

François Jacquenet

Professeur d'Informatique Faculté des Sciences Laboratoire Hubert Curien – UMR CNRS 5516 18 rue Benoit Lauras 42000 Saint-Etienne

Tél: 04 77 91 58 07

e-mail: Francois.Jacquenet@univ-st-etienne.fr Web: http://labh-curien.univ-st-etienne.fr/~fj/bd

Licence de Sciences et Techniques Unité d'enseignement BASES DE DONNEES

SQL



Dans ce cours nous verrons

- SQL = Langage de définition de données
 - CREATE TABLE
 - ALTER TABLE
 - DROP TABLE
- SQL = Langage de manipulation de données
 - INSERT INTO
 - UPDATE
 - DELETE FROM
- SQL = Langage de requêtes
 - SELECT ... FROM ... WHERE ...
 - Sélection
 - Projection
 - Jointure
 - Produit cartésien
 - Union
 - Intersection
 - Différence
 - Les agrégats

Introduction

- SQL =
- Inventé chez (centre de recherche d'Almaden en Californie), en 1974 par Astrahan & Chamberlin dans le cadre de System R
- Le langage SQL est standardisé
 - SQL92
 - SQL99
 - SQL2003
 - SQL2008
 - SQL2011
- C'est



SQL: Trois langages en un

Langage de

- création de relations :
- modification de relations: ALTER TABLE
- suppression de relations:
- vues, index: CREATE VIEW ...

Langage de

- insertion de tuples:
- mise à jour des tuples: UPDATE
- suppression de tuples:

Langage de

SELECT FROM WHERE



- Relation
- Tuple
- Attribut

SQL

Un langage de définition de données



Un langage de définition de données

- Commandes pour créer, modifier et supprimer les éléments du schéma
- CREATE TABLE: une table (une relation),
- CREATE VIEW : créer une vue particulière sur les données à partir d'un SELECT,
- DROP {TABLE | VIEW } : une table ou une vue,
- ALTER {TABLE | VIEW } : une table ou une vue.

CREATE TABLE

Commande créant une table en donnant son nom, ses attributs et ses contraintes

```
CREATE TABLE nom_table
{ ( nom-col type-col
    [DEFAULT val]
    [[CONSTRAINT] contrainte-col] ) *
    [[CONSTRAINT] contrainte-table]
    | AS requête-SQL };
```

Légende :

- {a | b} : a ou b,
- [option];
- * : applicable autant de fois que souhaité;
- mots en capitale : mots-clé.

CREATE TABLE

```
CREATE TABLE nom_table
  { (nom-col type-col [DEFAULT val] [ [CONSTRAINT] contrainte-col] )*
  [ [CONSTRAINT] contrainte-table]
  | AS requête-SQL };
Exemple 1
   CREATE TABLE Doctorant
Exemple 2
   CREATE TABLE Doctorant
     AS SELECT
     FROM
                         WHERE statut=
```



Numériques

```
: idem DECIMAL
```

. Possibilité DECIMAL(M,D) M chiffres au total

```
    TINYINT 1 octet (de -128 à 127)
```

SMALLINT 2 octets (de -32768 à 32767

MEDIUMINT 3 octets (de -8388608 à 8388607)

INT 4 octets (de -2147483648 à 2147483647)

BIGINT 8 octets (de -9223372036854775808 à 9223372036854775807)

- Possibilité de donner la taille de l'affichage : INT(6) => 674 s'affiche 000674
- Possibilité de spécifier UNSIGNED
 - INT UNSIGNED => de 0 à 4294967296

: 4 octets par défaut. Possibilité d'écrire FLOAT(P)

: 8 octets

• : 8 octets



Date et Heure

- AAAA-MM-JJ HH:MM:SS
- de 1000-01-01 00:00:00 à '9999-12-31 23:59:59
- AAAA-MM-JJ
- de 1000-01-01 à 9999-12-31
- Date sans séparateur AAAAMMJJHHMMSS
- HH:MM:SS (ou HHH:MM:SS)
- de -838:59:59 à 838:59:59
- YYYY
- de 1901 à 2155



