



## Solution de l'examen de théorie des graphes

### Session 1, jeudi 16 janvier 2020

▷ **Exercice 1.**

**1.1.** Le graphe est le graphe complet  $K_5$ . L'arête  $\{i, j\}$  est l'arête qui correspond au domino  $(i, j)$ .

**1.2.** Le graphe est le graphe complet  $K_5$  donc le degré de chaque sommet est de 4, donc pair. Par suite le graphe est eulérien et il possède un cycle eulérien.

▷ **Exercice 2.** (5 points)

**2.1.** Si  $G$  est connexe, alors il possède un sous-arbre couvrant qui possède  $n - 1$  arêtes. Mais  $G$  possède exactement  $n - 1$  arêtes.  $G$  coïncide donc avec ce sous-arbre couvrant. Ce qui est impossible car  $G$  n'est pas un arbre.

**2.2.** Soit  $p$  le nombre de composantes connexes de  $G$ ;  $p$  est supérieur ou égal à 2. Notons  $n_1, \dots, n_p$  le nombre de sommets de ces composantes connexes. On a  $n = n_1 + \dots + n_p$ . Si aucune composante connexe n'est un arbre alors le nombre d'arêtes de chaque composante connexe  $G_i$  est au moins égale à  $n_i$ . Par suite le nombre d'arêtes de  $G$  est au moins égale à  $n$ .

**2.3.** Si chaque composante connexe est un arbre alors le nombre d'arête de  $G$  est de  $(n_1 - 1) + \dots + (n_p - 1) = n - p$  qui ne peut être égale à  $n - 1$  car  $p \geq 2$ . D'où la contradiction.

**2.4.** Si  $p = 2$  alors la composante connexe  $G_1$  qui est un arbre possède  $n_1 - 1$  arêtes et la composante connexe  $G_2$  qui n'est pas un arbre possède  $(n_2 - 1) - (n_1 - 1) = n_2$  arêtes. Cette composante connexe possède  $n_2$  sommets. Si on considère un sous-arbre couvrant de cette composante connexe, elle possède  $n_2 - 1$  arêtes. Par suite l'ajout d'une arête crée un cycle qui est le seul cycle de cette composante connexe.

▷ **Exercice 3.** On construit le graphe des rencontres : les sommets représentent les élèves ; une arête  $\{i, j\}$  signale que les élèves  $i$  et  $j$  se sont rencontrés. Il

reste alors à proposer une coloration du graphe utilisant un nombre minimum de couleurs. Chaque couleur correspondra à une place assise. La coloration montre que la bibliothèque dispose d'au moins quatre places assises, car le graphe contient une clique à quatre sommets  $B - E - F - G$ . Ces quatre places assises sont suffisantes.

▷ **Exercice 4.**

**4.1.** Le nombre de chaînes fermées de longueur  $k$  allant de  $v_i$  à  $v_i$  est égale au  $i$ -ième terme de la diagonale de la matrice  $A^k$ . Donc la quantité recherchée est  $\text{trace}(A^k)$ . Or  $A$  est symétrique, donc diagonalisable dans une base orthonormée de vecteurs propres. Par suite  $\text{trace}(A^k) = \sum_{i=1}^n \lambda_i^k$ .

**4.2.** 1.  $c_1 = -\text{trace}(A) = 0$ .

2. On a

$$(-1)^2 \sum_{J \subset \{1, \dots, n\}, \text{Card}(J)=2} \det(A_J).$$

Les seules matrices  $A_J$  d'ordre 2 non nuls sont de la forme

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix},$$

ce qui correspond au cas où on a une arête entre les sommets correspondants. D'où le résultat

3. On a

$$(-1)^3 \sum_{J \subset \{1, \dots, n\}, \text{Card}(J)=3} \det(A_J).$$

Les seules matrices  $A_J$  d'ordre 3 non nuls sont de la forme

$$\det \begin{pmatrix} 0 & a & b \\ a & 0 & c \\ b & c & 0 \end{pmatrix}.$$

avec  $a, b$  et  $c$  dans  $\{0, 1\}$ . Son déterminant vaut  $2abc$ . Le seul cas où il est non nul correspond à  $a = b = c = 1$ , c'est à dire où cette sous matrice correspond à un triangle. D'où le résultat.