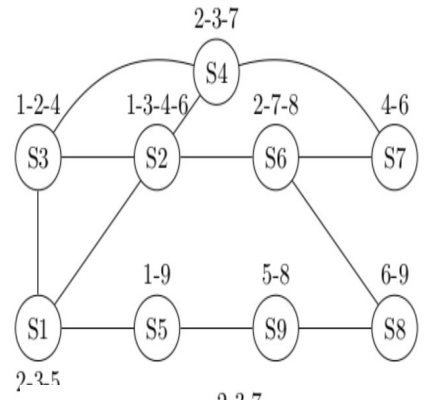
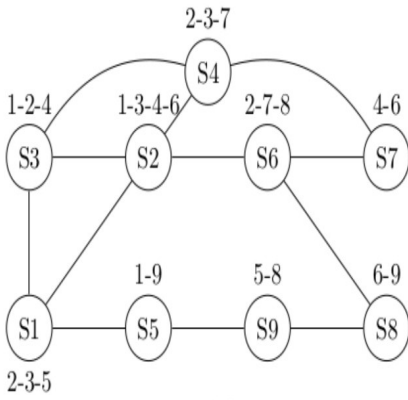
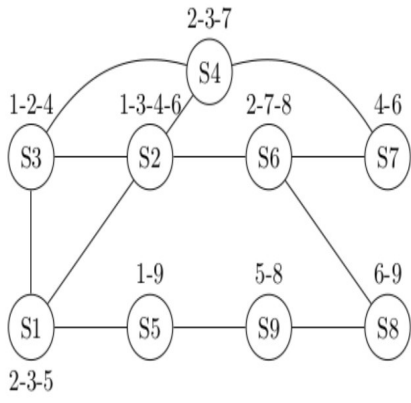
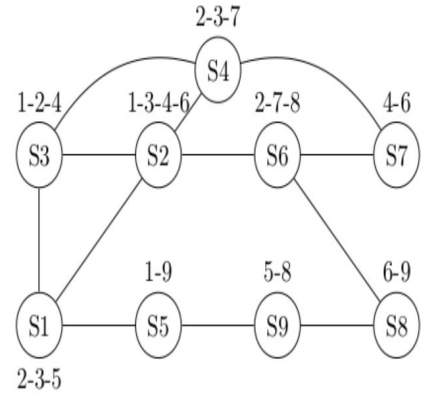
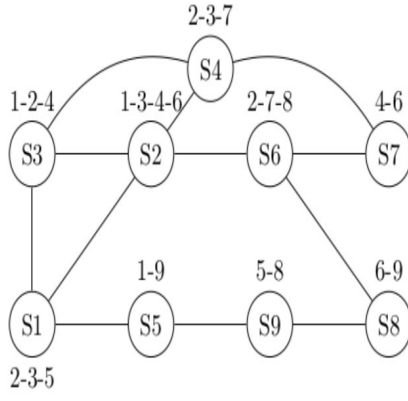
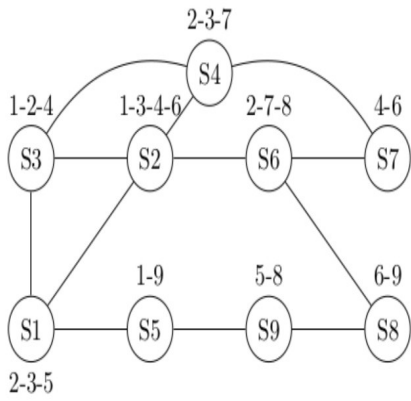
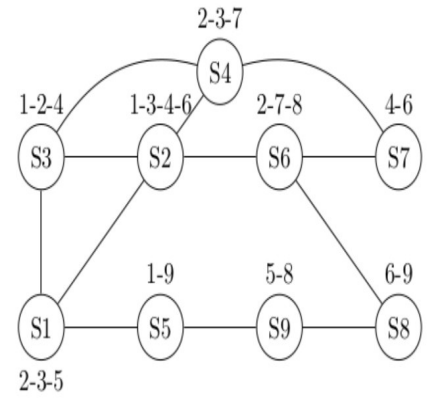
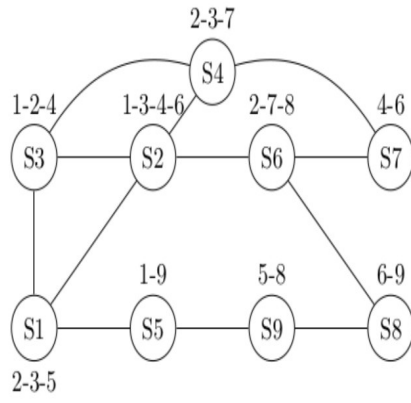
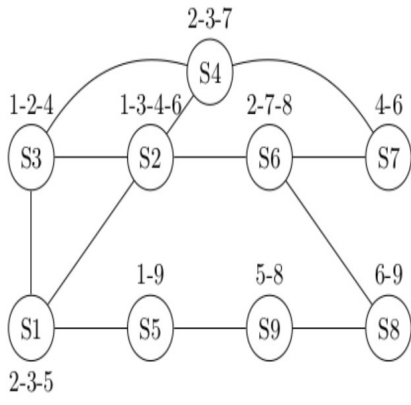