Chaînes

1 ≤ n ≤ 255

1 ≤ n ≤ 255

Exemple:

	CHAR(4)		VARCHAR(4)	
Valeur	Stockée	Taille	Stockée	Taille
11	1 1	4 octets	11	1 octets
'ab'	'ab '	4 octets	'ab'	3 octets
'abcd'	'abcd'	4 octets	'abcd'	5 octets
'abcdef'	'abcd'	4 octets	'abcd'	5 octets



Chaînes

TINYBLOB Taille < 2^8 caractères</p>

Taille < 2^16 caractères

MEDIUMBLOB Taille < 2^24 caractères</p>

Taille < 2^32 caractères

TINYTEXT Taille < 2^8 caractères

Taille < 2^16 caractères

MEDIUMTEXT Taille < 2^24 caractères

Taille < 2^32 caractères

Les tris faits sur les BLOB tiennent compte de la casse, contrairement aux tris faits sur les TEXT.

•

Type des colonnes (en MySQL)

- Enumération
- ENUM("un", "deux", "trois")
- Valeurs possibles: "", "un", "deux", "trois"
- Au plus 65535 éléments
- Ensemble
- SET("un", "deux")
- Valeurs possibles: "", "un", "deux", "un,deux"
- Au plus 64 éléments

Contraintes

- Contraintes sur une colonne (un attribut)
 - NOT NULL
 - UNIQUE
 - PRIMARY KEY
 - REFERENCES nom_table [(nom-col)] [action]
 - CHECK (condition)
- Contraintes sur une table
 - UNIQUE (nom-col)*
 - PRIMARY KEY (nom-col)*
 - FOREIGN KEY (nom-col)* REFERENCES nom_table [(nom-col)*] [action]
 - CHECK (condition)



Contraintes NOT NULL / UNIQUE

- Après un nom de colonne (d'attribut)
- CREATE TABLE Pays (nom VARCHAR(20) NOT NULL, ...
- Clé secondaire, pas deux lignes avec la même valeur, éventuellement NULL

Exemple 1

```
CREATE TABLE Etudiant (
    num_etudiant INT UNIQUE,
    ...);

Exemple 2

CREATE TABLE Etudiant (
    num_etudiant INT CONSTRAINT c_num_etu UNIQUE,
    ...);
```



Contraintes PRIMARY KEY

- PRIMARY KEY: IDENTIFIANT de la relation
 - PRIMARY KEY ←→
 - Exemple 1
 - CREATE TABLE Departement (numero_departement
 - Exemple 2
 - CREATE TABLE Employé

 (nom VARCHAR(30),
 prénom VARCHAR(30),
 adresse VARCHAR(60), ...,
 CONSTRAINT c_cle_employe
 - AUTO_INCREMENT
- UNIQUE et PRIMARY KEY sont incompatibles



Contraintes d'intégrité référentielle

Foreign key :

référence soit une soit une

Exemples:

...);

CREATE TABLE Dept
 (numero_departement INT(4) PRIMARY KEY,
 numero_manager INT(4) REFERENCES EMPLOYE(numero_employe)
 , ...)

