

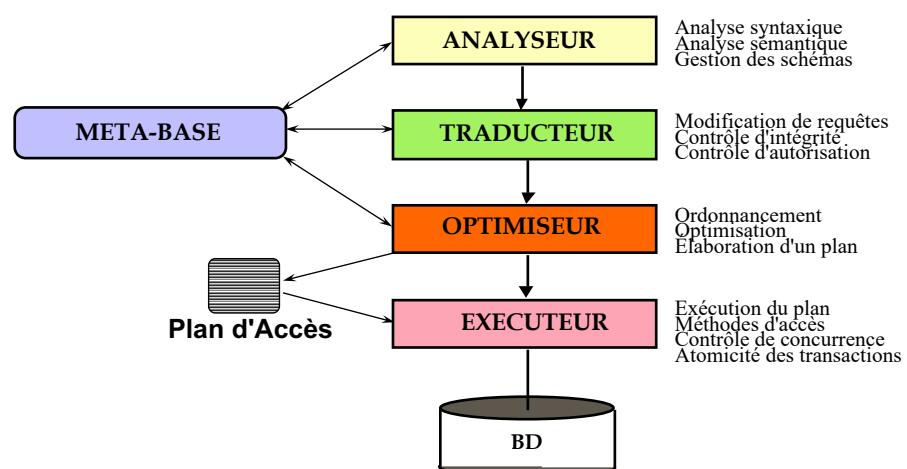
SGBDR : LA GESTION DES VUES

- 1. Contexte
- 2. Vues externes
- 3. Interrogation des vues
- 4. Mises à jour des vues
- 5. Vues multidimensionnelles
- 6. Sécurité et autorisations
- 7. Conclusion

©Gardarin 2001

1

1. Contexte



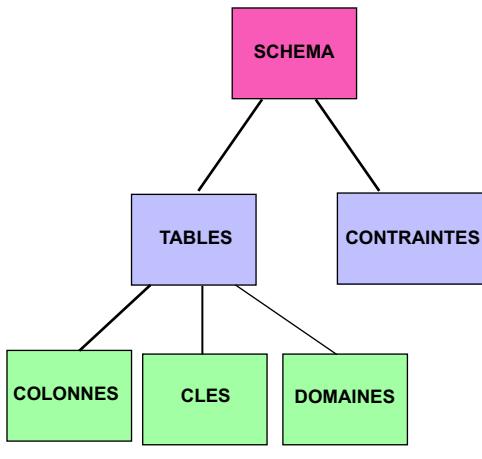
©Gardarin 2001

2

1

Gestion du schéma

- Les schémas des BD sont gérés comme une base de données relationnelles appelée méta-base (ou catalogue)
- SQL2 normalise les tables de la méta-base (ou plutôt des vues de ces tables)



©Gardarin 2001

3

Méta-base relationnelle

- **STRUCTURE TYPIQUE DU NOYAU (SQL2)**
 - SCHEMAS (CATALOG, NOMB, Créateur, Caractère_Set, ...)
 - TABLES (CATALOG, NOMB, NOMR, Type, ...)
 - DOMAINS (CATALOG, NOMB, NOMD, Type, Défaut, Contrainte, ...)
 - COLUMNS (CATALOG, NOMB, NOMR, NOMA, Pos, Type, ...)
 - TYPES (CATALOG, NOMB, NOM, MaxL, Precision, ...)
 - CONSTRAINTS (CATALOG, NOMB, NOMC, TypeC, NomR, ...)
 - USERS (NOM, ...)
- Elle peut être manipulée via les outils classiques (SQL)

©Gardarin 2001

4

2

2. 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 meta-base
- Elles sont interrogées et mises à jour comme des relations normales

➤ Problèmes

- Interrogation efficace
- Mise à jour au travers de vues

©Gardarin 2001

5

Définition

➤ Vue (View)

- Base de données virtuelle dont le schéma et le contenu sont dérivés de la base réelle par un ensemble de questions.

➤ Une vue est donc un ensemble de relations déduites d'une bases de données, par composition des relations de la base.

➤ Par abus de langage, une vue relationnelle est une table virtuelle

©Gardarin 2001

6

3

Création et Destruction

➤ Création

- CREATE VIEW <NOM DE VUE> [(LISTE D'ATTRIBUT)]
 - AS <QUESTION>
 - [WITH CHECK OPTION]
-
- La clause WITH CHECK OPTION permet de spécifier que les tuples de la vue insérés ou mis à jour doivent satisfaire aux conditions de la question

➤ Destruction

- DROP <nom de vue>

<N° >

©Gardarin 2001

7

La base des buveurs

BUVEURS (NB, NOM, PRÉNOM, ADRESSE, TYPE)
VINS (NV, CRU, RÉGION, MILLESIME, DEGRE)
ABUS (NV, NB, DATE, QUANTITÉ)

➤ (V1) Les vins de Bordeaux :

```
CREATE VIEW vinsbordeaux (nv, cru, mill, degré) AS  
SELECT nv, cru, millésime, degré  
FROM vins WHERE Région = "Bordelais"
```

<N° >

©Gardarin 2001

8

Exemple ...

