

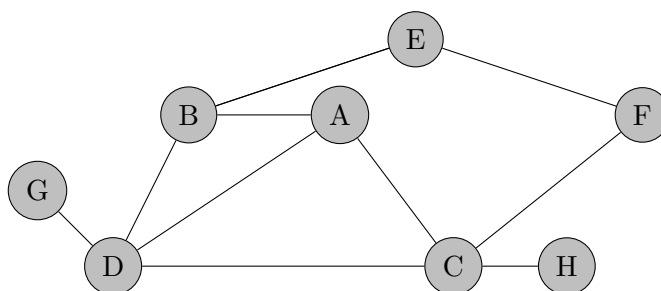
**Exercice 1 :**

FIGURE 1 – Graphe à parcourir

Pour les deux parcours il faudra détailler l'évolution de la structure utilisée (pile ou file) et le chemin final parcouru.

1. Quel est l'ordre du graphe 1 ?
2. Quel est le degré du sommet D ?
3. Ce graphe est-il connexe ?
4. Effectuer à la main un parcours en profondeur du graphe 1.
5. Effectuer à la main un parcours en largeur du graphe 1.

**Exercice 2 :** Le fonctionnement du parcours en profondeur peut être décrit de la manière suivante :

- Choisir un nœud.
- S'il n'est pas déjà visité, le marquer *vu*.
- Pour chaque voisin, effectuer la même démarche.

Nous reconnaissons ici une démarche récursive.

1. Écrire la fonction **DFS\_rec(graphe : Graphe, sommet : str, visites : list=list())** → **list** qui renvoie la liste des nœuds atteignables depuis *sommet*. Nous utiliserons la classe *Graphe* du cours (sans faire appel aux méthodes de parcours déjà élaborées).
2. Tester la fonction sur le graphe 1.
3. Comparer l'efficacité de cette fonction avec la méthode *DFS* implémentée dans le cours.
4. Écrire alors la fonction **est\_connexe(graphe : Graphe)** → **bool** qui renvoie *True* si le graphe est connexe.
5. Écrire la fonction **DFS\_rec\_dico(graphe : Graphe, sommet : str, origine : str = None, visites : dict={})** → **dict** qui renvoie un dictionnaire des nœuds atteignables depuis *sommet*. Le dictionnaire associera chaque sommet à son origine (sommet depuis lequel on l'a atteint).
6. Écrire la fonction **chemin(graphe : Graphe, depart : str, arrivee : str)** → **list** qui renvoie un chemin entre *depart* et *arrivee*. Cette fonction utilisera *DFS\_rec\_dico*. Il est à noter que le chemin obtenu n'est pas nécessairement le plus court.

si on ne soucie pas de l'ordre on pourrait utiliser un ensemble (set). intérêt : coût mémoire, temps d'exécution  
pour les + avancés : transformer les fonctions en méthodes dans *Graphe*

**Exercice 3 :** Il n'est pas obligatoire d'utiliser une file pour réaliser un parcours en largeur. Nous pouvons par exemple nous servir de deux ensembles :

- **voisins** : qui contiendra les sommets voisins du sommet d'origine,

- **prochains** : qui contiendra les sommets à une distance  $n + 1$  du sommet d'origine et qui seront visités après ceux de l'ensemble *voisins*.

Quand l'ensemble *voisins* est vide, il suffit de le remplir avec les sommets de *prochains*.

1. Écrire la fonction **BFS\_dico**(**graphe** : **Graphe**, **origine** : **str**) → **dict** qui associe chaque sommet au sommet depuis lequel on l'a atteint lors du parcours en profondeur.
2. Écrire la fonction **chemin**(**graphe** : **Graphe**, **depart** : **str**, **arrivee** : **str**) → **list** qui renvoie un chemin entre *depart* et *arrivee*. Cette fonction utilisera *BFS\_dico*.