

Algèbre relationnelle

L'algèbre relationnelle a été inventée par E. Codd en 1970 dont le but de formaliser les opérations sur les ensembles. Elle constitue une collection d'opérations formelles qui agissent sur des relations et produisent des relations.

Ces opérations sont regroupées, selon leurs caractéristiques, en plusieurs familles.

Les opérations ensemblistes

Union : L'union est une opération sur deux relations de même schéma R1 et R2 qui sert à construire une troisième relation R3 de même schéma ayant comme tuples ceux appartenant à R1, à R2 ou aux deux.

Les tuples qui apparaissent plusieurs fois dans le résultat ne sont représentés qu'une seule fois (pas de doublons)

Notations

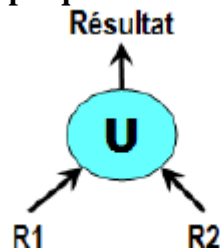
$R1 \cup R2$

$UNION(R1, R2)$

$APPEND(R1, R2)$

$$R1 \cup R2 = \{t / t \in R1 \text{ ou } t \in R2\}$$

Représentation graphique



Exemple : R1

Numéro	Nom	Prénom
44	Salhi	Nadir

Union

R2

Numéro	Nom	Prénom
33	Abider	Mahmoud

= R3

Numéro	Nom	Prénom
44	Salhi	Nadir
33	Abider	Mahmoud

Différence : La différence est une opération sur deux relations de même schéma R1 et R2 qui sert à construire une troisième relation R3 de même schéma ayant comme tuples ceux appartenant à R1 et n'appartenant pas à R2.

Notations

$R1 - R2$

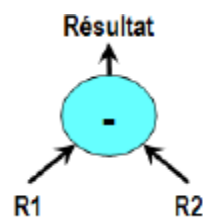
DIFFERENCE(R1,R2)

REMOVE(R1,R2)

MINUS(R1,R2)

$R1 - R2 = \{t / t \in R1 \text{ et } t \notin R2 \}$

Représentation graphique



Exemple : R1

Numéro	Nom	Prénom
44	Salhi	Nadir
33	Abider	Mahmoud

MINUS

R2

Numéro	Nom	Prénom
44	Salhi	Nadir

= R3

Numéro	Nom	Prénom
33	Abider	Mahmoud

Produit cartésien : Le produit cartésien de deux relations R1 et R2 de schéma quelconque est une relation R3 ayant pour attributs la concaténation des attributs de R1 et de R2 et dont les tuples sont constitués de toutes les concaténations d'un tuple de R1 à un tuple de R2

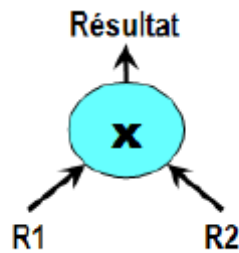
Notations

$R1 \times R2$

PRODUCT(R1,R2)

TIMES(R1,R2)

Représentation graphique



Exemple :

R1

Numéro	Nom	Prénom
44	Salhi	Nadir
33	Abider	Mahmoud

R2

Adresse	N°téléphone
Béjaia	034212344

= R3

Numéro	Nom	Prénom	N°téléphone	Adresse
44	Salhi	Nadir	034212344	Béjaia
33	Abider	Mahmoud	034212344	Béjaia

Note

Dans le cas où les deux opérations ont des attributs ayant les même noms, on représente au niveau du résultat ces attributs avec d'autres noms ou bien en spécifiant la relation à laquelle ils appartiennent : R1.A, R2.A.

Les opérations spécifiques

Projection : La projection d'une relation $R(A_1, A_2, \dots, A_n)$ sur les attributs A_i, A_{i+1}, \dots, A_p (avec $p < n$) est une relation R_2 de schéma A_i, A_{i+1}, \dots, A_p et dont les tuples sont obtenus par élimination des attributs de R n'appartenant pas à R_2 et par suppression des doublons.

