

Math matiques discr tes

Examen du mercredi 22 juin 2016

Dur e : 3 heures

Document autoris  : une feuille A4 manuscrite

Appareils  lectroniques  teints et rang s

Pr liminaires : *Ce sujet est constitu  de 5 exercices qui peuvent  tre trait s dans l'ordre de votre choix. Il est donc vivement conseill  de lire l'int gralit  du sujet avant de commencer. Il est bien entendu pr f rable de ne faire qu'une partie du sujet correctement plut t que de tout b cler.*

Toutes les r ponses doivent  tre justifi es.

Exercice 1 : mod lisation *(bar me indicatif : 2 points)*

On souhaite conna tre le nombre d'associations et de personnes n cessaires pour remplir les conditions suivantes :

- chaque personne est membre d'exactement deux associations,
- chaque association comprend exactement k membres ($k \in \mathbb{N}, k \geq 2$),
- deux associations ont toujours exactement un membre en commun.

1. Mod liser ce probl me par un graphe o  chaque sommet repr sente une association. Quel est le graphe obtenu? Justifier.
2. En d duire, en fonction de k , le nombre d'associations et de personnes n cessaires pour remplir les conditions ci-dessus.

Exercice 2 : tour de taille des graphes r guliers *(bar me indicatif : 4 points)*

Soit un entier $k \geq 2$ et un graphe $G = (S, A)$ k -r gulier, c'est- dire que tous ses sommets ont degr  exactement k .

1. Montrer que G contient un cycle de longueur au moins $k + 1$. (*Indication : consid rer un chemin maximal et les voisins d'une de ses extr mit s*)

Cela  tablit l'existence de « grands » cycles dans les graphes r guliers.   l'inverse, on d finit le *tour de taille* de G , not  $t(G)$, comme la longueur de son cycle (non vide) le plus court. Le but de cet exercice est de d terminer une relation entre le tour de taille d'un graphe k -r gulier et son nombre de sommets.

Soit s_0 un sommet de G et r un entier tel que $r < \frac{t(G)-1}{2}$. On note $B_r(s_0)$ la *boule ferm e de centre s_0 et de rayon r* :

$$B_r(s_0) = \{s \in S \mid d(s_0, s) \leq r\} \quad (\text{o  } d(\dots) \text{ d signe la distance entre sommets de } G)$$

et $G_r(s_0)$ le sous-graphe induit par $B_r(s_0)$ (c'est- dire le graphe dont l'ensemble de sommets est $B_r(s_0)$ et dont les ar tes sont les  l ments de A reliant deux sommets de $B_r(s_0)$).

2. Montrer que $G_r(s_0)$ ne contient pas de cycle.
(*Indication : par l'absurde, consid rer un cycle γ et $v \in \gamma$   distance maximale de s_0*)
3. Pour un entier i tel que $0 \leq i \leq r$, combien G a-t-il de sommets   distance i de s_0 ? En d duire le cardinal de $B_r(s_0)$. K'
4. **Application num rique.** On suppose maintenant que $k = 3$. Donner une majoration du tour de taille de G en fonction de son nombre de sommets, en admettant que le r sultat de la question pr c dente reste vrai pour $r = \lfloor \frac{t(G)-1}{2} \rfloor$.

Exercice 3 : r currences dans les graphes *(bar me indicatif : 6 points)*

Consid rons les deux sch mas de preuve ci-dessous :

Sch ma 1 *On suppose que \mathcal{P}_m est vraie pour tout $m < n$. On consid re un graphe G quelconque de taille n ,   partir duquel on construit un graphe de taille $m < n$, qui v rifie donc \mathcal{P}_m par hypoth se de r currence. On montre ensuite que cela entra ne que G v rifie \mathcal{P}_n .*

Sch ma 2 *On suppose que \mathcal{P}_m est vraie pour tout $m < n$. On consid re un graphe G de taille m pour un certain $m < n$ v rifiant \mathcal{P}_m ,   partir duquel on construit un graphe de taille n , et on montre que ce nouveau graphe v rifie \mathcal{P}_n .*

1. Quel est le sch ma adapt  pour prouver l'h r dit  d'une propri t  \mathcal{P}_n portant sur des graphes de taille n dans chacun des deux cas suivants? Pourquoi?
 - a. si \mathcal{P}_n est de type existentiel : « Il existe un graphe de taille n tel que... » ;
 - b. si \mathcal{P}_n est de type universel : « Tout graphe de taille n v rifie... ».