du graphe de l'exemple :



Etapes du déroulement





## PARCOURS EN PROFONDEUR VERSION 1 : avec les couleurs

```
# CONSTANTES =====
BLANC = 0
GRIS = 1
NOIR = 2

# FONCTIONS =====
def parcours_profondeur(g:'dict[int, list]') -> dict:
    """Renvoie les informations (les parents) du parcours en profondeur"""
    # INITIALISATION
    parcours = {} # Création du dictionnaire (qui sera un dict de dict)
    for u in g.keys(): # Pour chaque sommet du graphe
        parcours[u] = {} # La clé u de parcours a comme valeur associée un dict
        parcours[u]['couleur'] = BLANC # Initialisation de la couleur
        parcours[u]['parent'] = None # Initialisation du parent
    # PARCOURIR
    for u in g.keys(): # Pour chaque sommet du graphe
        if parcours[u]['couleur'] == BLANC: # S'il est encore Non découvert
            visiter_profondeur(u, g, parcours) # Visite le sommet
    return parcours

def visiter_profondeur(u:int, g:'dict[int, list]', parcours:dict) -> None:
    """Visite un sommet u en particulier"""
    parcours[u]['couleur'] = GRIS # Signale que u est découvert
    for v in g[u]: # Pour chaque sommet v de la liste d'adj de u
        if parcours[v]['couleur'] == BLANC: # Si v est non découvert
            parcours[v]['parent'] = u # u est son parent
            visiter_profondeur(v, g, parcours) # on lance la visite de v
    parcours[u]['couleur'] = NOIR # u est totalement exploré

def donner_chemin(sommet_initial, sommet_final, parcours:dict) -> list: voir le site

# PROGRAMME PRINCIPAL =====
if __name__ == '__main__':
    graphe = { 5: [9, 1], 6: [2, 7, 8], 7: [4, 6], 8: [6, 9], 9: [5, 8], 1: [3, 2, 5],
              2: [3, 1, 4, 6], 3: [1, 2, 4], 4: [2, 3, 7] }
    parcours = parcours_profondeur(graphe)
    print(parcours)
    print("9 vers 2 : ", donner_chemin(9, 2, parcours))
    print("9 vers 5 : ", donner_chemin(9, 5, parcours))
```

### VERSION 2 : sans couleur

```
def parcours_profondeur(g):
    # INITIALISATION
    d = []

    # PARCOURIR
    for u in g.keys():
        if not(u in d):
            visiter_profondeur(u, g, d)
    return d

def visiter_profondeur(u, g, d):
    """Visite un sommet u en particulier"""
    d.append(u)
    for v in g[u]:
        if not(v in d):
            visiter_profondeur(v, g, d)
    # u est exploré
```

### VERSION 3 : impératif (Pile)

```
def parcours_profondeur(g):
    # INITIALISATION
    d = [] # Tableau des sommets découverts

    # PARCOURIR
    for u in g.keys():
        pile = []
        pile.append(u)

        # Equivalent impératif de visiter(u)
        while pile: # TQ pile pas vide
            s = pile.pop() # On dépile
            if not(s in d):
                d.append(s) # s est découvert
                for v in g[s]:
                    pile.append(v)

    return d
```