

## TD 7 – $k$ -Connexité

**Exercice 1** Prouvez la proposition suivante :

Soit  $G$  un graphe  $k$ -connexe, et soient  $X$  et  $Y$  deux sous-ensembles de  $V$  de taille  $k$  alors  $G$  possède  $k$   $(X, Y)$ -chemins disjoints.

**Exercice 2** Soit  $G = (V, E)$ . Prouvez ou infirmez les énoncés suivants :

1. Un graphe  $G$  est 2-connexe si et seulement si il existe  $T_1$  et  $T_2$  deux arbres couvrants de  $G$  tel que  $E(T_1) \cap E(T_2) = \emptyset$ .
2. Si  $G$  est  $k$ -connexe alors  $\delta(G) \geq k$ .

**Exercice 3** Un graphe  $G$  est  $k$ -arête connexe si pour tout sous-ensemble  $X$  de  $E$  de taille inférieure à  $k$   $G' = (V, E \setminus X)$  est connexe.

Si  $G$  est  $k$ -arête connexe, est-ce qu'il est  $k$ -connexe ?

Qu'en est-il de la réciproque ?

**Exercice 4** Soit  $G = (V, E)$  un graphe 2-connexe. Montrez que pour toute paire de sommets  $x, y$  il existe un cycle  $C$  qui les contient.

**Exercice 5** Soit  $D = (V, A)$  un graphe orienté et soient  $x$  et  $y$  deux sommets distincts de  $D$ . Montrez que le nombre maximum de chemins arcs-disjoints entre  $x$  et  $y$  dans  $D$  peut être modélisé en un problème de flot maximum.

**Exercice 6** Soit  $D = (V, A)$  un graphe orienté et soient  $x$  et  $y$  deux sommets distincts de  $D$ . Montrez que le nombre maximum de chemins sommets-disjoints peut se modéliser par le problème traité à l'exercice précédent.

En déduire que le problème qui consiste à chercher le nombre maximum de chemins sommets-disjoints entre deux sommets d'un graphe non orienté peut être modélisé en un problème de flots.