REFERENCES EMPLOYE(numero_employe),

CREATE TABLE Departement
 (numero_departement INT(4) PRIMARY KEY,
 numero_manager INT(4),
 ...,
 CONSTRAINT fk_mgr FOREIGN KEY (numero_manager)



Actions déclenchées

- REFERENCES nom_table [(nom-colonne)] [action]
 - Que se passe-t-il quand on détruit/met à jour une clé primaire ou un attribut de type unique qui est référencé par un attribut (foreign key) d'une autre table?
 - Exemple :

 - Si on a l'enregistrement (numero_departement=1, numero_manager=21, ...) dans la table Departement, que se passe-t-il si on détruit ou met à jour l'employé d'identifiant 21 dans la table Employé?
 - (Voir schéma au tableau)



Actions déclenchées

- Deux circonstances
- Trois possibilités d'actions

 - : valeur par défaut si elle existe, sinon NULL
 - : on répercute la mise à jour
- Exemple :
 - CREATE TABLE Departement

(Voir le schéma au tableau)

Contrainte CHECK

- Condition que chaque ligne de la table doit vérifier
- En tant que contrainte de colonne : porte uniquement sur cette colonne
- En tant que contrainte de table : peut porter sur plusieurs colonnes.
- Exemples de contraintes sur des colonnes

```
CREATE TABLE Divisions
(
num_div INT CHECK (num_div BETWEEN 10 AND 99),
nom_div VARCHAR(9) CHECK (nom_div = UPPER(div_name)),
bureau VARCHAR(10) CHECK (bureau IN ('Lyon', 'Paris','Lille'))
);
```

Contrainte CHECK

 Exemple de contraintes faisant intervenir plusieurs colonnes CREATE TABLE Employe (

```
numero_employe (NT(4) PRIMARY KEY,
nom_employe VARCHAR(10),
nom_job VARCHAR(9),
numero_manager INT(4),
salaire DECIMAL(7,2),
commission DECIMAL(7,2),
numero_departement SMALLINT(2),
CONSTRAINT check_salaire_et_commission
```

CHECK (salaire + commission <= 5000));

 Si on cherche à entrer des valeurs pour les attributs salaire et commission ne vérifiant pas la contrainte, elles sont rejetées.



Statut des contraintes

- Comment et quand vérifier une contrainte?
 - (la contrainte est activée immédiatement ou pas)
 - (on active ou désactive la contrainte)
 - (on valide ou pas les données déjà saisies)
- Peut être spécifié après chaque contrainte
- ENABLE / DISABLE
 - Activation/désactivation d'une contrainte dont on a donné le nom dans un CREATE TABLE (ou ALTER TABLE, cf plus loin)
 - Si la contrainte n'est pas vérifiée sur certaines valeurs, alors on ne peut pas l'activer
 - On ne peut pas activer une contrainte de clé étrangère qui référence un attribut auquel est associée une contrainte non active



Statut des contraintes

ENABLE

- VALIDATE : la contrainte est activée et contrôle que les données de la table vérifient la contrainte (c'est l'option par défaut de ENABLE)
- NOVALIDATE : la contrainte est activée, seules les nouvelles données entrées dans la base de données devront vérifier la contrainte.

DISABLE

- VALIDATE : on cherche à désactiver la contrainte, si les données ne sont pas valides, erreur.
 - Après DISABLE, on ne peut plus entrer, modifier ou supprimer des données de la table.
- NOVALIDATE : on peut faire n'importe quelle opération y compris entrer des données non conformes à la contrainte



DROP TABLE :

DROP TABLE nom_table [CASCADE CONSTRAINTS];

CASCADE CONSTRAINTS

- Supprime toutes les contraintes référençant une clé primaire (primary key) ou une clé unique (UNIQUE) de cette table
- Si on cherche à détruire une table dont certains attributs sont référencés sans spécifier CASCADE CONSTRAINT, on a un message d'erreur.

