

Examen de théorie des graphes — Janvier 2019

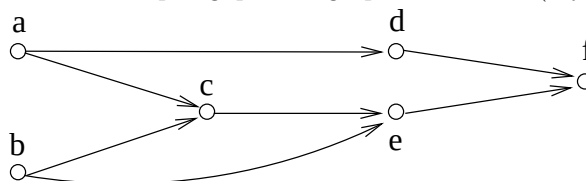
Consignes : Il est attendu que les réponses fournies soient clairement justifiées. La clarté, la rédaction et la justification des réponses fournies interviennent dans la notation. Feuilles distinctes pour théorie et exercices !

- Pour les étudiants **n'ayant PAS présenté** le projet.

- Th. 1 Enoncer et démontrer le théorème de Dirac.
- Th. 2 Donner un exemple de graphe non orienté possédant au moins deux cycles dont la matrice d'adjacence est irréductible, mais pas primitive. Pour cet exemple, quelle en est la période ?
- Th. 3 Enoncer une caractérisation algébrique des graphes bipartis.
- Th. 4 Définir les nombres de Ramsey. Expliquer pourquoi $R(3, 3) > 5$?
Comment généraliser les nombres de Ramsey à plus de 2 couleurs ?

- Pour les étudiants **ayant présenté** le projet.

- Th. 1 Définir la notion de graphe hamiltonien. Donner un exemple de graphe hamiltonien et un exemple de graphe non hamiltonien. Ces graphes auront au moins 6 sommets.
- Th. 2 Fournir tous les tris topologiques du graphe ci-dessous (il y en a 7) :



- Th. 3 a) Définir la notion de matrice primitive.
- b) La matrice suivante est-elle primitive ? (plusieurs justifications sont possibles)

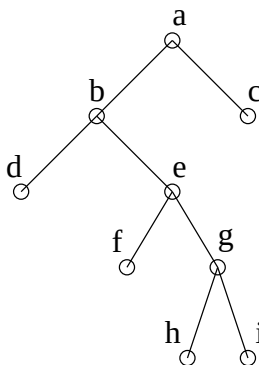
$$M = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

- c) Sachant que ses valeurs propres sont

$$\frac{1}{2} (1 + \sqrt{5}) \simeq 1,618; \quad \frac{1}{2} (1 - \sqrt{5}) \simeq -0,618; \quad 0$$

quels renseignements tirez-vous sur M^n quand $n \rightarrow \infty$?

- d) Représenter le graphe orienté ayant M pour matrice d'adjacence.
- Th. 4 Donner les parcours préfixe, infixé et suffixé de l'arbre ci-dessous



• • Pour **TOUS** les étudiants — partie exercices

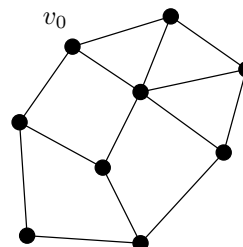
Ex. 1 On considère l'algorithme suivant auquel on fournit en entrée un graphe simple non orienté $G = (V, E)$. Pour rappel, $\nu(u)$ dénote l'ensemble des voisins de u .

```

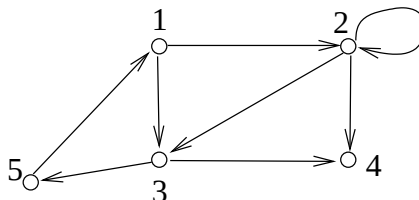
Considérer un sommet quelconque  $v_0 \in V$ 
Composante :=  $\{v_0\}$ , New :=  $\{v_0\}$ , Aretes :=  $\emptyset$ 
Tant que New  $\neq \emptyset$ 
  Voisins :=  $\emptyset$ 
  pour tout sommet  $u$  appartenant à New
    Voisins := Voisins  $\cup \nu(u)$ 
  New := Voisins \ Composante
  pour tout sommet  $v$  appartenant à New
    sélectionner une arête  $\{v, w\}$  telle que  $w \in \text{Composante}$ 
    ajouter cette  $\{v, w\}$  à Aretes
  Composante := Composante  $\cup$  New

```

- Appliquer l'algorithme au graphe ci-contre.
- Après l'exécution de cet algorithme, que contient **Composante**? Justifier.
- quelles propriétés possède le graphe $(\text{Composante}, \text{Aretes})$ obtenu? Justifier.
- Dans quelle situation « réelle » pourrait-on utiliser cet algorithme?



Ex. 2 On donne le graphe orienté ci-dessous



- Donner sa matrice d'adjacence A .
- Donner les éléments de la diagonale de A^3 . Justifier.
- Quel est le nombre minimum d'arc(s) à ajouter pour rendre le graphe fortement connexe? Fournir ce(s) arc(s).
- Donner un chemin simple de longueur maximale. Justifier.
- Avec les notations du cours, si ce graphe est vu comme un ensemble de pages Web et de liens, donner les matrices H (hyperliens) et S (stochastique) utilisées dans l'algorithme du PageRank. Comment calculerait-on la matrice G utilisée par Google (une formule détaillée suffit).

Ex. 3 On considère un graphe planaire connexe G ayant 8 faces triangulaires et 18 faces carrées. De chaque sommet de G partent trois faces carrées et une face triangulaire. Déterminer le nombre de sommets et le nombre d'arêtes de G . Justifier votre raisonnement.

- Ex. 4
- Prouver que dans un graphe simple connexe (non orienté) deux chemins simples de longueur maximale ont toujours un sommet commun.
 - Prouver que si un graphe possède exactement deux sommets de degré impair, alors ces sommets sont connectés par un chemin.