



# **Catalogues, et Vues Virtuelles**

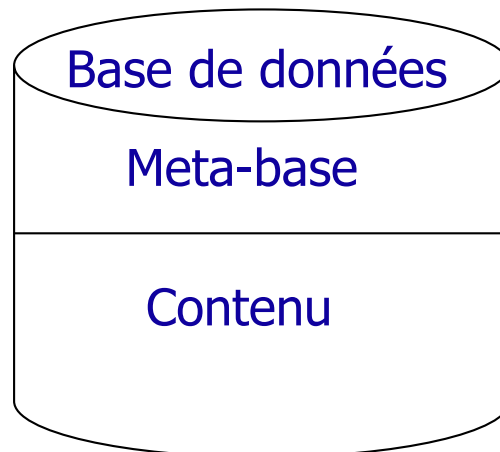
Ladjel BELLATRECHE

[bellatreche@ensma.fr](mailto:bellatreche@ensma.fr)

05 49 49 80 77

# SQL catalogues

- ❑ Catalogues SQL sont des **tables** gérées par le SGBD, dans la **metabase**
  - ❑ **SYSTABLES** : une ligne pour chaque table
  - ❑ **SYSCOLUMNS** : une ligne pour chaque colonne
  - ❑ **SYSINDEXES** : une ligne pour chaque index



# SYSTABLES: exemple



NAME	CREATOR	COLCOUNT	REMARKS	...
S	Lee	4	fournisseur	...
SP	Jamal	5	fourniture	...
P	David	5	piece	...

# SYSCOLUMNS: exemple

NAME	TBNAME	CREATOR	COLTYPE	REMARKS	...
S#	S	Lee	CHAR	oid	...
SNAME	S	Lee	CHAR	nom	...
STATUS	S	Lee	SMALLINT		...
...	...		...	...	...
P#	SP	Lee	CHAR	cle etrangere	...
...	...		...	...	...

# **SYSDINDEXES: exemple**



<b>NAME</b>	<b>TBNAME</b>	<b>CREATOR</b>	<b>...</b>
XS	S	Lee	...
XSC	S	Lee	...
XSP	SP	Lee	...

- **Pas de champ REMARKS**

# Requêtes aux catalogues

```
SELECT TBNAME  
FROM SYSCOLUMNS  
WHERE NAME = 'S#'
```

```
SELECT COUNT(*)  
FROM SYSTABLES  
WHERE CREATOR = 'Jamal'
```

## ❑ Modification

- **Par le SGBD seulement.**
  - pourquoi ?

# Gestion des Vues



- ☐ Objectifs
- ☐ Vues externes
- ☐ Interrogation des vues
- ☐ Mises à jour des vues
- ☐ Vues matérialisées
- ☐ Sécurité et autorisation
- ☐ Conclusion