(voir exemple au tableau)



Modifier la définition d'une table:

- Changer le nom de la table mot clé :
- Ajouter une colonne ou une contrainte mot clé :
- Modifier une colonne ou une contrainte mot clé :
- Supprimer une colonne ou une contrainte mot clé :
- renommer une colonne ou une contrainte mot clé :



Syntaxe:

```
ALTER TABLE nom-table

{ RENAME TO nouveau-nom-table
    | ADD (( nom-col type-col [DEFAULT valeur] [contrainte-col])*)
    | MODIFY (nom-col [type-col] [DEFAULT valeur] [contrainte-col])*
    | DROP COLUMN nom-col [CASCADE CONSTRAINTS]
    | RENAME COLUMN old-name TO new-name
};
```



Renommer une table

RENAME TO nouveau-nom-table

Exemple :

ALTER TABLE country **RENAME** TO pays

Ajouter une colonne

```
    ... ADD ( (nom-col type-col
        [DEFAULT valeur]
        [contrainte-col])* )
    Exemple:
        ALTER TABLE pays
        ADD (
        taxe DECIMAL(2,2) DEFAULT 19.6 CHECK (taxe < 25.0),
        visa_necessaire VARCHAR(3)
        );</li>
```



Modifier une colonne

```
    ...MODIFY ( (nom-col [type-col]
    [DEFAULT valeur]
    [contrainte-col])* )
```

Exemple :

```
ALTER TABLE pays

MODIFY (taxe DECIMAL(3,2));
```

Important :



Supprimer une colonne

...DROP COLUMN nom-col [CASCADE CONSTRAINTS]

Exemple :



Renommer une colonne

... RENAME COLUMN ancien_nomTO nouveau_nom

Exemple :

ALTER TABLE sur les contraintes

```
ALTER TABLE nom table
{ ADD contrainte table
  | DROP { PRIMARY KEY
         | UNIQUE ( nom_colonne)*
         | CONSTRAINT nom_contrainte }
         [CASCADE CONSTRAINTS]
  RENAME CONSTRAINT ancien TO nouveau
  | MODIFY [CONSTRAINT] nom_contrainte
                        statut contrainte
```



Ajouter une contrainte

... ADD contrainte-table

Exemple 1 : on veut ajouter une contrainte à la table Employe

ALTER TABLE Employe

ADD CONSTRAINT seuil_commission

CHECK ((commission / salaire) <= 1);

Exemple 2 : on veut définir une clé primaire dans la table Pays (en supposant qu'elle n'ait pas été définie auparavant)

```
ALTER TABLE Pays

ADD CONSTRAINT cle_pays PRIMARY KEY (nom);
```



Supprimer une contrainte

```
    DROP {
        PRIMARY KEY
        | UNIQUE ( nom-colonne)*
        | CONSTRAINT nom-contrainte }
        [CASCADE CONSTRAINTS]
```

Exemple :



Modifier le statut d'un contrainte

 ... MODIFY [CONSTRAINT] nom-contrainte statut_contrainte

Exemple:

ALTER TABLE Pays

MODIFY CONSTRAINT cle_pays DISABLE

Équivalent à:

ALTER TABLE pays DISABLE PRIMARY KEY



SQL

Un langage de manipulation de données



Manipulation des données

INSERT INTO

UPDATE :

DELETE FROM :



JO		
Année	Lieu	Pays
1896	Athènes	Grèce
1900	Paris	France
1904	St Louis	USA
1908	Londres	UK

INSERT INTO JO	
VALUES (1996, 'Atlan	ta', `U.S.A')

INSERT INTO JO

(Année, Lieu) VALUES (1996, 'Atlanta')

JO		
Année	Lieu	Pays
1896	Athènes	Grèce
1900	Paris	France
1904	St Louis	USA
1908	Londres	UK
1996	Atlanta	USA

JO		
Année	Lieu	Pays
1896	Athènes	Grèce
1900	Paris	France
1904	St Louis	USA
1908	Londres	UK
1996	Atlanta	NULL

INSERT INTO

Syntaxe :

INSERT INTO

```
{nom_table | nom_vue}
[ (nom_col (, nom_col)*) ]
{ VALUES (valeur (, valeur)*) | sous-requête };
```

UPDATE

Syntaxe :

Exemples :

