

4 Le langage commercial de requête SQL

- Une relation n'est pas implémentée comme un ensemble, mais comme un *multi-ensemble* (m.e.).
- Multi-ensemble : les répétitions sont permises, mais l'ordre ne compte pas.

Par ex., dans le cas des m.e. :

$$\{1, 4, 2, 5\} = \{1, 2, 4, 5\} \neq \{1, 2, 4, 5, 5\} \neq \{1, 2, 4, 5, 5, 5\}$$

$$\{1, 4, 2, 5\} \cup \{1, 7\} = \{1, 1, 4, 2, 5, 7\}$$

- Pourquoi ce choix de structure de données ? Rapidité des calculs ! Penser au calcul de l'union ensembliste...

4.1 Format d'une Requête Simple

A_1, \dots, A_N : attributs, R: nom de relation

```
SELECT A1, ..., AN  
FROM R  
WHERE C;
```

Ici, C est une condition de sélection sur les n -uplets de R, comme dans le σ_C de l'algèbre.

Le SELECT fait une projection (op. algèbre) du résultat de la sélection sur les attributs A_1, \dots, A_N . Le σ_C est simulé par le WHERE !

Exemple de schéma de base pour illustrer SQL

$S = \{ \textit{Films}(\textit{Titre}, \textit{Date}, \textit{Longueur}, \textit{Couleur}, \textit{NomStudio}, \textit{IdProducteur}),$
 $\textit{Joue}(\textit{NomFilm}, \textit{FilmDate}, \textit{NomActeur}, \textit{Paye}),$
 $\textit{Acteur}(\textit{Nom}, \textit{Adresse}, \textit{Sex}, \textit{Date_Naissance}),$
 $\textit{Studio}(\textit{Nom}, \textit{Adresse}),$
 $\textit{Producteurs}(\textit{Nom}, \textit{Adresse}, \textit{Id}) \}$

```
SELECT Titre, Longueur  
FROM Films  
WHERE NomStudio='Disney' AND Date=1990;
```

Réponse : une table

Titre	Longueur
Pretty Woman	119
⋮	⋮

```
SELECT *  
FROM Films  
WHERE NomStudio='Disney' AND Date=1990;
```

* est une syntaxe pour indiquer tous les attributs de R

Réponse : une table

Titre	Date	Longueur	Couleur	NomStudio	IdProducteur
Pretty Woman	1990	119	Vrai	Disney	1
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

Conditions de sélection plus complexes

```
SELECT Titre  
FROM Films  
WHERE (Date > 1970 OR Longueur < 90) AND NOT Couleur;
```

NB :

- 1) Partie WHERE C d'une requête SQL = opérateur σ_C de l'algèbre relationnelle !
- 2) Ici, Couleur est de type bool;

Valeurs Nulles

- A différence de l'algèbre, une colonne peut avoir la valeur NULL.
- “NULL *op valeur*” s'évalue NULL si *op* est un opération arithmétique (+, × etc.).
- “NULL *rel valeur*” s'évalue UNKNOWN, si *rel* est = ou > ou <”.

```
SELECT *  
FROM Films  
WHERE Date >= 1970 OR Date < 1970;
```

renvoie la table Films privée des n -uplets où la valeur de Date est NULL.

Pourquoi ?

4.2 Requêtes à Plusieurs Arguments

Soient R_1, \dots, R_k des relations.

Format :

```
SELECT A1, ..., AN  
FROM R1, ..., Rk  
WHERE C;
```

Ici, la relation dans laquelle on va chercher les n -uplets est le produit cartésien des relations nommées R_1, \dots, R_k .

Exemple. “Quel est le nom du producteur de “Star Wars” ?

```
SELECT Nom
```

```
FROM Films, Producteurs
```

```
WHERE Titre ='Star Wars' AND IdProducteur=Id;
```

NB. : Ici, on a utilisé un AND, pour simuler \bowtie , comme en Calcul relationnel !

En algèbre, le produit cartésien requiert que les schémas des arguments soient disjoints. Et si des attributs sont communs ?

Exemple(Acteur et Producteur partagent les attributs Nom et Adresse)

“Quels acteurs et quels producteurs ont la même adresse ?

```
SELECT Acteur.Nom, Producteurs.nom  
FROM Acteur, Producteurs  
WHERE Acteur.Adresse=Producteurs.Adresse;
```

Réponse :

Acteur.Nom	Producteur.Nom
Jane Fonda	Ted Turner
⋮	⋮

Renommage des attributs partagés, implementation de l'opérateur ρ de l'algèbre.

Ordonnancement des n -uplets (\notin AR !)

Format :

Si $\{ B_1, \dots, B_k \} \subseteq A_1, \dots, A_n$

```
SELECT A1, ..., An
```

```
FROM R
```

```
WHERE C
```

```
ORDER BY B1, ..., Bk;
```

Exemple

```
SELECT *
```

```
FROM Films
```

```
WHERE NomStudio='Disney' AND Date=1999
```

```
ORDER BY Longueur, Titre;
```

Dans la réponse, si $n(\text{Longueur}) < n'(\text{Longueur})$ alors n avant n' et si $n(\text{Longueur}) = n'(\text{Longueur})$, n avant n' ssi $n(\text{Titre}) < n'(\text{Titre})$.

