

Le facteur (Circuit Eulérien)

Objectifs :

- Découverte de la notion de graphe, son vocabulaire, ses propriétés, notions de circuits et de chemins
- Résolution de problème concret
- Questionnement autour des solutions : existence, unicité, construction, complexité
- Raisonnements algorithmiques et logiques

Modalités : Travail en groupe de 4/5 élèves par essais successifs.

Matériel :

- planche à clous (voir le fichier « Matériel » pour la construction de la planche à clous)
- ficelle
- imprimer pour chaque groupe le fichier « Planches-Euler»

Niveaux : Cycle 3 et Cycle 4.

On adaptera le vocabulaire et le questionnement proposé au niveau des élèves.

Pré-requis : pair et impair

Durée : 1h30. Cette activité peut être traitée en plusieurs fois.



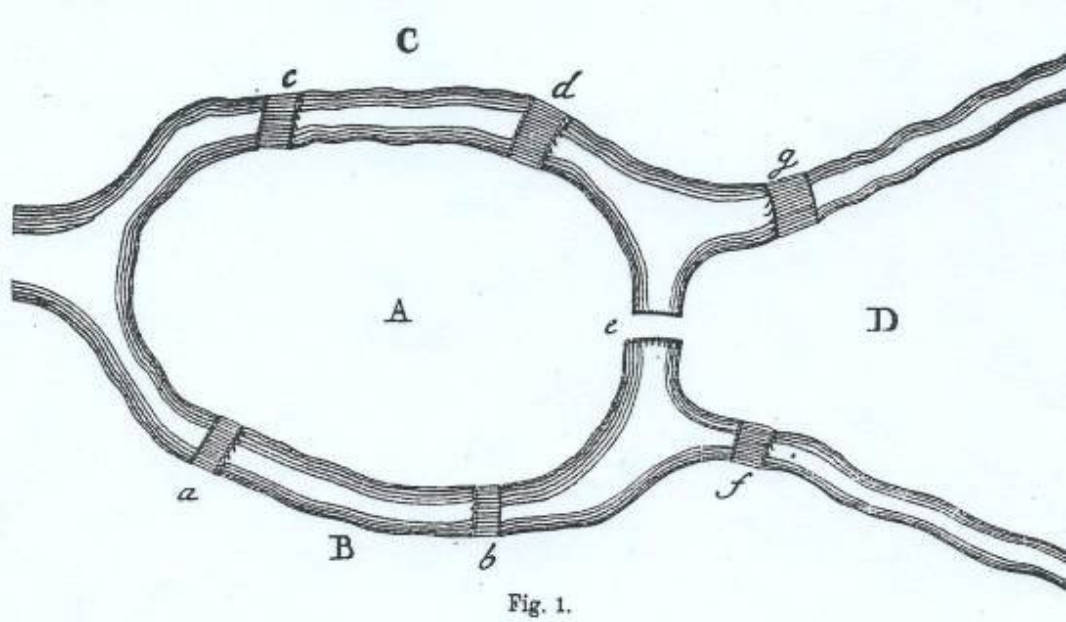
| Indication de durée | Phase | Activités et consignes | Matériel |
|---------------------|--|---|----------------------------|
| 5 min | Introduction de la séance | <p>Nous allons travailler aujourd'hui sur des problèmes mathématiques qui s'appliquent à la vie courante :</p> <p>Quelles sont les contraintes du facteur lors de sa tournée ?</p> <p>Faire émerger les réponses des élèves...</p> <p>(réponses attendues: passer par toutes les rues ; partir de la poste ; passer une seule fois par chaque rue ; revenir à la poste ou pas . Si cette dernière question n'est pas posée par les élèves, elle sera soulevée plus tard...)</p> <p>Nous allons modéliser la tournée du facteur. (explication autour de la modélisation ...)</p> | |
| 3 min | Présentation de l'activité et appropriation de la problématique | <p>Voici le tracé des rues d'une ville (représentées par des segments).</p> <p>Les carrefours sont représentés par les points.</p> <p>Le facteur doit partir de la poste, passer une et une seule fois dans chaque rue pour distribuer son courrier et finalement revenir à la poste. (ou pas ?)</p> <p>Sa tournée est modélisée par une ficelle.</p> <p>Au tableau on montre le matériel et on manipule une ou plusieurs fois la ficelle et la planche à clous.</p> | Planche à clous et ficelle |
| 2 min | Distribution du matériel et constitution des groupes | <p>Nous distribuons à chaque groupe une planche à clous et un jeu de photocopies de planches et expliquons la manipulation pour placer les planches.</p> <p>Nous constituons des groupes d'élèves homogènes en niveau.</p> | |

