BDC

Bases de données

Langage de manipulation des données : SQL

Instruction de manipulation des données

■ **SELECT** lecture des données

■ **INSERT** insertion de nouveaux tuples

■ **UPDATE** modification de tuples

■ **DELETE** suppression de tuples

Lecture des données

Projection de relations

Projection de toute la relation

SELECT * **FROM** relation;

Projection de quelques colonnes

SELECT attribut1, attribut2, ... **FROM** relation;

Projection avec suppression des doublons

SELECT DISTINCT attribut1 **FROM** relation;

Projection avec renommage

SELECT attribut1 AS nom **FROM** relation;

Exemple de schéma de relations

■ CHAMBRE (NumChambre, Prix, NbrLits, NbrPers,

Confort, Équipement)

CLIENT (<u>NumClient</u>, Nom, Prénom, Adresse, Tel)

■ RESERVATION (NumClient, NumChambre,

DateArrivée, DateDépart)

Exemple de projection

Tous les tuples de la relation CHAMBRE

SELECT * **FROM** CHAMBRE;

Tous les numéros de chambre avec leur capacité

SELECT NumChambre, NbrPers **FROM** CHAMBRE;

Exemple de projection

Les différents types de confort

SELECT DISTINCT Confort **FROM** CHAMBRE;

Les prix par personne des différentes chambres

SELECT NumChambre, Prix/NbrPers **AS** PrixParPersonne **FROM** CHAMBRE;

Projection avec tri du résultat

SELECT attribut 1, attribut 2, attribut3, etc **FROM** relation **ORDER BY** attribut1, attribut3;



SELECT attribut 1, attribut 2, attribut3
FROM relation
ORDER BY attribut1 ASC, attribut3 ASC;

SELECT attribut 1, attribut 2, attribut3
FROM relation
ORDER BY attribut1 DESC, attribut3 ASC;



SELECT attribut 1, attribut 2, attribut3 **FROM** relation **ORDER BY 1 DESC**, 3 **ASC**;

Exemple de projection avec tri du résultat

Lister les clients par ordre croissant des noms et prénoms

SELECT NumClient, Nom, Prenom, Adresse, Tel FROM Client ORDER BY Nom, Prenom;

OU

SELECT NumClient, Nom, Prenom, Adresse, Tel FROM Client
ORDER BY Nom ASC, Prenom ASC;

OU

SELECT NumClient, Nom, Prenom, Adresse, Tel FROM Client ORDER BY 2, 3;

Restriction de relations

SELECT *
FROM relation
WHERE prédicat;

- On peut utiliser les opérateurs de comparaison : =, >, <, >=, <=, <>, !=
- On peut utiliser les opérateurs logiques : AND, OR , NOT
- On peut tester la ressemblance de chaînes de charactères à un modèle :

Attribut LIKE ModèleChaîne

On peut tester l'appartenance d'un attribut à un domaine de valeurs :

BETWEEN Constante1 AND Constante2

On peut tester l'appartenance ou non appartenance d'un attribut à un ensemble

IS IN (Const1, Const2, ...)

IS NOT IN (Const1, Const2, ...)

On peut tester la nullité ou non nullité d'un attribut :

Attribut IS NULL ou Attribut IS NOT NULL

Restriction de relations

```
SELECT *
FROM relation
WHERE attribut1 = 'chaîne de caractères';

SELECT *
FROM relation
WHERE attribut2 BETWEEN valeur1 AND valeur2;
```

SELECT *
FROM relation
WHERE NOT (Prédicat1 AND Prédicat2);

Exemple de restriction

```
FROM relation

WHERE attribut3 LIKE '% B'

OR attribut3 LIKE '%CCC%'

OR attribut4 LIKE '75---';
```

SELECT *

FROM relation

WHERE attribut3 IS NULL

OR attribut5 IS IN (valeur1, valeur2, valeur3);