UPDATE Pays

```
SET langue = 'English'
WHERE nom = 'Ireland'
```

UPDATE Infos

```
SET esp_vie = esp_vie+2 , poids = poids * 2
WHERE continent = 'Amérique' AND esp_vie < 80
```

DELETE FROM

Syntaxe :

- DELETE FROM {nom_table | nom_vue}
 WHERE condition;
- Exemple :
 - DELETE FROM Pays
 WHERE population > 300

Pays				
Nom	Capitale	Population	Surface	Continent
Irlande	Dublin	5	70	Europe
Autriche	Vienne	9	83	Europe
UK	Londres	53	244	Europe
Suisse	Berne	8	41	Europe
USA	Washington	314	441	Amérique

SQL Un langage de requêtes



Structure générale d'une requête

Structure d'une requête formée de trois clauses:

SELECT

FROM

WHERE

- SELECT définit le format du résultat cherché
- FROM définit à partir de quelles tables le résultat est calculé
- WHERE définit les prédicats de sélection du résultat



Exemple de requête

SELECT * FROM pays

Afficher toutes les valeurs de tous les attributs de tous les tuples dans la table "pays"

Pays			
Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin 5		70
Autriche	Vienne	9	83
Royaume-Uni	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441

SQL

et

Algèbre relationnelle

SQL / Algèbre : Identité

En algèbre : Id(R)

■ En SQL:



SQL / Algèbre : Sélection

En algèbre : σ [condition] R

■ En SQL:



SQL / Algèbre : Sélection

SELECT * FROM pays WHERE population < 20

Pays			
Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin 5		70
Autriche	Vienne	9	83
Royaume-Uni	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441

SQL / Algèbre : Projection

En algèbre : π [A1, A2, ..., An] R

En SQL:

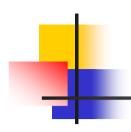


SQL / Algèbre : Projection

SELECT nom, capitale FROM pays;

Pays

Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin	5	70
Autriche	Vienne	9	83
Royaume-Uni	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441



SQL / Algèbre : Sélection + Projection

π [nom,capitale,population](σ [population<20]pays)

SELECT nom, capitale, population FROM pays
WHERE population < 20

Pays

Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin	5	70
Autriche	Vienne	9	83
Royaume-Uni	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441



En algèbre : α (A1:B1, ..., An:Bn) R

 En SQL : Impossible de renommer des attributs. Il faut faire des "copies logiques" des relations.

> SELECT FROM WHERE

R2 peut être vue comme une copie logique de R



SQL / Algèbre : Produit cartésien

■ En algèbre : R × S

En SQL:

4

SQL / Algèbre : Jointure

```
■ En algèbre : R ⋈ S
En SQL :
     SELECT *
     FROM R, S
     WHERE R.A_1 = S.A'_1
             AND R.A_2 = S.A'_2
             AND R.A_n = S.A'_n
```

• A₁, ..., A_n étant tous les attributs R et A'₁, ..., A'_n étant tous les attributs S sur lesquels ont souhaitent effectuer la jointure



SQL / Algèbre : Jointure

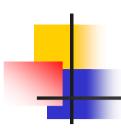
SELECT année, lieu, pays, capitale **FROM JO, Pays**

WHERE JO.pays = Pays.nom;

JO		
Année	Lieu	Pays
1896	Athènes	Grèce
1900	Paris	France
1904	St Louis	USA
1908	Londres	UK

Pays			
Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin	5	70
Autriche	Vienne	10	83
UK	Londres	50	244
Suisse	Berne	7	41
USA	Washington	350	441

Année	Lieu	Pays	Capitale
1908	Londres	UK	Londres
1904	St Louis	USA	Washington



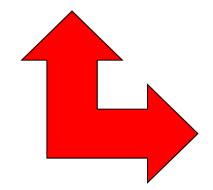
- Comment comparer les populations des pays?
- Exemple :

```
SELECT P1.nom, P1.population, P2.nom, P2.population FROM Pays AS P1, Pays AS P2 WHERE P1.population > P2.population;
```

