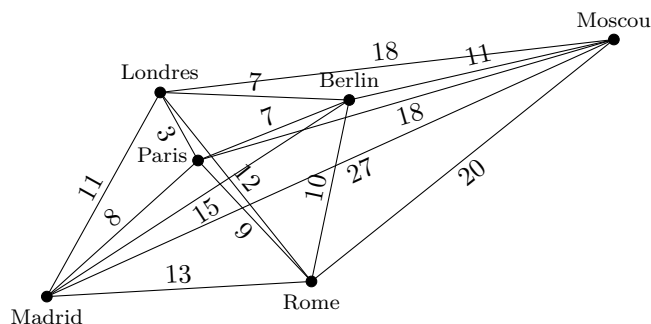


3.12 Le tableau donne le graphe suivant :



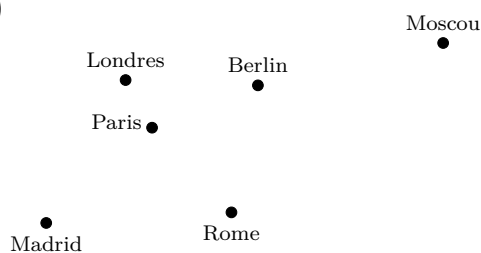
Algorithme de Kruskal

Ordonnons les arêtes du graphe par ordre croissant de poids :

$\underbrace{LP}_3, \underbrace{BL}_7, \underbrace{BP}_7, \underbrace{MaP}_8, \underbrace{PR}_9, \underbrace{BR}_{10}, \underbrace{BMo}_{11}, \underbrace{LMa}_{11}, \underbrace{LR}_{12}, \underbrace{MaR}_{13}, \underbrace{BMa}_{15}, \underbrace{LMo}_{18}, \underbrace{MoP}_{18}, \underbrace{MoR}_{20}, \underbrace{MaMo}_{27}$

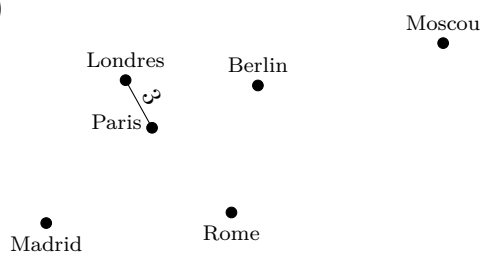
Appliquons les différentes étapes de l'algorithme de Kruskal :

1)



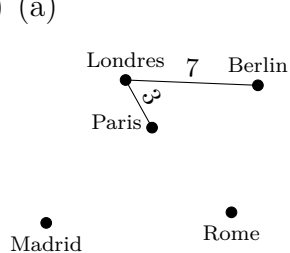
Ajoutons l'arête LP.

2)

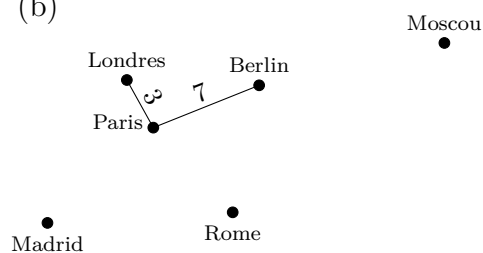


Puisqu'il y a ensuite deux arêtes de même poids, il y a deux façons de poursuivre l'algorithme, en ajoutant soit l'arête BL, soit l'arête BP.

3) (a)



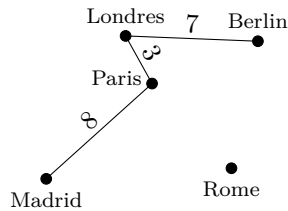
(b)



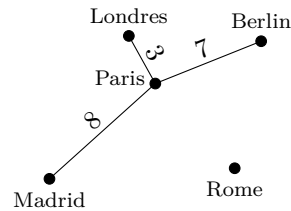
On ne saurait ajouter, ni l'arête B P dans le premier cas, ni l'arête B L dans le second cas, sous peine de créer le cycle B L P B.

Dans les deux cas, on poursuit en ajoutant l'arête M a P.

4) (a)

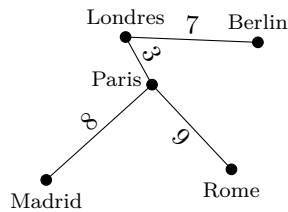


(b)

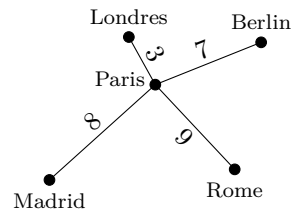


Dans les deux cas, on ajoute l'arête P R.

5) (a)



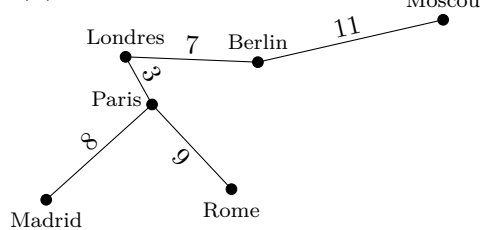
(b)



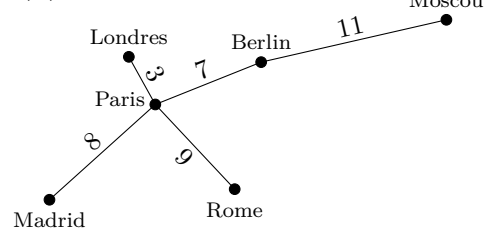
L'ajout de l'arête B R crée le cycle B L P R B dans le premier cas, et le cycle B P R B dans le second cas.

