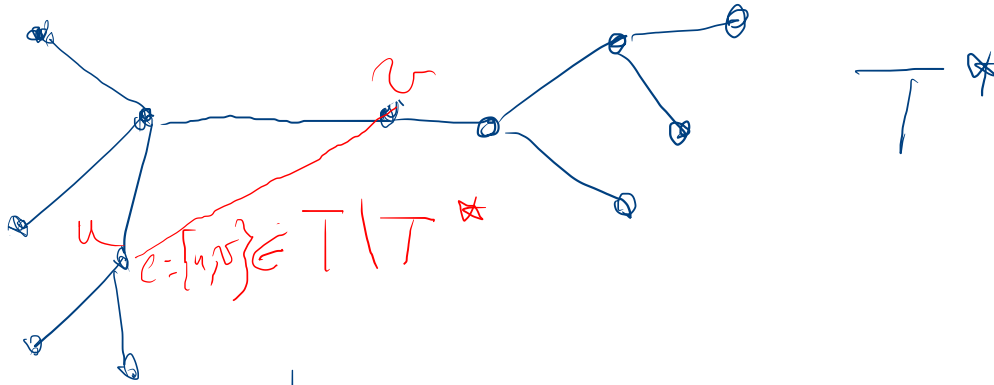


Exercice 2 – Deuxième meilleur arbre couvrant de poids minimum

Soient $G = (S, A)$ un graphe connexe non orienté avec $n = |S|$ et $m = |A|$. On suppose que $m \geq n$. On considère une fonction de pondération c définie sur A et on suppose que tous les poids des arêtes sont distincts.

Soit \mathcal{T} l'ensemble de tous les arbres couvrants de G et soit T^* un arbre couvrant minimum de G . On appelle deuxième meilleur arbre couvrant minimum, un arbre couvrant T tel que $c(T) = \min_{T' \in \mathcal{T}, T' \neq T^*} \{c(T')\}$.

Q 2.1 Montrer que l'arbre couvrant de poids minimum est unique.



Par l'absurde. Soit T^* un ACP, $T \in$ deuxième meilleur arbre et supposons que $c(T) = c(T^*)$. Soit $e = \{u, v\} \in T \setminus T^*$. La chaîne (qui relie u à v dans T^*) est minimax, on a $c(e') \leq c(e) \forall e' \in C$.

Comme tous e sont distincts, on a $c(e) < c(e)$ $\forall e \in C$

En supprimant l'arête e de T , on obtient deux composantes connexes C_u (celle du côté de l'extrémité u) et C_v (celle du côté de l'extrémité v).

Soit T' le cycle entre C_u et C_v .

On a $C \cap T' \neq \emptyset$. Soit $f \in C \cap T'$.

En remplaçant e par f dans T , on obtient un nouvel arbre couvrant $T' = T \cup \{f\} \setminus \{e\}$ avec

$$c(T') = c(T) + c(f) - c(e) < c(T) \text{ car } c(f) < c(e).$$

Contradiction avec T de coût minimum.

Q 2.2 Montrer que le deuxième meilleur arbre couvrant de poids minimum de G n'est pas forcément unique.

Soit T_1 le meilleur arbre couvrant

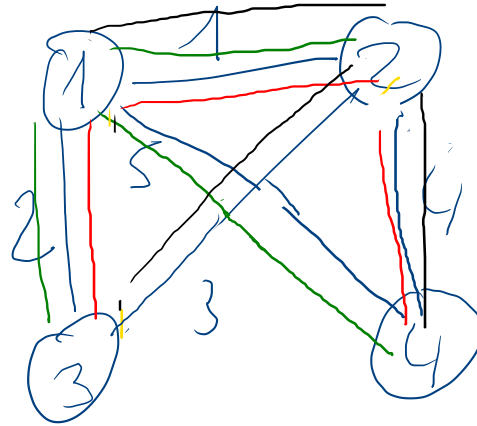
T_2 le deuxième meilleur) même soit

T_3 le troisième meilleur

$$|T_2 \setminus T_3| = |T_3 \setminus T_2| = 2$$

$$3+4=5+2$$

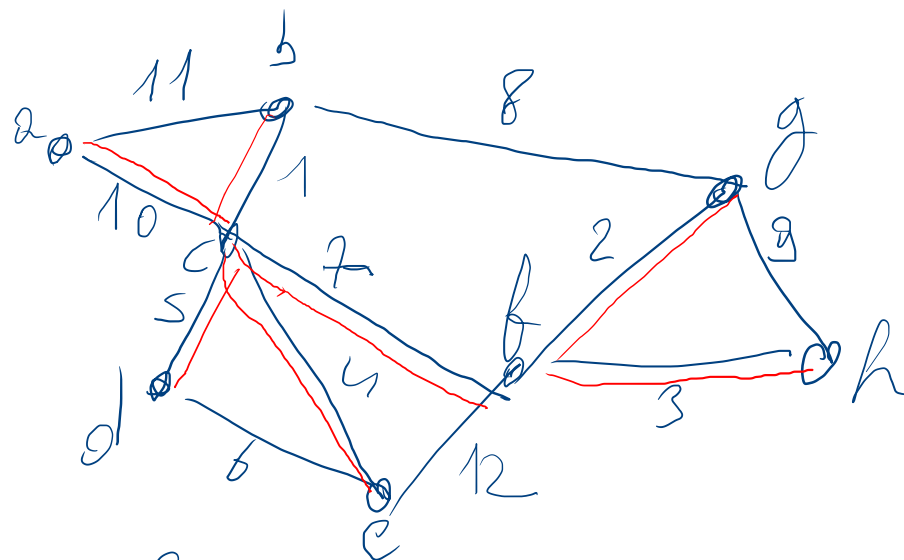
$$2+1+4=7$$



$$1+3+4=8$$

$$1+5+2=8$$

RAPPEL



arbre couvrant de
coût min

Chaine qui relie b à g dans l'ACM:

$$C = (b, c, f, g)$$

$$\text{Coût max : } c_{\max}(C) = \max_{e \in C} c(e)$$

$$= \max\{1, 7, 2\} = 7$$

La chaîne qui relie deux sommets dans un ACM
est mini max parmi toutes les chaînes entre ces sommets G.