
Feuille d'exercices n°7 - Graphes

Notions abordées

- Révisions sur la notion d'arbre, notions d'arbre couvrant et de forêt couvrante
- Exécution de l'algorithme de Kruskal à la main
- Utilisation de la décomposition en CFC pour montrer que $2\text{-SAT} \in P$

Exercice 1 : Résoudre 2-SAT en temps polynomial avec des graphes

- Q. 1** Rappeler la définition du problème 2-SAT.
- Q. 2** Si ρ est un environnement propositionnel qui satisfait une 2 clause $l_1 \vee l_2$, que peut-on dire de $\llbracket l_1 \rrbracket^\rho$ si $\llbracket \neg l_2 \rrbracket^\rho = \text{V}$? Que peut-on dire de $\llbracket l_2 \rrbracket^\rho$ si $\llbracket \neg l_1 \rrbracket^\rho = \text{V}$?
- Q. 3** Étant donné une formule H donnée comme conjonction de m 2-clauses sur l'ensemble de variables \mathcal{Q} , donner un graphe G_H sur l'ensemble de sommets $S = \mathcal{Q} \sqcup \neg\mathcal{Q}$ qui permet de représenter toutes les implications obtenues d'après la question précédente.
- Q. 4** Dessiner le graphe proposé pour la formule $H = (x \vee \neg y) \wedge (\neg y \vee z) \wedge (y \vee \neg z) \wedge (y \vee z)$.
- Q. 5** Montrer que si H est satisfiable, alors G_H vérifie $\forall x \in \mathcal{Q}, x \not\sim_{G_H} \neg x$. On pourra d'abord établir quelle condition doit nécessairement vérifier ρ pour satisfaire H lorsque $l \xrightarrow{*}_{G_H} l'$.
- Q. 6** En utilisant un des algorithmes du cours, donner un algorithme polynomial qui décide 2-SAT, voire même qui calcule, s'il existe, un environnement propositionnel satisfaisant la 2-CNF prise en entrée. Montrer qu'il est correct.

Exercice 2 : Arbres et forêts

Dans cet exercice on s'intéresse uniquement à des graphes non orientés (sans boucle). Lorsque $G = (S, A)$ est un tel graphe, on appelle sous-graphe (resp. sur-graphe) de G , un graphe $G' = (S, A')$ avec $A' \subseteq A$ (resp. $A \subseteq A'$). Ainsi les graphes sur un même ensemble de sommet S sont ordonnés[♣] selon l'inclusion de leur ensemble d'arêtes.

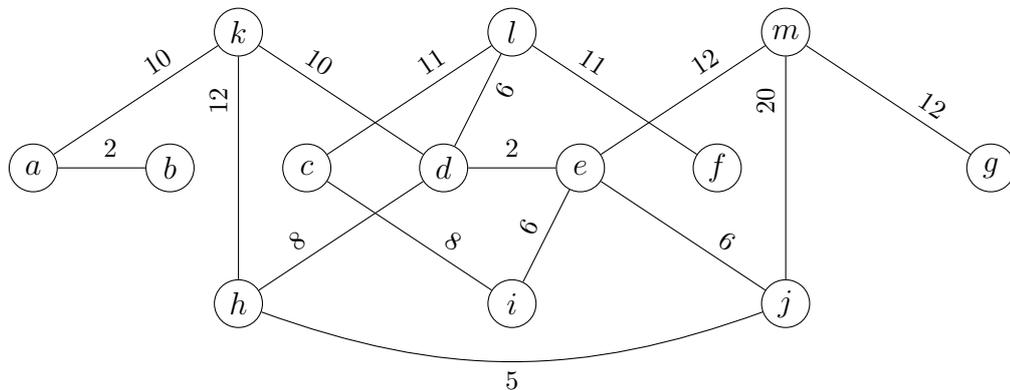
- Q. 1** Que dire du nombre de chaînes élémentaires reliant deux sommets distincts dans un graphe connexe? Et dans un graphe acyclique? Et dans un arbre?
- Q. 2** Montrer que si $G = (S, A)$ est un graphe connexe et acyclique, et $a = \{u, v\} \in A$ une de ses arêtes, alors $G' = (S, A')$ où $A' = A \setminus \{a\}$ admet exactement deux composantes connexes, celle de u et celle de v .
- Q. 3** Montrer que si $G = (S, A)$ est un graphe connexe et acyclique, alors $|A| = |S| - 1$. On pourra démontrer le résultat par récurrence forte sur la taille du graphe en utilisant le résultat de la question précédente.

♣. cette relation d'ordre n'est pas totale

- Q. 4** Montrer que si $G = (S, A)$ est un graphe connexe, alors il admet un sous-graphe connexe acyclique. *L'idée est de montrer qu'on peut casser les cycles sans perdre la connexité.*
- Q. 5** Montrer que si $G = (S, A)$ est un graphe acyclique, alors il admet un sur-graphe acyclique connexe. *L'idée est de montrer qu'on peut relier les composantes connexes distinctes sans ajouter de cycle.*
- Q. 6** À l'aide des résultats précédemment établis, montrer que les 5 propositions ci-dessous sont équivalentes, pour $G = (S, A)$ un graphe non orienté.
- G est connexe et acyclique
 - G est connexe et $|A| = |S| - 1$
 - G est acyclique et $|A| = |S| - 1$
 - G est minimal parmi les graphes connexes sur S
 - G est maximal parmi les graphes acycliques sur S

On dit d'un graphe $G' = (S', A')$ que c'est une **forêt couvrante** de G dès lors que $S' = S$, $A' \subseteq A$ et G' est acyclique et $\sim_G = \sim_{G'}$.

- Q. 7** On suppose que $A' \subseteq A$ se décompose k arbres qui, à eux tous, couvrent tous les sommets de G , i.e. $A' = \sqcup_{i \in \llbracket 1, k \rrbracket} A_i$ et $S = \sqcup_{i \in \llbracket 1, k \rrbracket} S_i$ tel que $\forall i \in \llbracket 1, k \rrbracket, (S_i, A_i)$ est un arbre. Peut-on dire que (S, A') est une forêt couvrante de G ? Si oui le démontrer, sinon donner un contre-exemple.
- Q. 8** Montrer que si (S, A') est une forêt couvrante de G , alors $|A'| = |S| - K$ où K est le nombre de composantes connexes de G .
- Q. 9** Calculer une forêt couvrante de poids minimal du graphe ci-dessous à l'aide de l'algorithme de Kruskal.



- Q. 10** Calculer une forêt couvrante de poids minimal du graphe ci-dessous à l'aide de l'algorithme de Kruskal.