- => Toutes les paires de pays telles que le premier pays a une population plus grande que le deuxième pays
- NB: La table Pays est renommée en P1 et P2 (alias)



pays			
Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin	5	70
Autriche	Vienne	9	83
UK	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441



pays	_		
Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin	5	70
Autriche	Vienne	9	83
UK	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441



P1

Capitale	Population	Surface
Dublin	5	70
Vienne	9	83
Londres	53	244
Berne	8	41
Washington	314	441
	Dublin Vienne Londres Berne	Dublin 5 Vienne 9 Londres 53 Berne 8

P2			
Nom	Capitale	Population	Surface
Irlande	Dublin	5	70
Autriche	Vienne	9	83
UK	Londres	53	244
Suisse	Berne	8	41
USA	Washington	314	441

```
P1.nom,
P1.population,
P2.nom,
P2.population
FROM
Pays AS P1,
Pays AS P2
WHERE
P1.population >
P2.population;
```



P1.Nom	P1.Population	P2.Nom	P2.Population
Autriche	9	Irlande	5
Autriche	9	Suisse	8
UK	53	Irlande	5
UK	53	Autriche	9
UK	53	Suisse	8
		••••	



En algèbre :

En SQL:

Exemple :

Les tuples en double sont éliminés du résultat



SQL / Algèbre : Intersection

En algèbre :

En SQL :

Exemple :

Les tuples en double sont éliminés du résultat



SQL / Algèbre : Différence

• En algèbre :

En SQL :

Exemple :

Les tuples en double sont éliminés du résultat



- Le résultat d'une requête peut contenir plusieurs occurrences d'un tuple,
 - pour avoir une seule occurrence de chaque n-uplet dans une relation : DISTINCT
 - Exemple : select DISTINCT nom FROM Personne
- Le résultat d'une requête peut être trié
- Il existe une valeur spéciale dite indéfinie (NULL) utilisée pour remplir un champ dont on ne connait pas la valeur.

Atten

Attention : NULL ≠ 0

- NULL =
- SELECT nom FROM Pays WHERE montagne <u>IS</u> NULL
 - -> Pays Bas
- SELECT nom FROM Pays WHERE montagne <u>IS NOT NULL</u>
 - -> Autriche, Suisse
- NULL = Pas de valeur



Opérations sur NULL

- NULL dans les conditions:
 - (population > 0) ?
 - si population est NULL, le résultat est "unknown" donc "false"
 - (population = NULL) ?
 - le test retourne toujours "false":
 - La syntaxe correcte est: (population IS NULL)
- NULL dans une expression arithmétique:
 - (population + NULL) retourne NULL



Opérations sur NULL

- NULL dans une fonction SQL
 - Concat (nom, '-', prenom) retourne NULL si prénom est NULL
 - Concat (nom, '-', NVL(prenom,' ')) retourne 'dupont-'
 - NVL(attribut,valeur_de_remplacement): retourne la valeur de remplacement lorsque que la valeur de l'attribut est NULL.

- Fonctions d'agrégation ignorent les NULL:
 - Moyenne(1000, NULL, NULL, NULL, 2000) = (1000+2000)/2

Remarques

- En SQL, le produit cartésien est possible sans renommer les attributs communs.
 - Exemple : schéma(RxS) = A (de R), B (de R), B (de S), C (de S).
- En SQL, si plusieurs attributs ont le même nom, pour résoudre l'ambiguité, on spécifie la relation auquel l'attribut appartient.
 - Exemple : SELECT A, R.B, C FROM R, S



Opérateurs de comparaison

■ WHERE surface = 200

WHERE capitale <> 'Paris'

