



---

# PROJET RAD

---

La spécification algébrique



**VOEDZO ESSIVI MARIE-JOSEE**  
**DE BADAR BADAROU Hosniath**  
**Mohamed Lemine Abdellahi**

## Spécification algébrique des graphes

G : Type Graphe indiquant qu'on obtient un graphe en sortie ;

E : Type Numérique indiquant qu'on obtient un numérique en sortie ici le poids ;

B : Type Booléen indiquant qu'on obtient un booléen en sortie {vrai ou faux};

N : Type nœud indiquant qu'on obtient un nœud en sortie ;

A : Type arc indiquant qu'on obtient un arc en sortie ;

Observateurs	Opérateur interne
<ul style="list-style-type: none"> <li>• Are_connected: <math>G \times N \times N \rightarrow B</math>.</li> <li>• Get_degree: <math>G \times N \rightarrow E</math></li> <li>• Get_lightest : <math>G \rightarrow A</math></li> <li>• Get_weight : <math>G \times A \rightarrow E</math></li> <li>• Num_edge : <math>G \rightarrow E</math></li> </ul>	<ul style="list-style-type: none"> <li>• Graph : <math>\rightarrow G</math></li> <li>• Add_edge: <math>G \times N \times N \times E \rightarrow G</math></li> <li>• Add_node: <math>G \times N \rightarrow G</math></li> <li>• Del_edge: <math>G \times A \rightarrow G</math></li> <li>• Del_node: <math>G \times N \rightarrow G</math></li> </ul>

### Précondition

- Add\_edge (N1, N2, E) ssi N1 et N2 existe dans G
- Add\_node (N1) ssi N1 n'existe pas encore dans G et ssi G existe
- Del\_edge (A) ssi A existe dans G
- Del\_node(N) ssi N existe dans G
- Are\_connected (N1, N2) ssi N1 et N2 existe dans G
- Get\_degree (N) ssi N existe dans G
- Get\_weight (A) ssi A existe dans G
- Get\_lightest G

### Axiome

#### Num\_edge

- Num\_edge (Graph ()) == 0
- Num\_edge (Add\_edge (G, N1, N2, E)) == {Num\_edge (G) +1 si (N1, N2) n'existait pas dans G      Num\_edge (G) s'il existait}
- Num\_edge (Add\_node (N1)) == Num\_edge (G)
- Num\_edge (Del\_edge (A)) == si l'arc en question était présente dans G Num\_edge (G) -1 et sinon Num\_edge (G) ;
- Num\_edge (Del\_node (N)) == si le nœud en question n'existe pas dans G : Num\_edge (G) sinon Num\_edge (G) – Get\_degree (N) ;

#### Get\_degree

- Get\_degree (Graph (), N) == 0
- Get\_degree (Add\_edge (G, N1, N2, E), N) == {Num\_edge (G) +1 si (N1, N2) n'existait pas dans G sinon Num\_edge (G) s'il existait}

- `Get_degree (Add_node (N1), N2) ==` si  $N1=N2$  alors 0 sinon `Get_degree (G, N2)`
- `Get_degree (Del_edge (A)) ==` si l'arc en question était présente dans `G` `Num_edge (G) - 1` sinon `Num_edge (G)` ;
- `Get_degree (Del_node (N), N')` == si le nœud en question n'existe pas dans `G` : `Num_edge (G)` sinon `Num_edge (G) - Get_degree (N)` ;

### Get\_lightest

- `Get_lightest (Add_edge (G, N1, N2, poids)) =``Get_lightest (G)` si `poids > Get_lightest (G)` sinon `A {N1, N2, poids}` : arc de nœud 1 et 2 avec un poids `E`
- `Get_lightest (Add_node (G, n)) =``Get_lightest (G)` puisqu'aucun arc n'est relié au nouveau nœud, l'arc de poids le plus faible ne changera donc pas
- `Get_lightest (Graph ()) =` violation car un graphe vide ne peut avoir d'arc de poids plus faible
- `Get_lightest (Del_edge (G, n1, n2)) =``Get_lightest (Del_edge (G, n1, n2))` si `A {n1, n2, poids} =``Get_lightest (G)` sinon `=``Get_lightest (G)` c'est-à-dire si l'arc supprimé était le plus faible alors on recherche le suivant sinon il reste le même
- `Get_lightest (Del_node (G, n))` si ce nœud était relié à l'arc le plus faible, celui-ci changera à la suite de la suppression sinon il reste le même

### Get\_weight

- `Get_weight (Add_edge (G, n1, n2, poids), n1', n2') =` `poids` si  $(n1=n1' \text{ et } n2=n2')$  ou  $(n1=n2' \text{ et } n2=n1')$  sinon retourne `Get_weight (G, n1', n2')`
- `Get_weight (Add_node (G, n), n1', n2') =` violation si  $(n=n1' \text{ et } n=n2')$  sinon `Get_weight (G, n1', n2')`
- `Get_weight (Del_edge (G, n1, n2), n1', n2')` si  $(n1=n1' \text{ et } n2=n2')$  ou  $(n1=n2' \text{ et } n2=n1')$  retourne une violation car on ne peut retourner le poids d'un arc qui n'existe pas Sinon retourne `Get_weight (G, n1, n2)`
- `Get_weight (Del_node (G, n), n1, n2)` violation si  $(n=n1' \text{ et } n=n2')$  car l'un des nœuds étant supprimé, il ne peut exister un arc Sinon `Get_weight (G, n1', n2')`
- `Get_weight (Graph (), n1, n2) =` violation car le graphe est vide

### Are\_connected.

- `Are_connected (Add_edge (G, n1, n2, poids), n1', n2') =` vrai si  $(n1=n1' \text{ et } n2=n2')$  ou  $(n1=n2' \text{ et } n2=n1')$  sinon retourne `Are_connected (G, n1', n2')`
- `Are_connected (Add_node (G, n), n1', n2') =` Faux si  $(n=n1' \text{ et } n=n2')$  car tout nouveau nœud ajouté n'est à priori relié à aucun autre nœud sinon `Are_connected (G, n1', n2')`
- `Are_connected (Del_edge (G, n1, n2), n1', n2')` si  $(n1=n1' \text{ et } n2=n2')$  ou  $(n1=n2' \text{ et } n2=n1')$  retourne Faux car l'arc entre ces nœuds a été supprimé Sinon retourne `Are_connected (G, n1, n2)`
- `Are_connected (Del_node (G, n), n1, n2)` Faux si  $(n=n1 \text{ ou } n=n2)$  car l'un des nœuds n'est plus dans le graphe sinon `Are_connected (G, n1', n2')`

- Are\_connected (Graph (), n1, n2) = violation car le graphe est vide

#### QUESTION 7 : ALTERNATIVE

La structure efficace pour stocker les arcs serait un HashMap et on prendra comme clé :

- \* le poids de l'arc
- \* L'arc a plusieurs valeurs sommet1,sommet2,et le poids mais celui au quelle on fait le plus appel est le poids
- \* donc il est préférable de l'utiliser