

# Optimisation convexe et combinatoire

## TD 5

5 janvier 2017

### Exercice 1    Arbre de Gomory-Hu

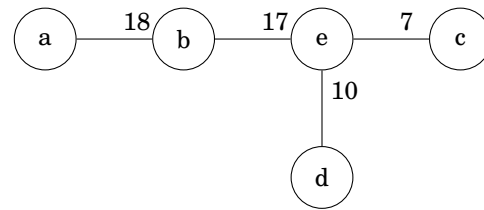
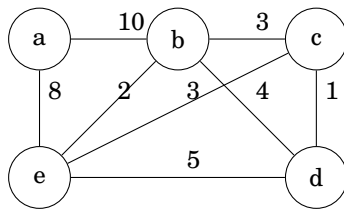
**Définition 1.** *Valeur de coupe minimale*

Soit un graphe  $G = (V; E)$  et un poids  $c_e$  pour chaque arête  $e \in E(G)$ , on définit  $\alpha_G(u; v)$  comme la valeur de la coupe minimale entre  $u$  et  $v$  dans  $G$ .

**Définition 2.** *Arbre de Gomory-Hu*

Soient  $G = (V; E)$ ,  $c$  et  $\alpha_G$ , on appelle un arbre  $T = (V(G); E(T))$  de Gomory-Hu pour  $G$  si pour tout  $st \in E_T$   $\delta(W)$  est une coupe minimale dans  $G$  où  $W$  est une composante de  $T - st$ .

1. Montrer pour le graphe  $G$  et l'arbre suivants que l'arbre est un arbre de Gomory-Hu pour ce graphe.



2. Prouver le théorème suivant.

**Théorème 1.** Soit  $T$  un arbre de Gomory-Hu pour un graphe  $G = (V; E)$ . Alors, pour tous  $u, v \in V$ , soit  $st$  l'arête sur l'unique chemin de  $u$  à  $v$  tel que  $\alpha_G(s, t)$  est minimisé on a :

$$\alpha_G(u, v) = \alpha_G(s, t)$$

et la coupe  $\delta(W)$  induite par  $T - st$  est une  $u - v$  coupe minimum dans  $G$ . De ce fait  $\alpha_G(s, t) = \alpha_T(s, t)$  pour tout  $s, t \in V$  où le poids d'une arête  $st$  dans  $T$  est égale à  $\alpha_G(s, t)$ .