| | | | |
|---------------------|--|---|--------------------------|
| 5 min + 5 min | Exploration classique : La maison | <p><i>On part tous du point en bas à droite de la maison.</i></p> <p>Questionnement proposé aux élèves : Est-il possible de trouver un chemin pour le facteur ?</p> <p>La question du retour à la poste devrait se poser à ce moment-là. On repose alors les questions avec cette formulation :</p> <p>Est-il possible de trouver un chemin pour le facteur, sans revenir à la poste ? Et un chemin qui part de la poste et revient à la poste ? Y en a-t-il plusieurs ? Est-ce que c'est facile ?</p> <p>A la fin des 5 min, on organise un temps commun de restitution des réponses aux questions. On note les réponses au tableau sans hiérarchiser et sans donner son avis...</p> | Fiche n°1 : La maison |
| 5 min+ 5 min | Exploration différenciée: La maison | <p><i>On propose comme point de départ le point en haut à droite aux élèves des groupes les plus forts, et en bas à droite aux élèves des groupes dont le niveau est moins fort.</i></p> <p>Questionnement proposé aux élèves : on rajoute la question suivante :</p> <p>Est-ce que cela dépend du point de départ ?</p> <p>A la fin des 5 min, on organise un temps commun de restitution des réponses :</p> <p>les élèves ayant commencé par le coin bas ont trouvé une solution, les autres non... conclusion : cela dépend du point de départ... pourquoi ?</p> <p>Faire émerger les propositions des élèves.</p> | Fiche n°1 : La maison |

| | | | |
|-----------------|--|---|--|
| 5 min+ 5 min | Exploration classique : la maison avec cave | <p><i>On leur propose de choisir leur point de départ.</i></p> <p>Questionnement proposé aux élèves : Est-il possible de trouver un chemin pour le facteur ? Et un chemin qui part de la poste et revient à la poste ? Y en a-t-il plusieurs ? Est-ce que c'est facile ? Est-ce que cela dépend du point de départ ?</p> <p>Lors de la mise en commun, tester les propositions précédentes des élèves et en faire émerger de nouvelles pour répondre aux différentes questions posées.</p> | Fiche n° 2 : la maison avec cave |
| 5 min+ 5 min | Existence d'au moins une solution : la maison à balcon, la maison à sablier , la grille | <p>Questionnement supplémentaire proposé aux élèves : A quelles conditions n'y aura-t-il pas de solutions ?</p> <p><i>On laisse les élèves chercher des solutions à ces trois fiches pour essayer de faire émerger les notions suivantes :</i></p> <ul style="list-style-type: none"> • On introduit la notion de degré d'un nœud d'un graphe • Si tous les sommets sont de degré pair, alors le chemin est possible et le départ et l'arrivée se font au même point. • Si il existe seulement deux sommets impairs, alors le chemin est possible, mais le départ se situe sur l'un des sommets de degré impair et l'arrivée sur l'autre sommet de degré impair. • Sinon, le chemin est impossible. • On peut introduire à ce moment la notion de chemin et de cycle dans un graphe non orienté et étudier la différence de problématique. | Fiche n°3 : la maison à balcon Fiche n°4 : la maison à sablier et Fiche n°5 : la grille |

