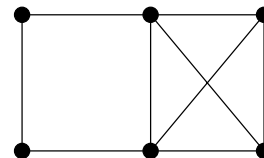


Corrigé de l'interrogation de théorie des graphes

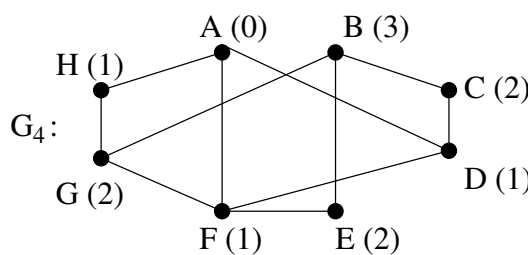
**Exercice 1.** S'il existe un graphe à 8 sommets dont la liste des degrés est 1, 2, 2, 2, 3, 3, 4, 4, alors la somme des degrés vaut  $1 + 2 + 2 + 2 + 3 + 3 + 4 + 4 = 21$ . C'est un nombre impair, or la somme des degrés est toujours paire par le théorème des poignées de mains. Donc un tel graphe n'existe pas.

**Exercice 2.** Il existe un graphe simple à 6 sommets dont la liste des degrés est 2, 2, 3, 3, 4, 4, en voici un (ci-contre) :

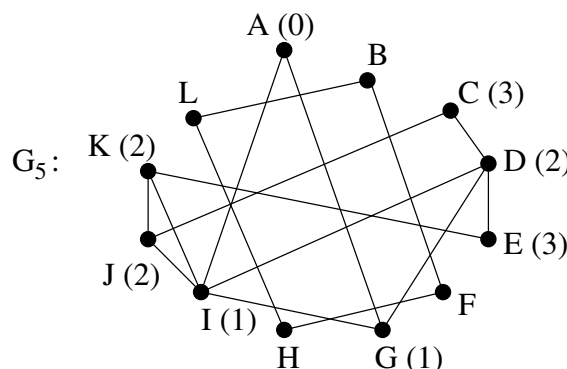


**Exercice 3.** La liste des degrés des sommets de  $G_3$  est : 3, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 4. Dans  $G'_3$ , tous les sommets sont de degré 3. Conclusion : les graphes  $G_3$  et  $G'_3$  ne sont pas isomorphes.

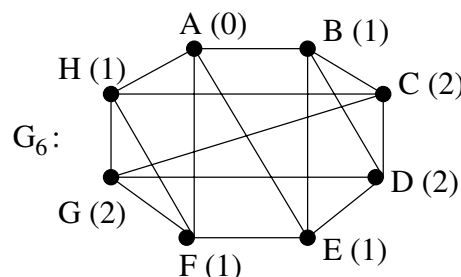
**Exercice 4.** On applique l'algorithme de distance dans  $G_4$  en partant de  $A$ , on trouve le résultat ci-contre. On en déduit que la distance entre  $A$  et  $B$  est 3, donc il faut prendre au minimum 3 bus pour aller de  $A$  à  $B$ . Grâce au résultat de l'algorithme de distance, on trouve tous les itinéraires possibles pour aller de  $A$  à  $B$  avec 3 bus ; il y en a 4 : ADCB, AFEB, AFGB et AHGB.



**Exercice 5.** On applique l'algorithme de distance dans  $G_5$  en partant du sommet  $A$ , on trouve le résultat ci-contre. Comme certains sommets n'ont pas d'étiquette (par exemple  $B$ ), on en déduit que le graphe  $G_5$  n'est pas connexe.



**Exercice 6.** Dans le graphe  $G_6$ , tous les sommets sont de degré 4 (qui est pair). De plus,  $G_6$  est connexe, comme le montre l'algorithme de distance appliqué à  $G_6$  en partant du sommet  $A$  (ci-contre). Par conséquent, le théorème d'Euler implique que  $G_6$  a un chemin eulérien.



**Exercice 7.** Le graphe  $G_7$  a 8 sommets, qui sont tous de degré supérieur ou égal à 4 ( $d(A) = d(G) = 5, d(B) = d(C) = d(D) = d(E) = d(F) = d(H) = 4$ ). Par conséquent, le théorème de Dirac implique que  $G_7$  a un cycle hamiltonien.

**Exercice 8.** On représente le problème par un graphe dont les sommets sont les pays et il y a une arête entre deux pays s'ils ont une frontière commune. On obtient le graphe ci-contre. La question se traduit par : existe-t-il un chemin eulérien d'extrémités  $A$  et  $H$  dans ce graphe ? Par le théorème d'Euler, si un tel chemin existe, les degrés de  $A$  et de  $H$  doivent être impairs. Or  $d(A) = 4$ . Donc un tel chemin n'existe pas. Conclusion : le voleur ne peut pas réaliser son projet.

