

Méthodes d'optimisation

Arbre

Définition : Les arbres sont des graphes :

- 1) Sans cycle
- 2) Connexe

Sommet de deg 1 sont les feuilles et les autres sont des noeuds.

Un arbre recouvrant d'un graphe G est un sous-graphe de G qui est un arbre.

Propriété :

Un graphe est connexe ssi il possède un arbre recouvrant.

Exemple :



Théorème de caractéristique des arbres

pour tous graphes $(X, E): G = (X, E)$

- 1) G est un arbre
- 2) Pour tous couple (x, y) de sommets distincts de G , il existe 1 unique chaîne P_{xy} d'extrémités x et y .
- 3) G connexe
- 4) G sans cycle
- 5) G est connexe et possède $n - 1$ arêtes
- 6) G est sans-cycle et possède $n - 1$ arêtes

Définition

- > Un graphe $G = (X, E)$ est dit valué aux arêtes s'il existe une application v de E dans \mathbb{R} $v(x, y)$ est la valuation x, y .
- > Valuation d'une chaîne, $v(P) =$ sommes des valuations de chaque arête.
- > Distance entre 2 sommets x et y , $d_G, v(x, y)$ = valuation minimum d'une chaîne du graphe valué ayant ces 2 sommets pour extrémités.

Algorithme de Kruskal

> Classer Retourne un arbre recouvrant de G de poids minimal.

DEBUT

Classer les arêtes de E par ordre croissant de valuation. On note (e_1, e_2, \dots, e_n) cet ordre sur les arêtes.

$H \leftarrow (X, \emptyset)$

Pour i de 1 à n faire

 Si $H + e_i$ est sans cycle alors

$H \leftarrow H + e_i$

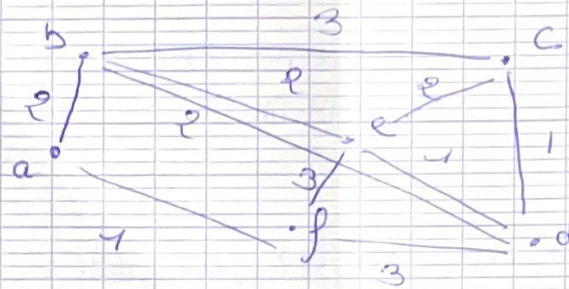
 Fin Si

Fin Pour

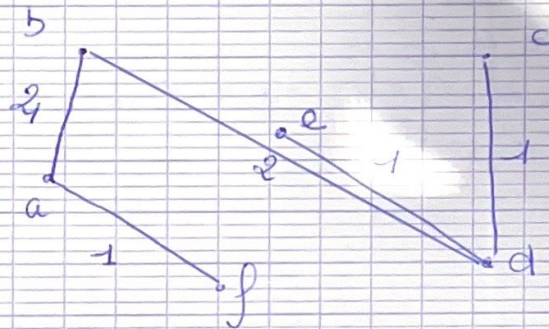
Retourne H

FIN

Exemple:



$T = (af, ed, dc, ab, bd, be, ec, bc, fd, fe)$



Le poids de l'arbre couvrant minimal est 7.

Algorithme de Prim-Jarník

DEBUT

Choisir un sommet x de G

$S \leftarrow \{x\}$

$U \leftarrow \emptyset$

Tant que $A_G(S) \neq \emptyset$ alors

choisir une arête e de $A_G(S)$ de valuation
min.

noter y l'extrémité de e qui n'est pas dans
 S

$S \leftarrow S \cup \{y\}$

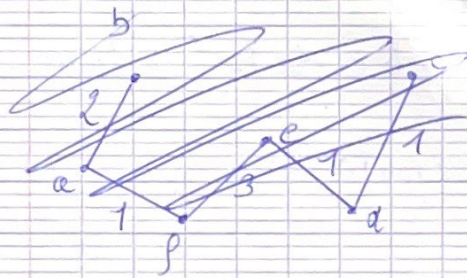
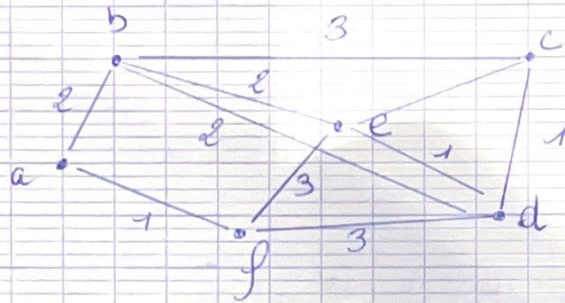
$U \leftarrow U \cup \{e\}$

Fin Tant Que

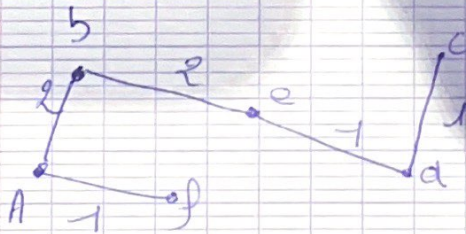
renvoyer le graphe $A = (S, U)$

FIN

Exemple.



étapes	S	U	$A_C(S)$
1	b		(b), bc
2	b, a	ba	(a), f
3	b, a, f	ba, af	(e), fd
4	b, a, f, e	ba, af, fe	



étapes	S	U	$A_C(S)$
1	b		(b), bc
2	b, a	ba	(a), f
3	b, a, f	ba, af	(e), fd
4	b, a, f, e	ba, af, fe	
5	b, a, f, e, d	ba, af, fe, ed	
6	b, a, f, e, d, c	ba, af, fe, ed, dc	