Exemple de restriction

Toutes les chambres ayant un bain et une télévision

SELECT*

FROM Chambre

WHERE Confort = 'Bain' AND UPPER (Equipement) = 'TV';

■ Toutes les chambres dont le prix est en dessous de 120 €

SELECT*

FROM Chambre

WHERE Prix <120;

Toutes les chambres disposant d'un moyen pour se laver

SELECT*

FROM Chambre

WHERE Confort IS IN ('Bain', 'Douche');



La comparaison de chaînes de caractères tient compte de la casse

Exemple de restriction

Tous les clients dont le nom commence par 'DU'

SELECT*

FROM Client

WHERE Nom like 'DU%';

Toutes les chambres dont le prix est compris entre 85 € et 120 €

SELECT *

FROM Chambre

WHERE Prix BETWEEN 85 AND 120;

Lister les chambres pour lesquels les clients n 'ont pas annoncé une date de départ

SELECT NumChambre

FROM Reservation

WHERE DateDepart IS NULL;

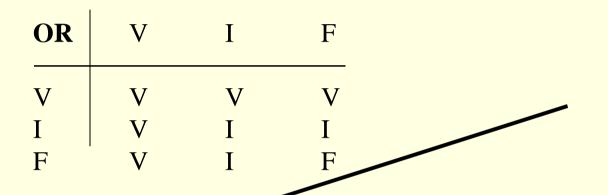
Tables de vérité pour le calcul de prédicats

NOT	
F	V
I	I
V	F

NOT	
0	1
1/2 1	$\begin{array}{ c c } & 1/2 \\ & 0 \end{array}$

1-X

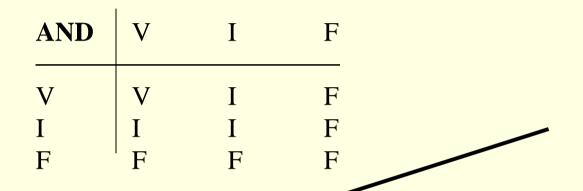
Tables de vérité pour le calcul de prédicats



OR	1	1/2	0
1	1	1	1
1/2	1	1/2	1/2
0	1	1/2	0

Max (X, Y)

Tables de vérité pour le calcul de prédicats



AND	1	1/2	0
1	1	1/2	0
1/2	1/2	1/2	0
0	0	0	0

Min(X, Y)

Valeur « Null » et évaluation de prédicats

A	condition	résultat	
10	A is null	F	
null	A is null	V	
null	A=null	I	
null	a!=10	ne pas	s utiliser

Evaluation de prédicats

- Le système utilise la table de vérité à trois
- Mais une condition d'un WHERE évaluée à I (à la fin) agit comme un F

Remarque sur l'évaluation d'expressions

 Toute expression arithmétique contenant une valeur nulle est évaluée à null

exp : null + 10 → null

 La plupart des fonctions manipulant une donnée à la fois renvoient une valeur nulle si cette donnée est nulle

exp: ABS (n)

La plupart des fonctions manipulant plusieurs données à la fois ignorent les données nulles.

exp. : AVG(colonne)

- STATION (NomStation, Capacité, Lieu, Région, Tarif)
- ACTIVITE (<u>NomStation, Libellé</u>, Prix)
- CLIENT (IdClient, Nom, Prénom, Ville, Région, Solde)
- SEJOUR (IdClient, NomStation, DateSéjour, NbPLaces)

STATION

NomStation	Capacité	Lieu	Région	Tarif
Venusa	350	Guadeloupe	Antilles	1200
Farniente	200	Seychelles	Ocean Indien	1500
Santalba	150	Martinique	Antilles	2000
Passac	400	Alpes	Europe	1000

ACTIVITE

NomStation	Libellé	Prix
Venusa	Voile	150
Venusa	Plongee	120
Farniente	Plongee	130
Passac	Ski	200
Passac	Piscine	20
Santalba	Kayac	50

