

Exercice n°7

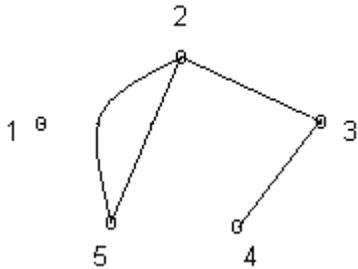
Le 1<sup>er</sup> et le 3<sup>ème</sup> graphe peuvent associés à la matrice, avec les numérotations.



Le deuxième ne possède pas de sommet de degré égal à 4 (« 2 »)

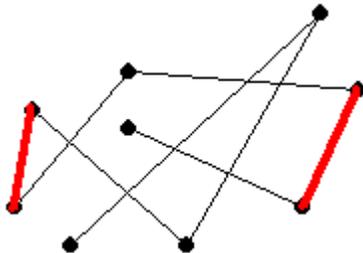
Exercice n°8

Un graphe possible est :



Exercice n°9

En rajoutant deux arêtes (en rouge), on peut rendre ce graphe connexe



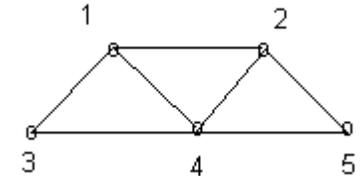
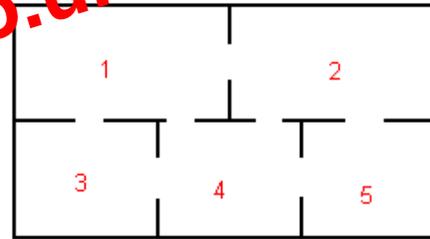
Exercice n°10

Tracer les figures « sans lever » le crayon revient à exhiber une chaîne eulérienne. Or ceci n'est possible que si et seulement si le nombre de sommets de degré impair est égal à 0 (on aura affaire à un cycle eulérien, donc le retour se fera sur le sommet

de départ) ou à 2. Pour le premier graphe, c'est impossible, tous les sommets étant de degré impairs. Pour les trois autres graphes, c'est possible. En ce qui concerne le 3<sup>ème</sup> graphe, tous les sommets étant de degré pair, on a même l'existence d'un cycle eulérien.

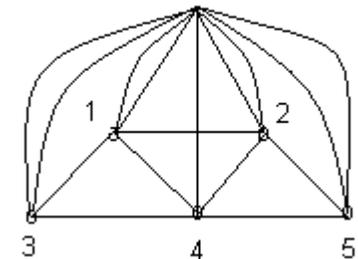
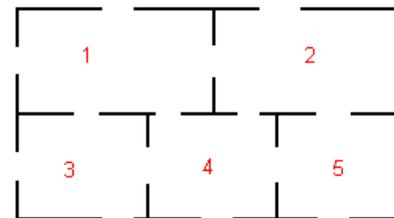
Exercice n°11

En numérotant les pièces et en matérialisant les portes par des arêtes, on traduit la situation par le graphe ci-dessous :



Se promener dans la maison en passant par chacune des ouvertures revient à chercher l'existence d'une chaîne eulérienne. Seuls deux sommets étant de degré impairs (1 et 2), les autres étant de degré pair, il est possible de trouver une chaîne eulérienne associée à ce graphe.

Pour la deuxième situation, il est nécessaire de créer un 6<sup>ème</sup> sommet nommé « extérieur » (E)



Il existe maintenant quatre sommets de degré impairs (1,2,4 et E), les autres étant de degré pair, il est impossible de trouver une chaîne eulérienne associée à ce graphe.

Exercice n°12

Trouver des itinéraires qui permettent de parcourir une seule fois chaque route revient à trouver une chaîne eulérienne (voire un cycle) associée à ce graphe. Tous les sommets étant de degré pair, le théorème d'Euler assure l'existence d'un cycle eulérien (donc d'une chaîne eulérienne)

- a) E-C-D-A-C-B-E est un exemple.
- b) il n'existe pas de chaîne eulérienne partant de C et en terminant à D
- c) A-D-C-E-B-C-A est un exemple.

On applique l'algorithme de coloration de Welch et Powell

Sommet	Degré	Couleur
1	4	Couleur 1
2	4	Couleur 2
3	4	Couleur 3
4	4	Couleur 4
6	3	Couleur 1
8	3	Couleur 4
5	2	Couleur 2
7	2	Couleur 2

On déduit de cette coloration que  $\chi = 4$

Exercice n°21

1) a) Notons  $\chi$  le nombre chromatique de ce graphe, c'est-à-dire le nombre minimal de couleurs à utiliser pour que deux sommets adjacents ne soient pas de la même couleur. Puisque le sous-graphe BCD est complet, on aura  $\chi \geq 3$  et puisque le degré maximum est égal à 3 (sommets B et D), on aura  $\chi \leq 3+1$ , c'est-à-dire, au final,  $3 \leq \chi \leq 4$ .

On procède à une coloration grâce à l'algorithme de Welch et Powell :

Sommet	Degré	Couleur
B	3	Couleur 1
D	3	Couleur 2
A	2	Couleur 2
C	2	Couleur 3
E	2	Couleur 1

Ainsi  $\chi = 3$

b) Le nombre de sommets de degré impair étant exactement égal à deux, il existe une chaîne eulérienne, donc il est possible de se promener une seule fois dans toutes allées du parc

2) a) La matrice M associée au graphe G' est

$$M^5 = \begin{pmatrix} 1 & 6 & 9 & 6 & 10 \\ 4 & 5 & 7 & 11 & 5 \\ 4 & 6 & 6 & 11 & 5 \\ 1 & 5 & 10 & 6 & 10 \\ 6 & 5 & 5 & 14 & 2 \end{pmatrix}$$

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

b) A partir de la matrice

on en déduit qu'il existe 5 chemins de longueur 5 permettant de se rendre du sommet D au sommet B (terme à l'intersection de la 4<sup>ème</sup> ligne et de la 2<sup>ème</sup> colonne)

Ces chemins sont DEDEAB, DEAEAB, DEABCB, DCBDCB, DCDEAB

c) D'après la matrice, il existe un seul chemin de longueur 5 reliant A à A. Ce chemin est donc l'unique cycle contenant le sommet A, car tout cycle peut être considéré dans n'importe quel ordre. Ce cycle est ABCDEA.

En revanche, il existe 5 cycles de longueur 5 contenant le sommet B.

Exercice n°22

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

1) La matrice associée au graphe  $\Gamma$  est  $M =$

2) Le sous graphe AEFB est complet. Comme il est d'ordre 4, on déduit que  $\chi(\Gamma) \geq 4$

3) Le sommet de plus haut degré de  $\Gamma$  est F, de degré 6. Ainsi  $\chi(\Gamma) \leq 6+1$ , et on déduit que  $4 \leq \chi(\Gamma) \leq 7$

4) On procède à une coloration grâce à l'algorithme de Welch et Powell :

Sommet	Degré	Couleur
F	6	Couleur 1
E	5	Couleur 2
G	4	Couleur 3
A	4	Couleur 4
C	4	Couleur 4
B	3	Couleur 3
D	2	Couleur 2

5) L'organisateur doit prévoir 4 parties :

- Partie 1 : F
- Partie 2 : E,D
- Partie 3 : G,B
- Partie 4 : A,C