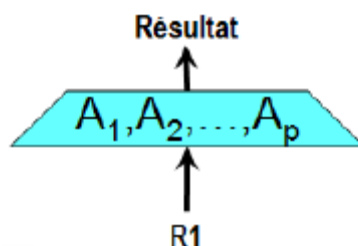
Notations

$PA_1, A_2, \dots, A_p(R)$

$R[A_1, A_2, \dots, A_p]$

PROJECT(R, A_1, A_2, \dots, A_p)

Représentation graphique



PERSONNE

<i>Nom</i>	<i>Age</i>	<i>Ville</i>
Marc	29	Paris
Catherine	32	Lyon
Sophie	54	Paris

$R = \pi_{Age}(PERSONNE)$

29
32
54

Restriction (Sélection) : La restriction (ou sélection) de la relation R par une condition C est une relation R2 de même schéma dont les tuples sont ceux de R satisfaisant la condition C. La condition est de la forme <Attribut>Opérateur<Valeur>
Les opérateurs sont {=,<,>,<=,>=,<>}

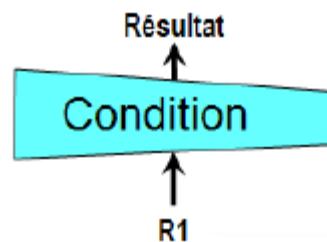
Notations

$\sigma_{Condition}(R)$

$R[Condition]$

RESTRICT(R,Condition)

Représentation graphique



Exemple :

PERSONNE

<i>Nom</i>	<i>Age</i>	<i>Ville</i>
Marc	29	Paris
Catherine	32	Lyon
Sophie	54	Paris

$R = \sigma_{Age=32}(PERSONNE)$

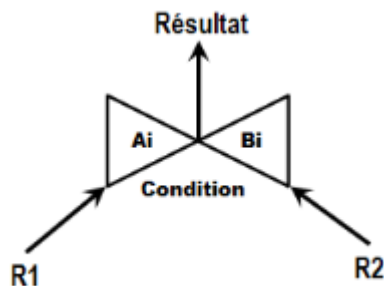
Catherine	32	Lyon
-----------	----	------

Thêta Jointure : La thêta-jointure de deux relations R1 et R2 de schéma quelconque selon une condition C est une relation R3 dont le schéma est la concaténation des attributs des deux relations et les tuples sont ceux du produit cartésien entre R1 et R2 respectant la condition C. La condition C est de la forme <Attribut>opérateur<Attribut>
Les opérateurs peuvent être arithmétiques (=,>,<,>=,<=,<>) ou logique (Et, Ou,Non)

Notations
JOIN(R1,R2,Condition)



Représentation graphique



Exemple :
Note

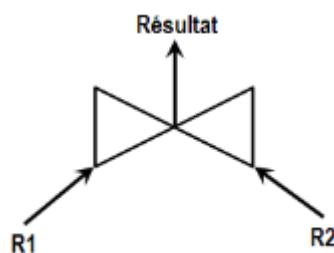
Si l'opérateur est « = » Alors c'est une **Equi-jointure** Sinon c'est une **Inéqui-jointure**

Jointure Naturelle : La jointure naturelle de deux relations R1 et R2 de schéma quelconque donne une troisième relation R3 dont le schéma est obtenu avec concaténation des attributs de R1 et ceux de R2 mais en ne prenant les attributs de même nom qu'une seule fois. Les tuples de R3 sont ceux de R1 et de R2 respectant une equi-jointure entre les attributs de même nom.

Notation
JOIN (R1, R2)



Représentation graphique



Note

Une jointure naturelle entre deux relations R1 et R2 n'ayant aucun attribut en commun (de même nom) est le produit cartésien de R1 et de R2.

Les opérations dérivées :

Intersection : L'intersection de deux relation R1 et R2 de même schéma est une relation R3 de même schéma dont les tuples sont ceux appartenant à la fois à R1 et à R2.

Notations

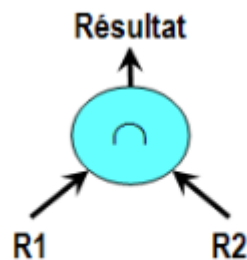
$$R1 \cap R2$$

INTERSECT(R1,R2)

AND(R1,R2)

$$R1 \cap R2 = \{t/t \in R1 \text{ et } t \in R2\}$$

Représentation graphique



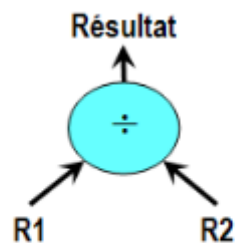
Division (Quotient) : La division de la relation R(A1,A2,...,An) par la sous-relation R2(Ap+1,...,An) est la relation R3(A1,A2,...,Ap) formées de tous les tuples qui concaténés à chaque tuple de R2 donnent toujours un tuples de R1.