CLIENT

IdClient	Nom	Prénom	Ville	Région	Solde
10	Fogg	Phileas	Londres	Europe	12465
20	Pascal	Blaise	Paris	Europe	6763
30	Kerouac	Jack	NewYork	Amerique	9812

SEJOUR

IdClient	NomStation	DateSéjour	NbPlaces
10	Passac	1998-07-01	2
30	Santalba	1996-08-14	5
20	Santalba	1998-08-03	4
30	Passac	1998-08-15	3
30	Venusa	1998-08-03	3
20	Venusa	1998-08-03	6
30	Farniente	1999-06-24	5
10	Farniente	1998-09-05	3

Libelle SELECT Libelle FROM Activite; Voile Plongee Plongee Ski Piscine Kayac Libelle Voile SELECT DISTINCT Libelle Plongee Ski FROM Activite; Piscine Kayac **SELECT** * **Toute la relation Station** FROM Station;

SELECT NomStation

FROM Station

WHERE Region = 'ANTILLES';

NomStation

SELECT NomStation

FROM Station

WHERE Region = 'Antilles';



Venusa Santalba

SELECT NomStation
FROM Station
WHERE UPPER(Region) = 'ANTILLES';

SELECT Libelle, prix / 6.56, 'Cours de l'euro =', 6.56 FROM Activite
WHERE NomStation = 'Santalba';

Libellé	prix / 6.56	'Cours de l'euro = '	6.56
Kayac	7.62	'Cours de l'euro ='	6.56

SELECT Libelle, prix / 6.56 AS prixEnEuros FROM Activite

WHERE NomStation = 'Santalba';

Libellé	prixEnEuros
Kayac	7.62

Produit cartésien et jointure

Produit cartésien

SELECT * **FROM** relation1, relation2;

Jointures

SELECT *
FROM relation1, relation2
WHERE critère de jointure;

[NOT] Prédicat1 [AND/OR Prédicat2]

attributRelation1 < OpérateurComparaison> attributRelation2
relation1.attribut < OpérateurComparaison> relation2.attribut

SELECT *
FROM relation1 R1, relation2 R2
WHERE critère de jointure;

[NOT] Prédicat1 [AND/OR Prédicat2]

attributRelation1 < Opérateur Comparaison > attributRelation2

R1.attribut <OpérateurComparaison> R2.attribut

Exemple de jointure avec restriction

Donnez pour chaque activité de chaque station, le lieu où elle peut être pratiquée

SELECT NomStation, Libelle, Lieu FROM Station, Activite

WHERE Station. NomStation = Activite. NomStation;

SELECT NomStation, Libelle, Lieu
FROM Station S, Activite A
WHERE S. NomStation = A. NomStation;

NomStation	Libelle	Lieu
Venusa	Voile	Guadeloupe
Venusa	Plongee	Guadeloupe
Farniente	Plongee	Seychelles
Passac	Ski	Alpes
Passac	Piscine	Alpes
Santalba	Kayac	Martinique

Exemple de jointure avec restriction

- Les noms et prénoms de tous les parisiens ayant effectué un séjour dans une station
- Mauvaise réponses :

SELECT Nom, Prénom FROM Client C, Sejour S WHERE S. IdClient = C. IdClient AND Ville = 'Paris';



Un client parisien qui a séjourné +ieurs fois apparaît autant de fois que de séjours

SELECT DISTINCT Nom, Prénom FROM Client C, Sejour S WHERE S. IdClient = C. IdClient AND Ville = 'Paris';



2 clients parisiens qui portent le même nom et même prénom sont confondus dans le résultat

Bonne réponse :

SELECT DISTINCT IdClient, Nom, Prénom FROM Client C, Sejour S WHERE S. IdClient = C. IdClient AND Ville = 'Paris';

Exemple de jointure avec restriction

Le nom des clients n'ayant pas annoncé de date de départ

SELECT DISTINCT NumClient, Nom
FROM Client, Reservation
WHERE Client.NumClient= Reservation.NumClient
AND DateDepart IS NULL;

SELECT DISTINCT NumClient, Nom FROM Client C, Reservation R
WHERE C.NumClient=R.NumClient
AND DateDepart IS NULL;

Remarque



Ne pas faire de jointures si pas nécessaire.