Quelques autres Opérations de l'Algèbre et les Sous-Requêtes Imbriquées

Exemple

(SELECT Nom, Adresse FROM Acteur)

MINUS

(SELECT Nom, Adresse FROM Producteurs);

En algèbre relationnelle :

$$\pi_{Nom, Adresse}(Acteur) \setminus \pi_{Nom, Adresse}(Producteurs)$$

Opérateur IN

“Quels sont les producteurs de films dans lesquels Harrison Ford joue ?”

```
SELECT Nom
FROM Producteurs
WHERE Id IN
    (SELECT IdProducteur
     FROM Films
     WHERE Titre IN
        (SELECT NomFilm
         FROM JOUE
         WHERE NomActeur = 'Harrison Ford'
        )
    )
);
```

4.3 Utilisation des variables n -uplets dans SQL

Utilité : raisonner sur plusieurs n -uplets d'un même relation, les comparer etc.

Exemple

“Quel acteurs ont la même adresse ?”

```
SELECT Star1.Nom, Star2.Nom
FROM Acteur Star1, Acteur Star2
WHERE Star1.Adresse = Star2.Adresse AND Star1.Nom < Star2.Nom;
```

N.B : ici, Star1 et Star2 sont des **variables** pour des n -uplets. Chacune d'elles varie sur les n -uplets de la table Acteur. Ecriture équivalente :

```
SELECT t1.Nom, t2.Nom
FROM Acteur t1, Acteur t2
WHERE t1.Adresse = t2.Adresse AND t1.Nom < t2.Nom;
```

Suite de l'Exemple. Format de la réponse :

Acteur1.Nom	Acteur2.Nom
Balwin	Basinger
Cruise	Fonda
⋮	⋮

Même requête SQL, mais **seulement** :

WHERE t1.Adresse = t2.Adresse

Risque de :

Acteur1.Nom	Acteur2.Nom
Balwin	Balwin
Balwin	Basinger
Basinger	Balwin
⋮	⋮

Pourquoi ?

Suite de l'Exemple

Si :

WHERE t1.Adresse = t2.Adresse AND t1.Nom <> t2.Nom

encore risque de redondances :

Acteur1.Nom	Acteur2.Nom
Balwin	Basinger
Basinger	Balwin
⋮	⋮

Quantification Sur Les Variables n -uplets, Opérateur EXISTS

Exemple

“Quels acteurs n’ont joué dans aucun films paru après 2000?”

```
SELECT t1.NomActeur
FROM Joue t1
WHERE NOT EXISTS
    (SELECT t2.FilmDate
     FROM Joue t2
     WHERE t2.FilmDate > 2000 AND t1.NomActeur = t2.NomActeur)
```

Comment on écrirait en CR ?

Quantification Sur Les Variables n -uplets, Opérateur ANY

Exemple

“Quels titres ont été utilisés pour plusieurs films” ? (remakes)

```
SELECT t1.Titre
FROM Films t1
WHERE t1.Date < ANY
      (SELECT Date
       FROM FILMS
       WHERE Titre =t1.Titre);
```

“*any* date” en anglais (dans ce contexte) : au moins une date, peu importe la quelle.

Comment on écrirait en C.R. ?

4.4 Opérations de SQL qui ne sont pas dans l'algèbre

- Elimination des répétitions dans un multi-ensemble
- Aggregation
- Formation de groupes

DISTINCT : après le SELECT, produit une seule copie chaque n -uplet du résultat.

Exemple

“Quel est l'ensemble des producteurs de films dans lesquels Harrison Ford joue” ?

```
SELECT DISTINCT Nom
FROM Producteur, Films, Joue
WHERE ProducteurId=Id AND
      Titre = NomFilm AND
      Date = FilmDate AND
      NomActeur = 'Harrison Ford';
```

Les opérateur d'Aggregation SUM et AVG

Après le SELECT, appliqués à un attribut approprié : SUM somme les valeurs, AVG calcule la moyenne.

Exemples

Schema de Contrats : {*NomActeur, NomFilm, Paye*}.

```
SELECT SUM(Paye)
```

```
FROM Contrats
```

```
WHERE NomActeur = 'Harrison Ford';
```

```
SELECT AVG(Paye)
```

```
FROM Contrats
```

```
WHERE NomActeur = 'Harrison Ford';
```

Comportement semblable : MIN et MAX.

L'opérateur d'Aggregation COUNT

Après le SELECT, appliqués à un attribut, compte le nombre des valeurs.

Exemples

```
SELECT COUNT(NomActeur)
FROM Joue;
```

```
SELECT COUNT(DISTINCT NomActeur)
FROM Joue;
```

Cas particulier où on compte toutes les n -uplet de la table :

```
SELECT COUNT(*)
FROM Joue;
```

Regroupements : l'opérateur **GROUP BY**

Après la partie **WHERE C**, appliqué à un attribut A , partitionne les n -uplets selon la valeur de A .

Exemple.

On veut, film par film, la liste des acteurs qui jouent dans ce film.

```
SELECT Titre, NomActeur  
FROM Films, Joue  
WHERE Titre = NomFilm  
GROUP BY Titre ;;
```

Exemple, suite

Format de la réponse :

Titre	NomActeur
Pretty Woman	Richard Gere
	a2
	a3
Eyes Wide Shut	Nicole Kidman
	TomCruise
	⋮