Notations

$$R1 / R2$$

DIVISION(R1,R2)

Représentation graphique

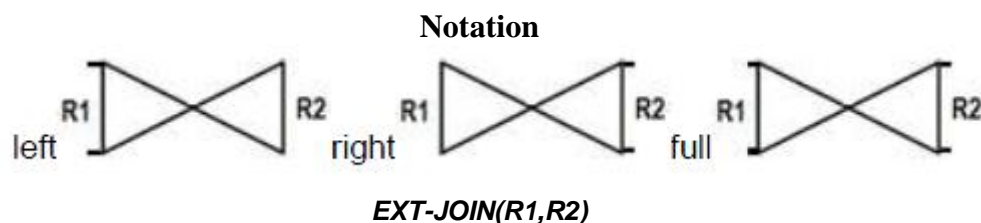


Note

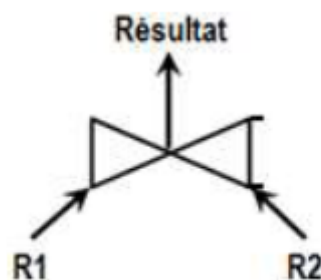
Les attributs du résultat d'une division sont ceux faisant partie de la première relation et ne sont pas dans la seconde pour que le produit cartésien du résultat avec la deuxième donnent tous les attributs de la première relation.

Pour effectuer une division entre R1 et R2 il faut que tous les attributs de R2 font partie de R1 et que R1 possède au moins un attribut en plus que R2.

Jointure externe : La jointure externe entre deux relations R1 et R2 de schéma quelconque est une relation R3 dont le schéma est la concaténation des attributs de R1 et de ceux de R2 en ne représentant les attributs ayant le même nom qu'une seule fois. Les tuples de R3 sont ceux obtenus avec une jointure naturelle entre R1 et R2 et ceux de R1 et de R2 ne participants pas à la jointure en représentant par des valeurs nulles ceux de l'autre relation.



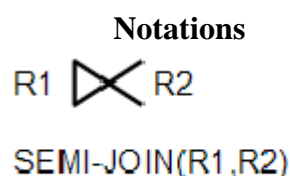
Représentation graphique



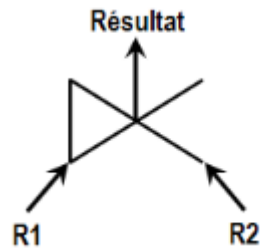
Note

On distingue deux autres variantes de la jointure externe, la jointure externe droite et la jointure externe gauche notées respectivement REXT-JOIN et LEXT-JOIN. La première donne tous les attributs de la relation à droite de la jointure externe et uniquement ceux de la relation gauche qui participent à la jointure. La seconde c'est l'inverse.

Semi-jointure : La semi-jointure deux relations R1 et R2 de schéma quelconque est une relation R3 dont le schéma est celui de R1 et les tuples sont ceux de R1 appartenant à la jointure naturelle entre R1 et R2.



Représentation graphique



Opération de renommage

Pourquoi renommer ?

Le résultat d'une expression algébrique ne possède pas de nom;

On a besoin de renommer certains attributs d'une relation ou d'une expression algébrique.

$pNA \leftarrow num(Acteur)$

$pActeur_Ali(\sigma_{nom=ali}(Acteur))$

L'Affectation : Le même principe qu'une affectation dans l'algorithmique.

C'est le fait d'attribuer le résultat d'une expression algébrique à une variable temporaire qu'est dans ce cas une relation intermédiaire.

$R1 \leftarrow \sigma_{taille=32}(VESTE)$

$R2 \leftarrow \sigma_{couleur=rouge}(VESTE)$

$R3 \leftarrow R1 \cap R2$

$Result = \pi_{marque}(R3)$

Arbre algébrique

Arbre dont les nœuds représentent les opérations algébriques et les arcs les relations de base ou temporaires représentant des flots de données entre opérations.