- Exemple : La liste des activités de chaque station
- Requête à retenir

SELECT NomStation, Libelle **FROM** Activite;

Requête à éviter

SELECT NomStation, Libelle
FROM Activite A, Station S
WHERE S. NomStation = A. NomStation;

Union et intersection

Union

```
SELECT Attribut1, Attribut2, .....

FROM ......

UNION
SELECT Attribut1, Attribut2, .....

FROM .....;
```

Les deux relations ont le même schéma

Intersection

```
SELECT Attribut1, Attribut2, .....

FROM ......

INTERSECT

SELECT Attribut1, Attribut2, .....

FROM ......;
```

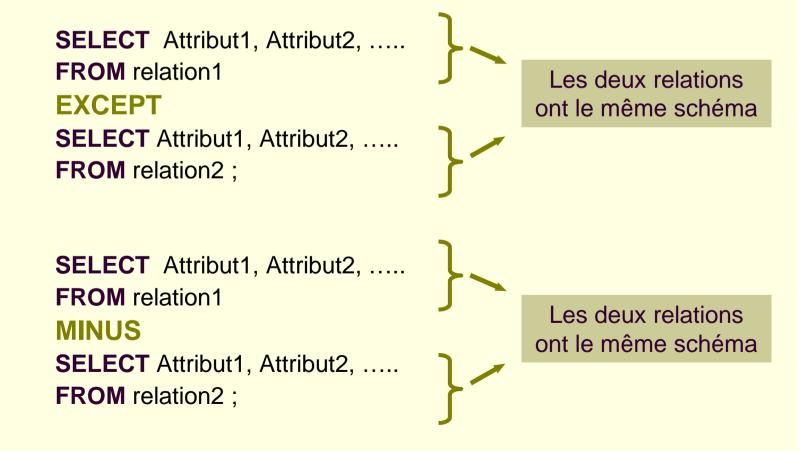
Les deux relations ont le même schéma



La suppression des doublons dépend des SGBDs

Différence

Différence



Exemple d'union, d'intersection et de différence

Donnez tous les noms de région existant dans la base

SELECT Region FROM Station UNION SELECT Region FROM Client

Donnez les régions où l'on trouve à la fois des clients et des stations

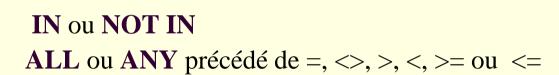
SELECT Region FROM Station INTERSECT SELECT Region FROM Client

Donnez les régions où l'on trouve des stations mais pas des clients

SELECT Region FROM Station EXCEPT
SELECT Region FROM Client

Les requêtes imbriquées

SELECT R1.attribut1, R1.Attribut2
FROM relation1 R1
WHERE R1.attribut3 OPERATEUR (SELECT);



- IN ou NOT IN : est ou n'est pas dans l 'ensemble renvoyé par la sous requête
- ANY : la comparaison se fait avec au moins une des valeurs renvoyée par la sous requête (=ANY équivaut à IN)
- ALL : la comparaison se fait avec toutes les valeurs renvoyée par la sous requête (<> ALL équivaut à NOT IN)

Exemple de requêtes imbriquées

Lister les numéros de chambre dont le prix est le plus élevé.