WHERE population > 8

WHERE population >= 8

WHERE surface < 83

■ WHERE surface <= 83



Opérateurs logiques

AND

WHERE population<10 AND surface<500

OR

WHERE population<10 OR surface<500

Négation de la condition : NOT

```
    SELECT P1.nom, P2.nom, P1.capitale
    FROM Pays P1, Pays P2
    WHERE P1.capitale = P2.capitale
    AND NOT P1.nom = P2.nom;
```

Expressions logiques

On peut bien sûr combiner les opérateurs :

WHERE

```
( ensoleillement > 80 AND pluviosité < 200 )

OR température > 30
```

WHERE

ensoleillement > 80

AND (pluviosité < 200 OR température > 30)



Appartenance à un ensemble : IN

```
WHERE monnaie = 'Pound'
```

OR monnaie = 'Schilling'

OR monnaie = 'Euro'

Équivalent à:

WHERE monnaie IN ('Pound', 'Schilling', 'Euro')

NOT IN: non appartenance à un ensemble



Comparaison à un ensemble : ALL

SELECT * FROM Employe

WHERE salaire > ALL (SELECT salaire FROM Employe WHERE statut=« administratif »);

Nom	Prénom	Salaire	Statut
Bonnot	Jean	2100	Ingénieur
Smith	John	1800	Administratif
Afeu	Pierre	1500	Administratif
Lafleur	Marie	1700	Technicien
Rose	Sylvie	2500	DRH

Équivalent à:

SELECT * FROM Employe

WHERE salaire > 1800

AND salaire > 1500;



Nom	Prénom	Salaire	Statut
Bonnot	Jean	2100	Ingénieur
Rose	Sylvie	2500	DRH



Valeur dans un intervalle : BETWEEN

WHERE population >= 50 AND population <= 60

Équivalent à:

WHERE population **BETWEEN** 50 **AND** 60

NOT BETWEEN



Conditions partielles (joker)

- % : un ou plusieurs caractères
 - WHERE pays LIKE '%lande'
 - -> Irlande, Islande, Finlande, Hollande
 - WHERE pays LIKE '%ran%'
 - -> Iran, France
- _ : exactement un caractère
 - WHERE pays LIKE 'I_lande'
 - -> Irlande, Islande

NOT LIKE



Valeurs calculées

SELECT nom, population, surface, natalité
 FROM Pays
 WHERE (population * 1000 / surface) < 50

AND (population * natalité / surface) > 0

SELECT nom, (population * 1000 / surface)
 FROM Pays

Requêtes avec blocs emboîtés

BD exemple

- Produit(np,nomp,couleur,poids,prix) les produits
- Usine(nu,nomu,ville,pays) les usines
- Fournisseur(nf,nomf,type,ville,pays) les fournisseurs
- Livraison(np,nu,nf,quantité) les livraisons
 - np référence Produit.np
 - nu référence Usine.nu
 - nf référence Fournisseur.nf



Jointure par blocs emboîtés

Nom et couleur des produits livrés par le fournisseur 1

Solution 1 : la jointure déclarative

Solution 2 : la jointure procédurale (emboîtement)



Jointure par blocs emboîtés

SELECT nomp, couleur FROM Produit
 WHERE np IN

```
( SELECT np FROM Livraison WHERE nf = 1);
```

- IN compare chaque valeur de np avec l'ensemble (ou multi-ensemble) de valeurs retournés par la sous-requête
- IN peut aussi comparer un tuple de valeurs:

```
SELECT nu FROM Usine WHERE (ville, pays)
```

IN (SELECT ville, pays FROM Fournisseur) 80



Composition de conditions

Nom des fournisseurs qui approvisionnent une usine de Londres ou de Paris en un produit rouge



Composition de conditions

Nom des fournisseurs qui approvisionnent une usine de Londres ou de Paris en un produit rouge (en imbriqué)



Quantificateur ALL

 Numéros des fournisseurs qui ne fournissent que des produits rouges

```
SELECT nf FROM Fournisseur 
WHERE 'rouge' = ALL

(SELECT couleur FROM Produit

WHERE np IN

(SELECT np FROM Livraison

WHERE Livraison.nf = Fournisseur.nf));
```