# Vues externes



## ■ Objectif:

- Indépendance logique des applications par rapport à la base

## ■ Moyen

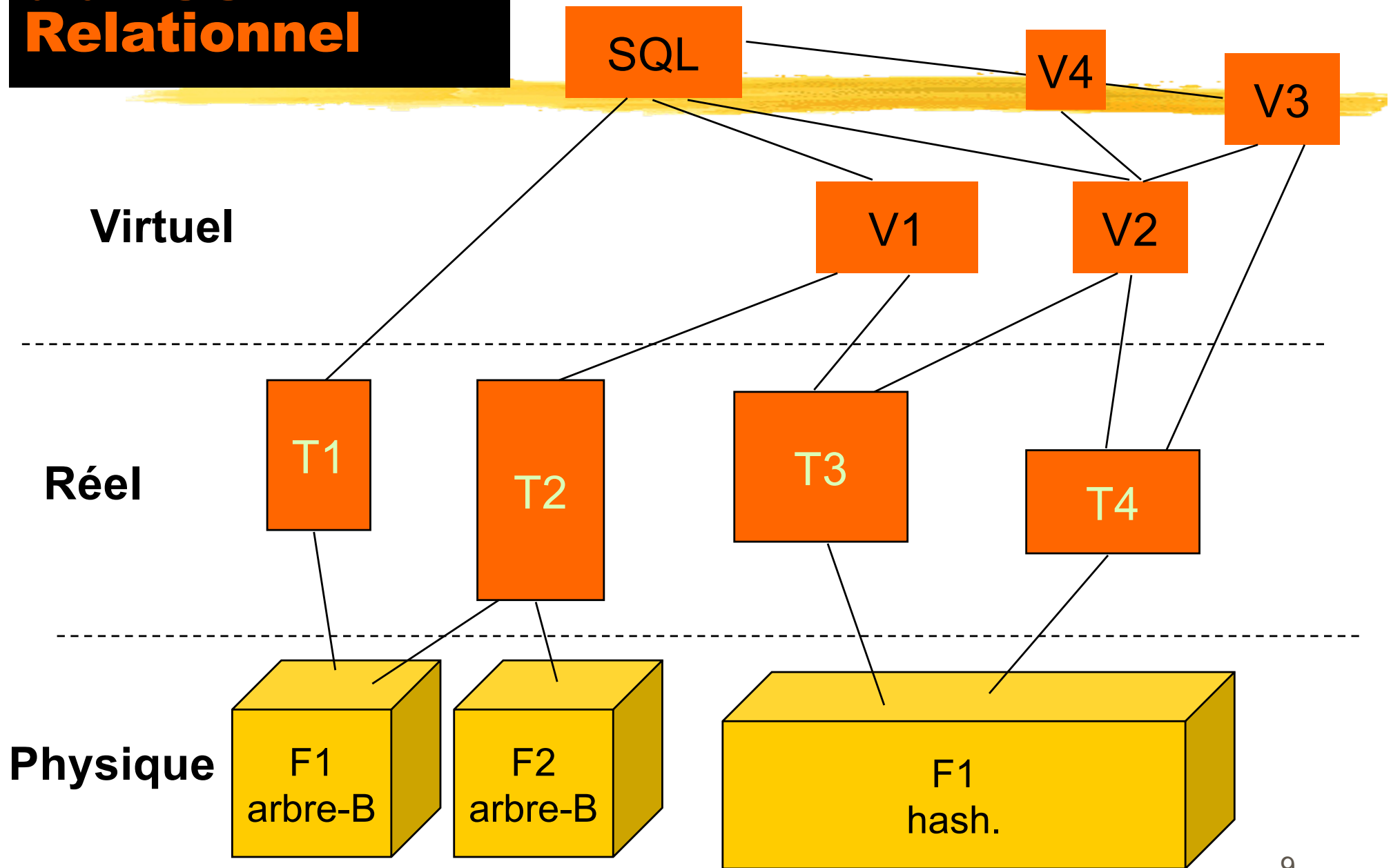
- Les vues sont des relations virtuelles dont la définition est stockée dans la méta-base

## ■ Problème

- Interrogation efficace
- Mise à jour au travers de vues



# Architecture d'un SGBD Relationnel



# Avantages des vues



- ❑ Vues personnalisées de la base de données à chaque utilisateur
  - ❑ Accès personnalisé aux données
- ❑ Fournir des possibilités d'abréviation :
  - Requêtes plus compactes
- ❑ Sécurité :
  - Vues sont des éléments de protection du SQL.
- ❑ Transparente pour l'utilisateur
  - Comme des tables de la base

# Définition d'une vue virtuelle

- Une vue  $V(a_1, a_2, \dots, a_n)$  est une relation avec  $n$  attributs contenant le résultat d'une requête  $Q(a_1, a_2, \dots, a_n)$  évaluée sur une base de données
- Remarques:
  - $V$  possède un schéma relationnel avec les attributs  $a_1, a_2, \dots, a_n$
  - $V$  peut être interrogée et il est possible de définir des vues à partir d'autres vues

# Vues dans SQL

## □ Syntaxe:

**CREATE VIEW** nom\_vue [(col1, col2,...)]

**AS** requête\_SQL [**WITH CHECK OPTION**]

- Nom\_vue : nom de la vue
- Col1, ... (optionnel): permet de nommer les attributs de la vue (attributs de la requête par défaut)
- Requête\_SQL : désigne une requête SQL définissant le contenu de la vue (définition de la vue)

