

INFO-H-403 Bases de données
Séance d'exercices 7
SQL (1)

F. Servais et B. Verhaegen

29 novembre 2007

SQL DDL (Data Definition Language)

- ▶ Sous ensemble de SQL pour **définir la structure** de la base de données.

Création d'une table

```
CREATE TABLE Employee (  
  SSN          VARCHAR(9)          NOT NULL,  
  Name         VARCHAR(15)         NOT NULL,  
  SuperSSN    VARCHAR(9),  
  PRIMARY KEY (SSN),  
  FOREIGN KEY (SuperSSN) REFERENCES Employee(SSN)  
)
```

Suppression d'une table

```
DROP TABLE Employee
```

SQL DDL

Ajout d'une colonne

```
ALTER TABLE Employee  
    ADD BDate    DATE
```

Supression d'une colonne

```
ALTER TABLE Employee  
    DROP BDate
```

Requêtes SQL

Structure générale

```
SELECT attributs  
FROM relations  
WHERE conditions
```

- ▶ Les attributs et les relations sont **séparés par des virgules**.
- ▶ Dans la clause WHERE, on peut placer :
 - ▶ des **comparaisons** binaires d'attributs et de valeurs
 - ▶ des **connecteurs** AND, OR, NOT
 - ▶ attribut **IN** ensemble de valeurs
 - ▶ **EXISTS**(sous-requête)

Requêtes SQL

Adresse et date de naissance des employés nommés John Smith

```
SELECT Address, BDate  
FROM Employee  
WHERE FName='John' AND LName='Smith'
```

Jointure : Noms des employés du département recherche

```
SELECT E.FName  
FROM Employee E, Department D  
WHERE E.DNum = D.DNum AND D.DName='Research'
```

Remarquez l'utilisation de variables.

Requêtes SQL : inclusion

Noms des employés du département 1, 2 ou 3

```
SELECT E.FName  
FROM Employee E  
WHERE E.Dno IN {1,2,3}
```

Noms des employés des départements dirigés par Bill

```
SELECT E.FName  
FROM Employee E  
WHERE E.Dno IN (SELECT D.Dno  
                FROM Department D  
                WHERE D.Manager = 'Bill')
```

Requêtes SQL : existence

Noms des employés qui ont au moins un dépendant

```
SELECT E.FName  
FROM Employee E  
WHERE EXISTS ( SELECT *  
                FROM Dependent D  
                WHERE E.SSN = D.ESSN )
```

Requêtes SQL : divers

- ▶ 'SELECT *' renvoie toutes les colonnes
- ▶ 'SELECT DISTINCT' renvoie les tuples distincts
- ▶ Le mot clé 'UNION' fait l'union de deux tables ayant le même nombre de colonnes en supprimant les doublons.
- ▶ La clause 'ORDER BY attributs' trie les résultats

Requêtes SQL et TRC

- ▶ Les requêtes en TRC peuvent se traduire facilement en SQL.
- ▶ Par contre, il n'y a pas de quantificateur universel en SQL

$$\{y \mid \forall x (P(x) \rightarrow Q(x,y))\} \equiv \{y \mid \neg \exists x (P(x) \wedge \neg Q(x,y))\}$$

$$\{e.FName, e.LName \mid Employee(e) \wedge \\ \forall p (Project(p) \wedge p.DNum = 5 \rightarrow \\ \exists w (WorksOn(w) \wedge w.ESSN = e.SSN \wedge w.PNo = p.PNo)) \}$$

$$\{e.FName, e.LName \mid Employee(e) \wedge \\ \forall p (\neg (Project(p) \wedge p.DNum = 5) \vee \\ \exists w (WorksOn(w) \wedge w.ESSN = e.SSN \wedge w.PNo = p.PNo)) \}$$

$$\{e.FName, e.LName \mid Employee(e) \wedge \\ \neg \forall p (\neg (Project(p) \wedge p.DNum = 5) \vee \\ \exists w (WorksOn(w) \wedge w.ESSN = e.SSN \wedge w.PNo = p.PNo)) \}$$

$$\{e.FName, e.LName \mid Employee(e) \wedge \\ \neg \exists p ((Project(p) \wedge p.DNum = 5) \wedge \\ \neg \exists w (WorksOn(w) \wedge w.ESSN = e.SSN \wedge w.PNo = p.PNo)) \}$$

Requêtes SQL et TRC

$$\{e.FName, e.LName \mid Employee(e) \wedge \\ \neg \exists p (Project(p) \wedge p.DNum = 5 \wedge \\ \neg \exists w (WorksOn(w) \wedge w.ESSN = e.SSN \wedge w.PNo = p.PNo)) \}$$

Traduction en SQL

```
SELECT FName, LName
FROM Employee
WHERE NOT EXISTS
  ( SELECT *
    FROM Project P
    WHERE DNum = 5
    AND NOT EXISTS
      ( SELECT *
        FROM WorksOn W
        WHERE W.ESSN = SSN AND W.PNo = P.PNumber) )
```

Requêtes SQL : modifications

Insertion d'une ligne

```
INSERT  
INTO Employee(SSN, Name)  
VALUES (9857234, 'John')
```

Modification d'une ligne

```
UPDATE Employee  
SET Name = 'Bill'  
WHERE SSN = 9857234
```

Suppression d'une ligne

```
DELETE FROM Employee  
WHERE SSN = 9857234
```