SELECT NumChambre
FROM Chambre
WHERE Prix >= ALL (SELECT DISTINCT Prix
FROM Chambre);

Les noms des stations où ont séjourné des clients parisiens

SELECT NomStation
FROM Sejour
WHERE IdClient IN (SELECT IdClient
FROM Client
WHERE ville = 'Paris');



IN ne peut être remplacé par le signe = car on n'est pas sûr que la sous requête renvoie <u>un et un seul tuple</u>

Les requêtes imbriquées versus jointures

Certaines requêtes imbriquées peuvent s'écrirent avec des jointures

SELECT DISTINCT NumClient, Nom FROM Client C, Reservation R
WHERE C.NumClient=R.NumClient
AND DateDepart IS NULL;

OU

SELECT NumClient, Nom
FROM Client
WHERE NumClient IN (SELECT NumClient
FROM Reservation
WHERE DateDepart IS NULL)

Un autre type de requêtes imbriquées (test d'ensemble non vide)

```
SELECT listeAttributs
FROM relation1 R1, .....
WHERE Opérateur Existentiel (SELECT *
                             FROM relation2 R2, ......
                             WHERE R1.attribut = R2.attribut
                                      AND AutresConditions);
                        EXISTS ou Not EXISTS
SELECT listeAttributs
FROM relation1 R1, ......
WHERE R1.attribut3 OpérateurExistentiel (SELECT 'x'
                             FROM relation 2 R2, ......
                             WHERE R1.attribut = R2.attribut
                                      AND AutresConditions);
```

Exemple de requêtes imbriquées

Les noms et prénoms des clients arrivés aujourd'hui.

```
SELECT Nom, Prenom

FROM Client C

WHERE EXISTS (SELECT *

FROM RESERVATION R

WHERE DateArrivee = SYSDATE

AND C.NumClient = R.NumClient;
```

SELECT Nom, Prénom

FROM Client C

WHERE EXISTS (SELECT ' x '

FROM RESERVATION R

WHERE Date Arrivée = SYSDATE

AND C.NumClient = R.NumClient;

Exemple de requêtes imbriquées

Les noms et prénoms des clients qui ont séjournés à Santalba

```
SELECT Nom, Prenom

FROM Client C

WHERE EXISTS (SELECT *

FROM Sejour S

WHERE NomStation = 'Santalba'

AND C.IdClient = S.IdClient;
```

```
SELECT Nom, Prenom

FROM Client C

WHERE EXISTS (SELECT ' x '

FROM Sejour S

WHERE NomStation = 'Santalba'

AND C.IdClient = S.IdClient;
```

Etape 0: récupérer des tables intervenant dans la requête

CLIENT

IdClient	Nom	Prénom	Ville	Région	Solde
10	Fogg	Phileas	Londres	Europe	12465
20	Pascal	Blaise	Paris	Europe	6763
30	Kerouac	Jack	NewYork	Amérique	9812

SEJOUR

IdClient	NomStation	DateSéjour	NbPlaces
10	Passac	1998-07-01	2
30	Santalba	1996-08-14	5
20	Santalba	1998-08-03	4
30	Passac	1998-08-15	3
30	Venusa	1998-08-03	3
20	Venusa	1998-08-03	6
30	Farniente	1999-06-24	5
10	Farniente	1998-09-05	3

Etape 1 : exécuter les restrictions de la sous-requête qui sont indépendantes de la sur-requête

SEJOUR

IdClient	NomStation	DateSéjour	NbPlaces
10	Passac	1998-07-01	2
30	Santalba	1996-08-14	5
20	Santalba	1998-08-03	4
30	Passac	1998-08-15	3
30	Venusa	1998-08-03	3
20	Venusa	1998-08-03	6
30	Farniente	1999-06-24	5
10	Farniente	1998-09-05	3

Etape 2 : exécuter la ou les conditions liant la sous-requête à la sur-requête

CLIENT

IdClient	Nom	Prénom	Ville	Région	Solde
10	Fogg	Phileas	Londres	Europe	12465
20	Pascal	Blaise	Paris	Europe	6763
30	Kerouac	Jack	NewYork	Amérique	9812

SEJOUR

IdClient	NomStation	DateSéjour	NbPlaces
10	Passac	1998-07-01	2
30	Santalba	1996-08-14	5
20	Santalba	1998-08-03	4 –
30	Passac	1998-08-15	3
30	Venusa	1998-08-03	3
20	Venusa	1998-08-03	6
30	Farniente	1999-06-24	5
10	Farniente	1998-09-05	3