## Exemple: vue de sélection

Emp(Eno, Ename, Title, City)    Project(Pno, Pname, Budget, City)  
Pay(Title, Salary)                      Works (Eno, Pno, Resp, Dur)

Définition de la vue:  
Employés parisiens

```
CREATE VIEW EmpParisien  
AS  
SELECT *  
FROM Emp  
WHERE City='Paris'
```

# Exemple de vue de jointure

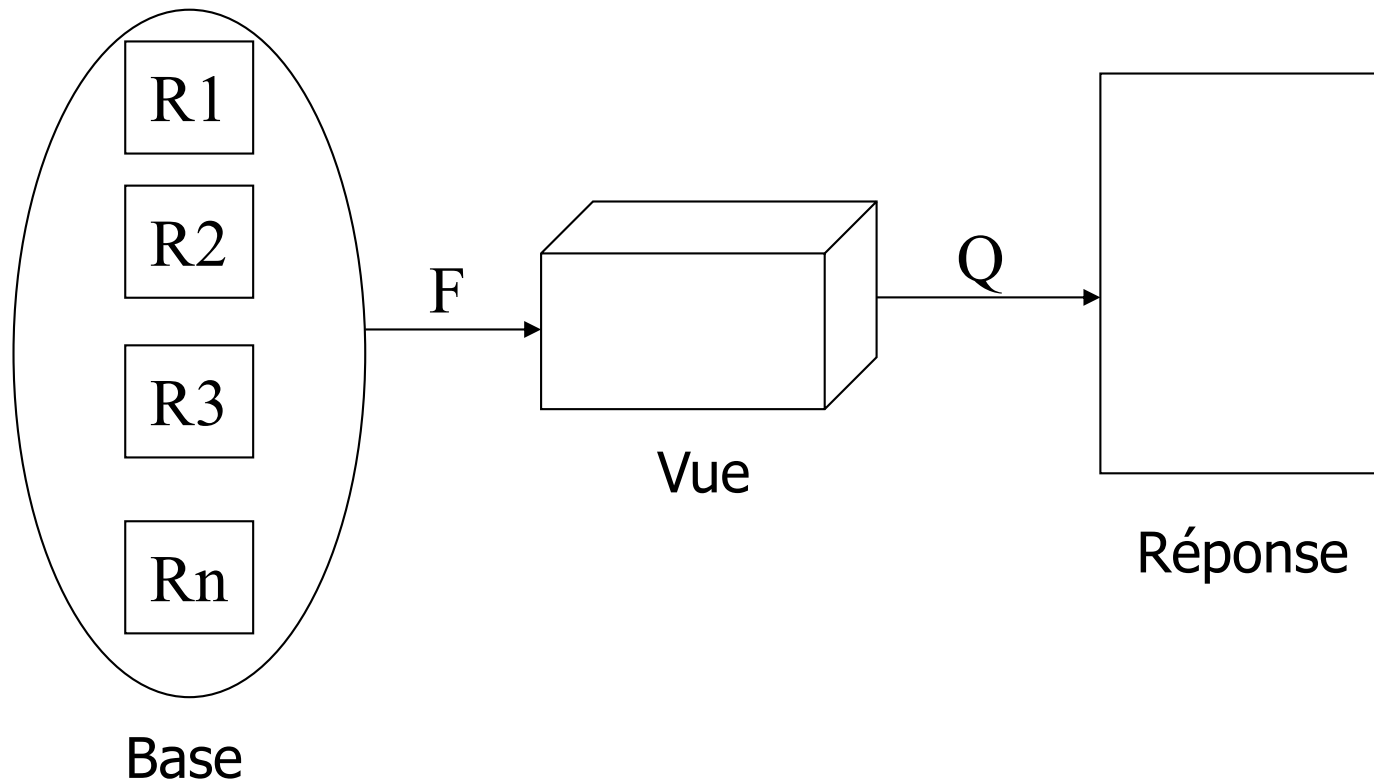
Définition de la vue:

Employés travaillant sur des projets parisiens

```
CREATE VIEW EmpProjParisien (NumE, NomE, NumP, NomP, Dur)
AS
SELECT Emp.Eno, Ename, Works.Pno, Pname, Dur
FROM Emp, Works, Project
WHERE Project.City='Paris'
AND Emp.Eno = Works.Eno
AND Works.Pno = Project.Pno
```

# Interrogation de vues

Schéma fonctionnel



# Modification de requêtes: Réécriture de requête

- ❑ Mécanisme consistant à modifier une requête initiale définie sur les tables de base:
  - ❑ En remplaçant certaines tables du FROM par des vues et
  - ❑ En enrichissant les conditions de la clause WHERE pour obtenir le résultat de la question initiale.
- ❑ Processus obtenu par la concaténation d'arbres
- ❑ Concaténation d'arbre:
  - Mécanisme consistant à remplacer un nœud pendant dans un arbre relationnel par un arbre calculant le nœud remplacé
- ❑ Trois matchings sont possibles
  - ❑ Full matching
  - ❑ Partial matching
  - ❑ No matching



# Full matching

## Accès seulement aux vues

Requête: Lister les noms des employés de projets parisiens:

### SANS VUE

```
SELECT Ename  
FROM Emp, Works, Project  
WHERE Project.City='Paris'  
AND Emp.Eno = Works.Eno  
AND Works.Pno = Project.Pno
```

**Réécriture**

### AVEC VUE

```
SELECT Ename  
FROM EmpProjParisien
```

# Partial matching

## Accès aux vues et tables de base

### Définition de la vue:

Employés travaillant sur des projets parisiens

```
CREATE VIEW EmpProjParisien (NumE, NomE, NumP, NomP, Dur)
AS
SELECT Emp.Eno, Ename, Works.Pno, Pname, Dur
FROM Emp, Works, Project
WHERE Project.City='Paris'
AND Emp.Eno = Works.Eno
AND Works.Pno = Project.Pno
```

### **Requête:**

Employés travaillant sur des projets parisiens dont la durée < 2 ans

### Question:

Tracer l'arbre algébrique correspondant à cette requête

# Mise à jour de vues

- ❑ Problème: une vue est une relation virtuelle et toutes les modifications de cette relation doivent être répercutées sur les tables de base
- ❑ **Rarement possibles en SQL**
- ❑ **Impossibles quand la vue :**
  - est une projection sur attributs autres que la clé
  - contient une jointure
  - contient une fonction agrégat

# CHECK OPTION



- ❑ La clause **Check Option** signifie que les Inserts et les updates au niveau des vues vont être rejetés s'ils violent la condition de définition de la vue
- ❑ **WITH CHECK OPTION** est optional en SQL mais très fortement recommandée pour éviter les surprises

# Exemple



```
CREATE VIEW ProjetParis  
WITH LOCAL CHECK OPTION  
AS SELECT Pno, Pname, Budget, City  
FROM Project  
WHERE CITY ='Paris'
```

```
UPDATE ProjetParis  
SET City ='Niort'  
WHERE Pno = 123;
```

**Mise à jour rejetée**

# Vues vs. Tables



## □ Similarités:

- Interrogation SQL
- UPDATE, INSERT et DELETE sur vues modifiables
- Autorisation d'accès

## □ Différences:

- On ne peut indexer les vues
- On peut pas de définir des contraintes sur des vues (clés)
- Une vue est recalculée à chaque fois qu'on l'interroge

# GRANT



- Le système d'autorisation de SQL

**GRANT SELECT ON TABLE S TO Jacky ;**

**GRANT SELECT, UPDATE (STATUS, CITY) ON TABLE S  
TO Witold, Edwin ;**

- Pourrait être aussi DELETE, INSERT

**GRANT ALL ON TABLE S, P TO Me, You, Him ;**

**GRANT SELECT ON TABLE S TO PUBLIC ;**

**GRANT INDEX ON TABLE S TO Me ;**

**GRANT SELECT ON TABLE S TO You WITH GRANT  
OPTION ;**

# REVOKE



- Révoque l'autorisation de GRANT  
**REVOKE SELECT ON TABLE S FROM you ;**
- La révocation se propage à travers les autorisations de **GRANT OPTION**
- **Peut être impossible en pratique dans le SGBD répartie**