Ajoutons l'arête B Mo.

6) (a)



(b)

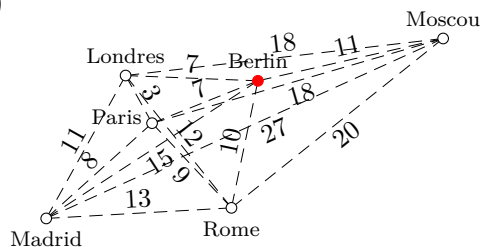


Puisque toutes les villes sont connectées, on a obtenu les deux arbres de recouvrement de poids minimum possibles.

Algorithme de Prim

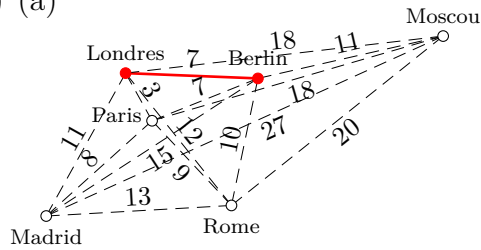
Voici les différentes étapes de l'algorithme de Prim, en marquant initialement le sommet représentant Berlin :

1)

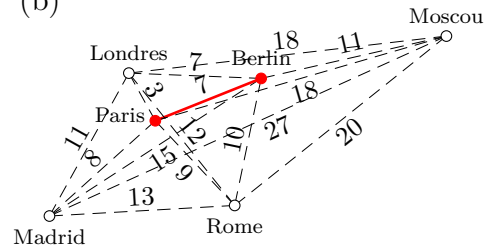


Depuis le sommet marqué Berlin, on a le choix entre deux arêtes de poids minimal : BL ou BP.

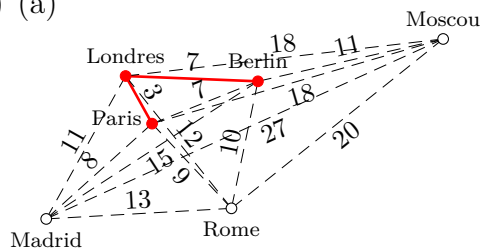
2) (a)



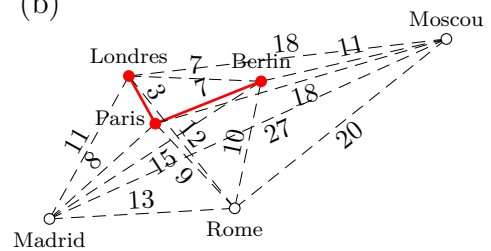
(b)



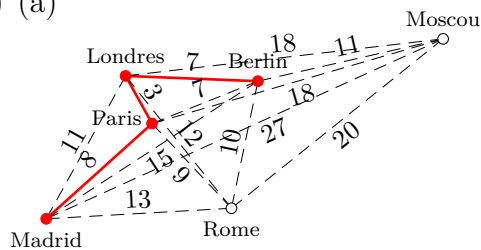
3) (a)



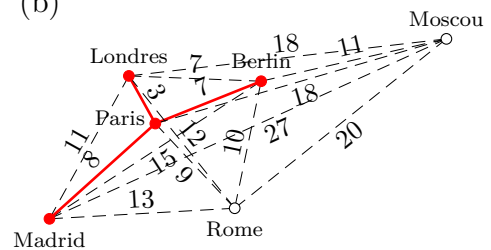
(b)



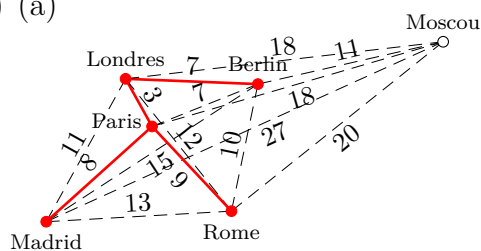
4) (a)



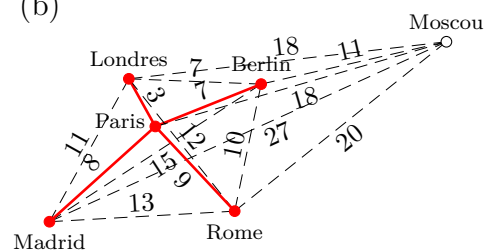
(b)



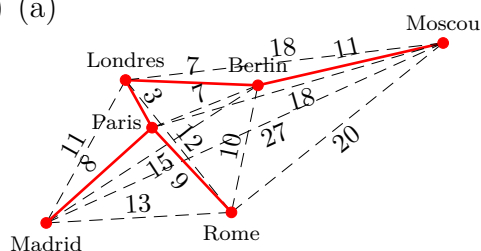
5) (a)



(b)



6) (a)



(b)

