

Les arbres de recouvrement de poids minimum - (ARPM / ARM)

Nous soit graves

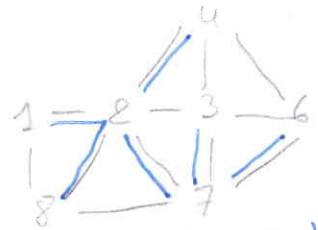
Soit des graphes valués non orienté :

Definition : Un arbres est un graphes connexe est sans cycle (non-orienté)

Un arbre de recouvrement : c'est un graphes partiel qui conserve les sommets en étant connexes et sans cycle.

On cherche un arbre de recouvrement de poids minimum, c'est-à-dire que le coût de la somme de toute les arêtes sont minimum.

Les deux algos classiques pour ce calcul sont : prim et Kruskal (graphes non orienté) et Edmonds (graphes orienté)

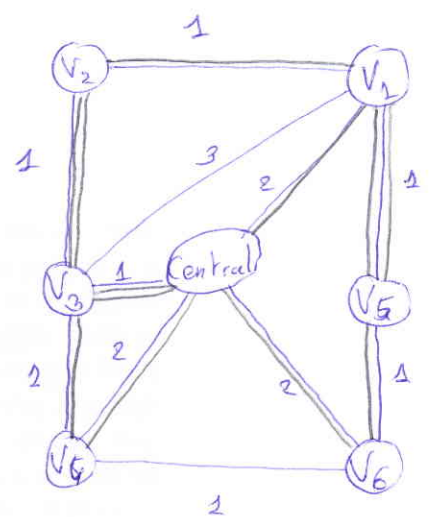
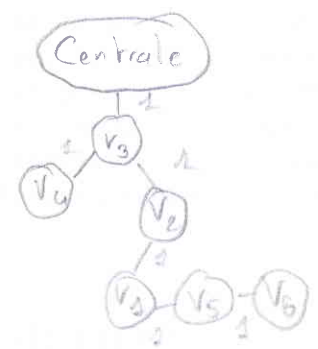
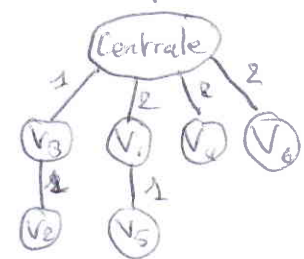


- arête de l'arbre de recouvrement -

Soit  $G = \langle S, A \rangle$ . Soit  $G$  un graphes non-orienté de  $n$  sommets, c'est un arbre ssi il est connexe et sans cycles.

- ↳ "si on supprime une arête qqeq, il n'est plus connexe".
- ↳ "il est connexe avec  $(n-1)$  arête".
- ↳ "il est sans cycle si on ajoute une arête on en crée un".
- ↳ "il est sans cycle avec  $(n-1)$  arête".
- ↳ "Tout coupe de sommet  $S$  est reliée par une unique chaîne".

Arbre de plus court chemin.      Arbre de recouvrement



- graphe d'origine  
- arbre de recouvrement  
- algo de plus court chemin.

Conditions d'existence

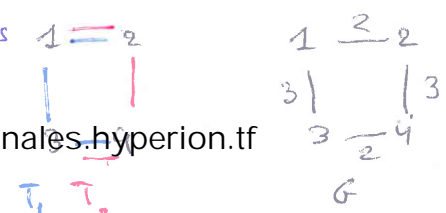
En cas de graphes non-connexe on applique l'algo pour obtenir une forêt de recouvrement (nombre d'arbre de recouvrement  $> 1$ ).

Remarque : Recherche un arbre de recouvrement non-connexe, ce revient à rechercher un graphes partiel de poids minimum. ce dernier ne possède pas de cycle car plus lourd.

Condition d'unicité : Dans le cas d'un graphes non-connexe, peut-on avoir un arbre de recouvrement plusieurs ?

Soit un graphes  $G$  non-orienté, les coupes sont tous distincts de  $A2$ . Alors  $G$  admet un unique arbre de recouvrement min.

↳ le coût de deux arcs n'est pas identique.



Arbre non orienté connexe valué:  $L$  prim.

\* Il conserve la connectivité avec la source, produit de Dijkstra.

KRUSKAL: Conserve l'acyclicité

EDMONDS: (Graphe orienté valué): Input: Sommet de départ.

Output: Un arbre qui a pour racine l'Input.

Série 9  
Opérateurs d'analyse vectorielle

**Exercice 1**

Soit un vecteur force  $\vec{F}$  variable, de composantes exprimées en coordonnées cartésiennes et qui sont données par :

$$\vec{F} = \begin{pmatrix} x^2 + 3y \\ z^3 - 2y \\ 4x \end{pmatrix}$$

Parmi les écritures suivantes, certaines ont un sens, lesquelles ? Pour celles-ci évaluer les.

- 1)  $\text{grad}(\vec{F})$
- 2)  $\text{rot}(\text{grad}(\vec{F}))$
- 3)  $\text{div}(\vec{F})$
- 4)  $\text{grad}(\text{div}(\vec{F}))$
- 5)  $\text{div}(\text{div}(\vec{F}))$
- 6)  $\text{rot}(\text{rot}(\vec{F}))$

**Exercice 2**

A l'aide des définitions des opérateurs en coordonnées cartésiennes, vérifier les relations suivantes pour des fonctions f, g et un vecteur  $\vec{V}$  quelconques.

- 1)  $\text{rot}(\text{grad}(f)) = \vec{0}$
- 2)  $\text{div}(f\vec{V}) = f\text{div}(\vec{V}) + \vec{V} \cdot \text{grad}(f)$
- 3)  $\Delta(fg) = f\Delta g + 2\text{grad}(f) \cdot \text{grad}(g) + g\Delta f$

**Exercice 3**

On considère un champ électrique sinusoïdal d'expression  $\vec{E}(x,t) = E_0 \cdot \cos(k \cdot x - \omega \cdot t) \cdot \vec{e}_z$

(k, E<sub>0</sub> et ω sont des constantes). On donne :  $\mu_0 = 4 \cdot \pi \cdot 10^{-7} \text{ S.I}$  ,  $\varepsilon_0 = \frac{10^{-9}}{36 \cdot \pi} \text{ S.I}$

- 1) Calculer  $\Delta \vec{E}$  et  $\frac{\partial^2 \vec{E}}{\partial t^2}$
- 2) Le champ électrique donné plus haut vérifie l'équation différentielle de propagation :

$$\Delta \vec{E} - \mu_0 \varepsilon_0 \frac{\partial^2 \vec{E}}{\partial t^2} = 0. \quad \text{Où } \mu_0 \text{ et } \varepsilon_0 \text{ sont des constantes.}$$

a) En déduire une relation entre le nombre d'onde k et la pulsation ω.

b) A quelle grandeur physique est homogène la constante:  $\frac{1}{\sqrt{\mu_0 \varepsilon_0}}$  . Calculer cette grandeur