Degr s vari s On souhaite montrer la propri t  \mathcal{P}_n suivante, pour tout entier $n \geq 2$:

Il existe un graphe   n sommets tel que, pour tout $i \in \llbracket 0, n-2 \rrbracket$, un des n sommets a degr  i — en particulier, exactement deux sommets ont m me degr .

2.  tant donn  un graphe $G = (S, A)$, on d finit le graphe $\bar{G} = (S, \bar{A})$ o  :

$$\{u, v\} \in \bar{A} \iff \{u, v\} \notin A,$$

pour toute paire de sommets (distincts) $\{u, v\}$ de S . On note d_1, d_2, \dots, d_n les degr s des n sommets de G . Quels sont les degr s des sommets du graphe \bar{G} ?

3. Montrer \mathcal{P}_n par r currence sur n , en sp cifiant le sch ma de r currence suivi.
(*Indication : penser   \bar{G} ...*)
4. Pour quelles valeurs de n existe-t-il un graphe   n sommets de degr s tous distincts? Justifier.

Graphes sans triangle Un *graphe sans triangle* est un graphe qui ne contient pas de cycle de longueur 3. On souhaite montrer la propriété \mathcal{R}_n suivante, pour tout $n \geq 0$:

Soit un *graphe sans triangle* avec n sommets et k arêtes, alors $k \leq \frac{n^2}{4}$.

- Soit G un graphe sans triangle à n sommets, $n \geq 1$. Montrer qu'il existe un sommet de G qui a au plus $\frac{n}{2}$ voisins (au sens large).
- En déduire \mathcal{R}_n en raisonnant par récurrence sur n .

Exercice 4 : frises

(barème indicatif : 4 points)

On dispose de tuiles colorées de type ,  et , avec lesquelles on crée des frises en pavant une bande rectangulaire de longueur n et de hauteur 1. La figure ci-dessous donne un exemple de telle frise de longueur 15 :



- Combien y-a-t-il de frises de taille n , si la taille est le nombre de tuiles ?

On note \mathcal{F} la classe des frises énumérées selon leur longueur, F_n le nombre de frises de longueur n , et $F(z)$ la série génératrice correspondante.

- Décrire une décomposition récursive de la classe \mathcal{F} .
- En déduire une équation satisfaite par $F(z)$, puis la résoudre.
- En déduire une expression close pour le nombre F_n .

Exercice 5 : énumération d'arbres

(barème indicatif : 4 points)

On rappelle qu'un *arbre binaire* est dit *complet* si chacun de ses sommets est soit une *feuille*, soit un *nœud* possédant exactement deux fils.

Parmi les familles suivantes, déterminer lesquelles forment des classes combinatoires ; le cas échéant, écrire une équation satisfaite par la série génératrice associée.

- la famille \mathcal{A} des arbres binaires complets,
 - avec pour taille le nombre d'arêtes ;
 - avec pour taille le nombre de feuilles ;
- la famille \mathcal{B} des arbres binaires complets à sommets noirs ou blancs,
 - avec pour taille le nombre de feuilles ;
 - avec pour taille le nombre de feuilles blanches ;
- la famille \mathcal{C} des arbres binaires complets à sommets noirs ou blancs dont les nœuds noirs n'ont pas d'enfant noir,
 - avec pour taille le nombre de sommets blancs ;
 - avec pour taille le nombre de sommets noirs.