| | | | |
|-----------------|---|---|--|
| | | <p>Définitions Soit G un graphe.</p> <ul style="list-style-type: none"> • Un chemin eulérien de G est une chaîne de G qui contient une fois et une seule chaque arête de G. • Un cycle eulérien de G est un chemin eulérien de G qui est un cycle, c'est-à-dire une chaîne eulérienne dont les extrémités sont confondues. • Le graphe G est un graphe eulérien si et seulement si il admet un cycle eulérien. • Le graphe G est dit connexe lorsqu'il existe une chaîne entre deux sommets quelconques de G. <p>Théorème 1 Un graphe connexe G admet un cycle eulérien si et seulement si tous ses sommets sont de degré pair.</p> <p>Théorème 2 Un graphe connexe G admet un chemin eulérien si et seulement si le nombre de sommets de G de degré impair est égal à 2. Dans ce cas, si A et B sont les deux sommets de G de degré impair, alors le graphe G admet un chemin eulérien d'extrémités A et B.</p> <p>Remarque : s'il existe un cycle eulérien, il peut « démarrer » de n'importe quel sommet.</p> | |
| 5 min+ 5 min | <p>Construction de la solution : la maison avec cave, la ville folle, entrelacés</p> | <p>Questionnement proposé aux élèves : Avez-vous mis en place des stratégies pour réussir votre parcours ? Lesquelles ?</p> <p>La parité des sommets garantit que si la ficelle arrive sur un sommet elle peut repartir (sauf si c'est le début du chemin eulérien). Un premier algorithme consiste à avancer avec la ficelle jusqu'à retomber sur ses pieds.</p> <p>Est-ce que cela marche ?</p> | <p>Fiche n°2 : la maison avec cave</p> <p>Fiche n°7 : la ville folle</p> |

| | | |
|--|---|---------------------------|
| | <p>Non pas forcément, on se rend compte qu'on a pu laisser une partie du graphe sans l'avoir parcouru. Dans ce cas, on essaie de parcourir ce sous-graphe.</p> <p>Si cela ne marche pas, que faut-il faire ?</p> <p>L'écriture de l'algorithme final est difficile à écrire avec les élèves, mais il reste simple à illustrer sur la planche à clous, notamment sur la fiche « entrelacés ».</p> <p>Un algorithme final pour un circuit eulérien serait du style :</p> <p>1) on parcourt un cycle itérativement : tant qu'il existe un nœud voisin accessible par une arête non traversée , alors on va sur un voisin avec la ficelle, on finira obligatoirement au point de départ (<i>preuve : la parité des sommets garantit le cycle eulérien, donc on revient obligatoirement au point de départ</i>)</p> <p>2) le graphe privé de ce cycle (graphe partiel ou sous-graphe) est un graphe dont tous les nœuds sont de degré pair (<i>preuve : sur les sommets que l'on a parcouru, on a enlevé une arête qui part et une arête qui arrive , donc 2 arêtes, donc ces sommets là sont de nouveau de degré pair, et les sommets de degré pair non parcourus le sont encore. </i>), mais il n'est peut-être pas connexe</p> <p>3) appliquons récursivement notre algorithme à chacun des sous-graphes restants, on obtient des petits cycles qui sont tous connectés au cycle initial.</p> <p>4) il ne reste plus qu'à reprendre notre cycle initial et, à chaque nœud par lequel passe un cycle non encore traversé, parcourir ce cycle puis continuer sur le cycle initial</p> <p>Conclusion : soit un graphe connexe dont tous les sommets sont de degré pair. L'exécution de cet algorithme (à partir de n'importe quel sommet) construit un circuit eulérien.</p> | et Fiche n°9 : entrelacés |
|--|---|---------------------------|

| | | | |
|--------|--|--|---|
| 10 min | Un peu d'histoire ...plus ou moins rapide suivant les niveaux | <p>EULER ET LES PONTS DE KÖNIGSBERG</p>  <p>Fig. 1.</p> <p>Comment aller d'un bord à l'autre en passant une seule fois sur chaque pont ?</p> <p>Euler, qui vivait dans cette ville, a montré que c'est impossible. (1736).</p> | Fiche scientifique Fiche n°6 : les ponts de Königsberg |
| 5 min | Bilan | <ul style="list-style-type: none"> • La démarche de recherche: on se pose des questions (existence d'une solution, unicité, construction, complexité) et on essaie d'y répondre. • Au mieux, on essaie de faire une démonstration : Si c'est vrai, il faut une démonstration (Nous faisons confiance à Euler), si c'est faux, un contre-exemple suffit. • En partant d'un problème mathématique, on arrive à la construction d'un algorithme (ce qui est traité par l'informatique). • On peut proposer aux élèves de faire seuls chez eux cette activité en faisant un dessin sans lever le crayon, sans repasser sur un tracé. | |