- La requête imbriquée est ré-évaluée pour chaque tuple de la requête (ici pour chaque nf)
- ALL: tous les éléments de l'ensemble doivent vérifier la condition



Condition sur des ensemble : EXISTS

- Test si l'ensemble n'est pas vide $(E \neq \emptyset)$
- Exemple : Noms des fournisseurs qui fournissent au moins un produit rouge

```
SELECT nomf

FROM Fournisseur 

WHERE EXISTS

(SELECT *

FROM Livraison, Produit

WHERE Livraison.nf = Fournisseur.nf

AND Livraison.np = Produit.np

AND Produit.couleur = 'rouge' );

Le produit fourni est rouge
```



Blocs emboîtés - récapitulatif

```
SELECT ...
FROM ...
WHERE ...
attr IN requête
attr NOT IN requête
```

EXISTS requête

NOT EXISTS requête

attr opérateur ALL reqûete

Traitement des résultats



Fonctions sur les colonnes

- Attributs calculés
 - Exemple : SELECT nom, population*1000/surface FROM Pays
- Opérateurs sur attributs numériques
- Opérateurs sur tous types d'attributs

Opérateurs d'agrégation



Opérateurs d'agrégation

Pays				
Nom	Capitale	Population	Surface	Continent
Irlande	Dublin	5	70	Europe
Autriche	Vienne	9	83	Europe
UK	Londres	53	244	Europe
Suisse	Berne	8	41	Europe
USA	Washington	314	441	Amérique

SELECT MIN(population), MAX(population), AVG(population), SUM(surface), COUNT(*)

FROM Pays WHERE continent = 'Europe'

Donne le résultat :

MIN(population)	MAX(population)	AVG(population)	SUM(surface)	COUNT(*)



-		ı		
Nom	Capitale	Population	Surface	Continent
Irlande	Dublin	5	70	Europe
Autriche	Vienne	9	83	Europe
UK	Londres	53	244	Europe
Suisse	Berne	8	41	Europe
USA	Washington	314	441	Amérique

Suppression des doubles

SELECT **DISTINCT** continent FROM Pays

Donne le résultat :

Continent						



Tri des tuples du résultat

Pays				
Nom	Capitale	Population	Surface	Continent
Irlande	Dublin	5	70	Europe
Autriche	Vienne	9	83	Europe
UK	Londres	53	244	Europe
Suisse	Berne	8	41	Europe
USA	Washington	314	441	Amérique

SELECT continent, nom, population FROM Pays

WHERE surface > 60

ORDER BY continent, nom **ASC**

Continent	Nom	Population
Amérique	USA	350
Europe	Autriche	10
Europe	Irlande	5
Europe	Suisse	7
Europe	UK	50

2 possibilités : ASC / DESC



Partition de l'ensemble des tuples en groupes homogènes

Pays				
Nom	Capitale	Population	Surface	Continent
Irlande	Dublin	5	70	Europe
Autriche	Vienne	9	83	Europe
UK	Londres	53	244	Europe
Suisse	Berne	8	41	Europe
USA	Washington	314	441	Amérique

SELECT continent, MIN(population), MAX(population), AVG(population), SUM(surface), COUNT(*)

FROM Pays GROUP BY continent;

Continent	MIN(population)	MAX(population)	AVG(population)	SUM (surface)	COUNT(*)
Europe	5	50	18.75	438	4
Amérique	350	350	314	441	1



Renommage des attributs : AS

```
SELECT MIN(population) AS min_pop,
MAX(population) AS max_pop,
AVG(population) AS avg_pop,
SUM(surface) AS sum_surface,
COUNT(*) AS count
FROM Pays
WHERE continent = 'Europe';
```

min_pop	max_pop	avg_pop	sum_surface	count
5	50	18	438	4