Etape 3 : exécuter la projection de la sur-requête

Nom	Prénom
Pascal	Blaise
Kerouac	Jack

Quelques fonctions de calcul

- SUM(attribut) ou SUM(DISTINCT attribut)
- AVG(attribut) ou AVG(DISTINCT attribut)
- MAX(attribut)
- MIN(attribut)
- COUNT(attribut) ou COUNT(DISTINCT attribut)

La capacité théorique d'accueil de l'hôtel

SELECT SUM(NbrPers)

FROM CHAMBRE;

Nombre de chambres de l'hôtel

SELECT COUNT(*)

FROM CHAMBRE;

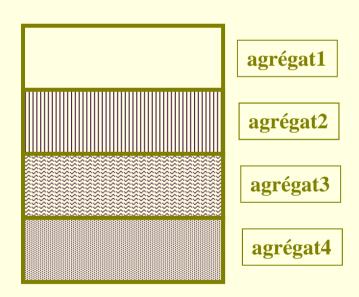
Nombre de stations, la moyenne des tarifs ainsi que le tarif max et min

SELECT COUNT(Nom Station), AVG(Tarif), MIN(Tarif), MAX(Tarif)

FROM Station

Partitionnement d'une relation

- Possibilité de partitionner une relation.
- Le partitionnement se fait selon un critère de partitionnement
- Chaque partition est un agrégat



 Possibilité de sélectionner des agrégats répondant à un critère de sélection

Partitionnement d'une relation

Fait partie des attributs du critère de partitionnement

Appliquées sur les agrégats sélectionnés

SELECT liste d'attributs et/ou fcts de calcul

FROM relation1, relation2,

WHERE prédicats

Décrit la relation à partitionner. Le partitionnement sera celui de la relation issue du produit cartésien (si pas de WHERE) ou de la relation issue de la jointure et/ou restriction.

GROUP BY critère de partitionnement Prédicat portant sur une liste d'attributs

HAVING critère de sélection de partitions; Prédicat portant sur une liste d'attributs

Lister par type de confort les chambres dont le nombre de lits dépasse 1

Ens.Chambres

Ens.Chambres à plus de 1 lit

Ens.Chambres à plus de 1 lit ayant confort a

Décrit dans le FROM

Décrit dans le WHERE

Décrit dans le GROUP BY

Lister par type de confort les chambres dont le nombre de lits dépasse 1

SELECT Confort, NumChambre FROM CHAMBRE WHERE Nblits>1 GROUP BY Confort, NumChambre

SELECT *
FROM CHAMBRE
WHERE Nolits>1
GROUP BY Confort

Prix min et max des chambres par type de confort

SELECT Confort, MIN(Prix), MAX(Prix)
FROM CHAMBRE
GROUP BY Confort;

Il s'agit dans cette requête de calculer le minimum et le maximum des prix dans chaque partition; une partition étant un ensemble de chambre de même confort

Le nombre de places réservées par client

SELECT C.IdClient , Nom, **SUM**(NbPlaces)

FROM Client C, Sejour S

WHERE C.IdClient = S.IdClient

GROUP BY C.IdClient, Nom;

Le nombre de places réservées par client. On intéresse uniquement aux clients ayant réservés plus de 10 places

SELECT C.IdClient , Nom, **SUM**(NbPlaces)

FROM Client C, Sejour S

WHERE C.IdClient = S.IdClient

GROUP BY C.IdClient, Nom

HAVING SUM(NbPlaces) > = 10;

RESUME

SELECT attributs résultats [avec fonctions]	6
FROM tables utilisées	1
[WHERE critère de jointure et/ou critère de restriction]	2
[GROUP BY critère de partitionnement]	3
[HAVING critère de sélection portant sur les agrégats]	4
[ORDER BY critère de tri du résultat];	5

