
Feuille d'exercices n°13 - Graphes

Notions abordées

- arbre au sens de graphe connexe acyclique
- accessibilité dans un graphe implicite
- tri topologique d'un graphe orienté et détection de circuit

Exercice 1 Tri topologique

On dit qu'une liste L d'éléments L_1, L_2, \dots, L_n est un **tri topologique** (des sommets) d'un graphe orienté $G = (S, A)$ ssi $\{L_i \mid i \in [1..n]\} = S$ et $\forall (i, j) \in [1..n]^2, i < j \Rightarrow (L_j, L_i) \notin A$. On dit on parfois que L est une permutation des sommets dans laquelle aucun sommet n'est placé après l'un de ses prédécesseurs.

Question 1

Donner un exemple de tri topologique d'un graphe orienté qui n'en est pas un parcours.

Question 2

Donner un exemple de parcours d'un graphe orienté qui n'en est pas un tri topologique.

Question 3

Que peut-on dire du premier sommet d'un tri topologique. Combien a-t-il de prédécesseurs ? de successeurs ? Et le dernier ?

Question 4

Existe-t-il toujours un tri topologique ? Donner une condition nécessaire et suffisante à l'existence d'un tri topologique dans un graphe.

Question 5

Proposer un algorithme en pseudo-code qui permet de calculer un tri topologique s'il en existe un, et qui donne une preuve (au sens témoin, pas au sens démonstration) qu'il n'en existe pas sinon. *On peut essayer de construire le tri topologique pas à pas en remarquant que si $(L_i)_{i \in [1..n]}$ est un tri topologique de $G = (S, A)$, alors $(L_i)_{i \in [2..n]}$ est un tri topologique du graphe induit par $S \setminus \{L_1\}$.*

Question 6

En utilisant la représentation qui permet la complexité la plus intéressante, implémenter l'algorithme proposé. *On attend une complexité pire cas en $O(n^2)$.*

Question 7

Comment détecter si un graphe orienté présente des circuits.

Exercice 2 Définitions équivalentes de la notion d'arbre

Soit $G = (S, A)$ un graphe **non orienté**. On note $n = |S|$ et $m = |A|$. De plus on note K_n le graphe complet sur S , c'est-à-dire $K_n = (S, \{ \{u, v\} \mid (u, v) \in S^2 \text{ avec } u \neq v \})$. On rappelle qu'un sous-graphe de K_n est de la forme (S, B) avec $B \subseteq A$. On peut alors ordonner les sous-graphes de K_n par l'inclusion de leur ensemble d'arrêtes, *i.e.* $(S, B) \preceq (S, C)$ ssi $B \subseteq C$.

Montrer que les 5 propositions ci-dessous sont équivalentes.

- G est connexe et acyclique
- G est connexe et $|A| = |S| - 1$
- G est acyclique et $|A| = |S| - 1$
- G est maximal parmi les sous-graphes connexes de K_n
- G est minimal parmi les sous-graphes acycliques de K_n

Exercice 3 Exploration du graphe \mathfrak{S}_n

On s'intéresse à une étude empirique des sous-ensembles de \mathfrak{S}_n générant \mathfrak{S}_n , c'est-à-dire des ensembles tel que le plus petit sous-groupe de \mathfrak{S}_n qui les contient est \mathfrak{S}_n lui-même.

Une permutation de \mathfrak{S}_n de la forme $\begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & \dots & n-2 & n-1 \\ a_0 & a_1 & a_2 & \dots & a_{n-2} & a_{n-1} \end{pmatrix}$ sera représentée par un tableau OCaml `[|a0; a1; a2; ...; an-2; an-1|]`.¹

On suppose donc défini le type suivant : `type permutation = int array`.

Question 1

Écrire une fonction `id_n` prenant en argument un entier naturel `n` et renvoyant `id[0..n[`, c'est-à-dire la permutation *i.e.* $\begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & \dots & n-2 & n-1 \\ 0 & 1 & 2 & \dots & n-2 & n-1 \end{pmatrix}$.

Question 2

Écrire une fonction `inverse : permutation -> permutation` prenant en argument une permutation `p` et renvoyant la permutation inverse `p-1`.

Question 3

Écrire une fonction `compose : permutation -> permutation -> permutation` prenant en arguments deux permutations `p1` et `p2`, et calculant la permutation composée `p1 o p2`.

Étant donné un sous-ensemble $X \subseteq \mathfrak{S}_n$, on considère alors la relation R sur \mathfrak{S}_n définie par xRy ssi $\exists z \in X, x = z \circ y$ ou $x = z^{-1} \circ y$ ou $x = y \circ z$ ou $x = y \circ z$. On remarque alors que le sous-groupe de \mathfrak{S}_n engendré par X est la composante connexe de (\mathfrak{S}_n, R) contenant l'identité.

Question 4

Au moyen d'un parcours de graphe, définir une fonction `card_groupe_engendre` prenant en argument une liste de permutations et calculant le cardinal du sous-groupe de \mathfrak{S}_n engendré par les permutations de cette liste. *On ne construira pas en mémoire le graphe (\mathfrak{S}_n, R) , on se contentera de le parcourir.*

Question 5

En déduire une fonction `est_generateur` décidant si une liste de permutations de \mathfrak{S}_n engendre \mathfrak{S}_n .

¹Noter l'indexation à partir de 0.