Insertion des données

Insertion de tuples

Insertion tuple par tuple

```
INSERT INTO relation [( attribut [,attribut] ... )]

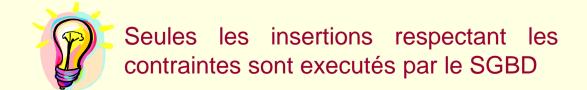
VALUES valeur [, valeur] ...;
```

Insertion d'un ensemble de tuples 'calculés' à partir des données de la base

```
INSERT INTO relation [( attribut [,attribut] ... )]
```

Requête;

Pas de clause ORDER BY dans Requête



Hypothèse : la table client a été créée de cette façon :

```
CREATE TABLE CLIENT
(NumClient NUMBER (4) PRIMARY KEY,
Nom VARCHAR2 (15),
Prenom VARCHAR2 (15),
Ville VARCHAR2 (30)
Tel NUMBER(10));
```

On souhaite inserer le client Pierre Paul. Il habite Paris. Son Numéro est 6000 :

INSERT INTO Client

VALUES 6000, 'Pierre', 'Paul', 'Paris', 0160708940;

La i^{ième} donnée correspond au i^{ième} attribut dans la déclaration du schéma de la table

Ou encore

INSERT INTO Client (NumClient, Prenom, Nom, Ville, Tel)VALUES 6000, 'Paul', 'Pierre ', 'Paris', 0160708940;

La i^{ième} donnée correspond au i^{ième} attribut dans le INSERT

Mais si j'insère le tuple suivant :

INSERT INTO Client

VALUES 6000, 'Pierre', 'Paul';

Alors la ville et le téléphone du client 6000 seront égaux à NULL car dans la déclaration de la table CLIENT, les attributs Ville et Tel sont facultatifs.

Si comme hypothèse la table client a été créée de cette façon :

```
CREATE TABLE CLIENT
( NumClient NUMBER (4) PRIMARY KEY,
   Nom VARCHAR2 (15),
   Prenom VARCHAR2 (15),
   Ville VARCHAR2 (30) NOT NULL,
   Tel NUMBER(10));
```

Et que j'essaye d'insérer le tuple suivant :

```
INSERT INTO Client
VALUES 6000, 'Pierre ', 'Paul';
```

Alors le système rejettera mon insertion car dans la déclaration du schéma de la table client, l'attribut Ville est obligatoire.

Modification des données

Modification des données

UPDATE

relation

La relation sur laquelle porte la modification des données

SET attribut = {expression | NULL |requête} [attribut = {valeur | NULL |requête}] ...

La ou les colonnes à modifier avec la modification correspondante

[WHERE condition de sélection];

Si la clause WHERE est présente, la modification s'appliquera à tous les tuples vérifiant la condition de sélection.

Dans le cas contraire, la modification s'appliquera à tous les tuples de la relation

UPDATE Chambre **SET** Prix=Prix*1.003;

L'augmentation du prix est appliquée à toutes les chambres

UPDATE client
SET Ville='Nimes'
WHERE NumClient=6000;

L'adresse est modifiée pour le client 6000

UPDATE client

SET tel=

(SELECT tel-pr

FROM Conferencier

WHERE idConferencier = 6000)

WHERE NumClient=6000;

Le numéro de téléphone du conférencier 6000 est attribué au client 6000

suppression des données

Suppression des données

DELETE FROM relation



La relation concernée par la suppression des données

[WHERE condition de sélection];



Si la clause WHERE est présente, tous les tuples vérifiant la condition de sélection seront supprimés.

Dans le cas contraire, tous les tuples de la relation seront supprimés.

DELETE FROM Reservation

WHERE NumClient IN (SELECT NumClient

FROM client

WHERE ville = 'Paris');

Toutes les réservations des clients habitant Paris seront supprimés.

DELETE FROM client **WHERE** ville = 'Paris';

Tous les clients habitant Paris seront supprimés.

DELETE FROM client;

La relation Client est vidée de son contenu. Si Client est référencée la suppression est rejetée