➤ (V2) Les gros buveurs :

```
CREATE VIEW grosbuveurs AS  
SELECT nb, nom, prénom, adresse  
FROM buveurs b, abus a  
WHERE b.nb = a.nb and a.quantité > 10
```

➤ (V3) Les quantités de vins bues par cru :

```
CREATE VIEW vinsbus (cru, mill, degré, total) AS  
SELECT cru, millésime, degré, SUM(quantité)  
FROM vins v, abus a  
WHERE v.nv = a.nv  
GROUP BY Cru
```

©Gardarin 2001

9

La base des produits

VENTES(NUMV, NUMPRO, NUMFOU, DATE, QUANTITÉ, PRIX)
PRODUITS (NUMPRO, NOM, MARQUE, TYPE,PRIX)
FOURNISSEURS (NUMFOU, NOM, VILLE, RÉGION, TEL)

➤ (V4) les ventes documentées :

```
CREATE VIEW ventedoc (numv,nompro,marque,nomfou, ville,  
région, date, quantité, prix) AS  
SELECT v.numv, p.nom, p.marque, f.nom, f.ville, f.région,  
v.date, v.quantité, v.prix  
FROM ventes v, produits p, fournisseurs f  
WHERE v.numpro=p.numro AND v.numfou=f.numfou
```

©Gardarin 2001

10

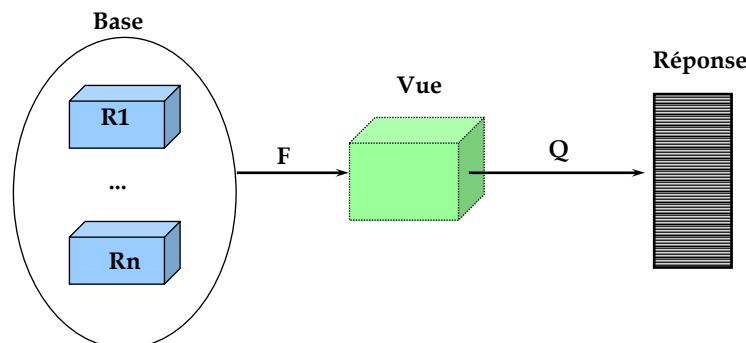
3. INTERROGATION DE VUES

- Transparency pour l'utilisateur
 - comme des tables de la base
- Simplifier les requêtes utilisateurs
- Assurer des performances en client-serveur
- Techniques développées à la fin des années 70
 - Ingres à Berkeley
 - System R à San José

©Gardarin 2001

11

Schéma fonctionnel



©Gardarin 2001

12

Modification de questions

➤ Modification de question (Query modification)

- Mécanisme consistant à modifier une question au niveau du source en remplaçant certaines relations du FROM par leurs sources et en enrichissant les conditions de la clause WHERE pour obtenir le résultat de la question initiale.
- Peut être effectuée au niveau du source ou par concaténation d'arbres
- Concaténation d'arbre (Tree concatenation)
 - Mécanisme consistant à remplacer un noeud pendant dans un arbre relationnel par un autre arbre calculant le noeud remplacé.

<N° >

©Gardarin 2001

13

Exemple

➤ (1) Question

- SELECT nom, prénom FROM grosbuveurs
- WHERE adresse LIKE "versailles".

➤ (2) Définition de vue

- CREATE VIEW grosbuveurs AS
- SELECT nb, nom, prénom, adresse FROM buveurs b, abus a
- WHERE b.nb = a.nb AND a.quantité > 10.

➤ (3) Question modifiée

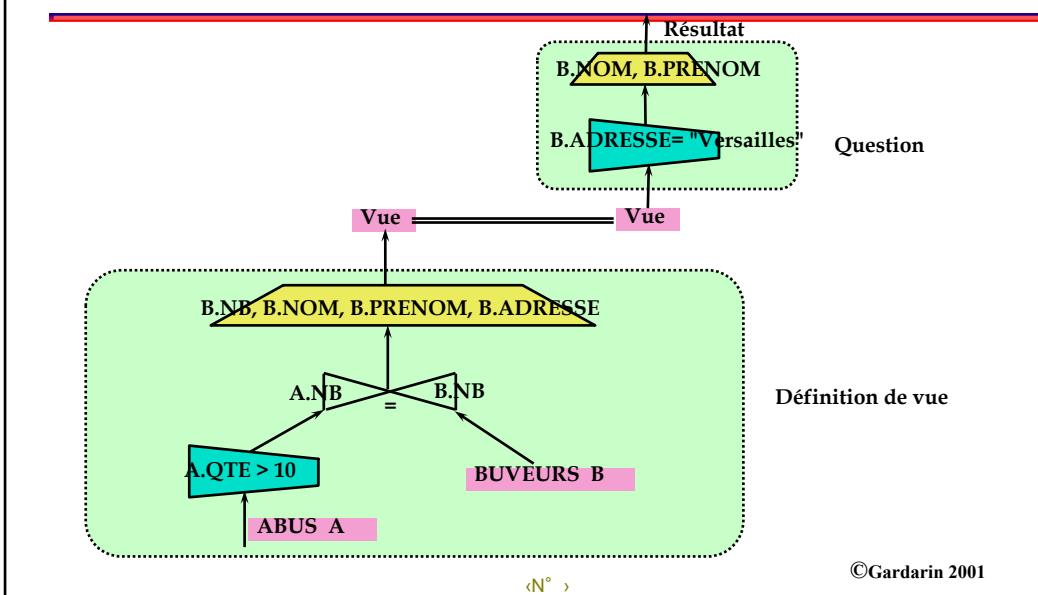
- SELECT nom, prénom FROM buveurs b, abus a
- WHERE b.adresse LIKE "Versailles" AND b.nb = a.nb AND a.quantité > 10.

<N° >

©Gardarin 2001

14

Concaténation d'arbres



15

4. MISES A JOUR DE VUES

➤ Vue mettable à jour (Updatable view)

- Vue comportant suffisamment d'information pour permettre un report des mises à jour dans la base sans ambiguïté.

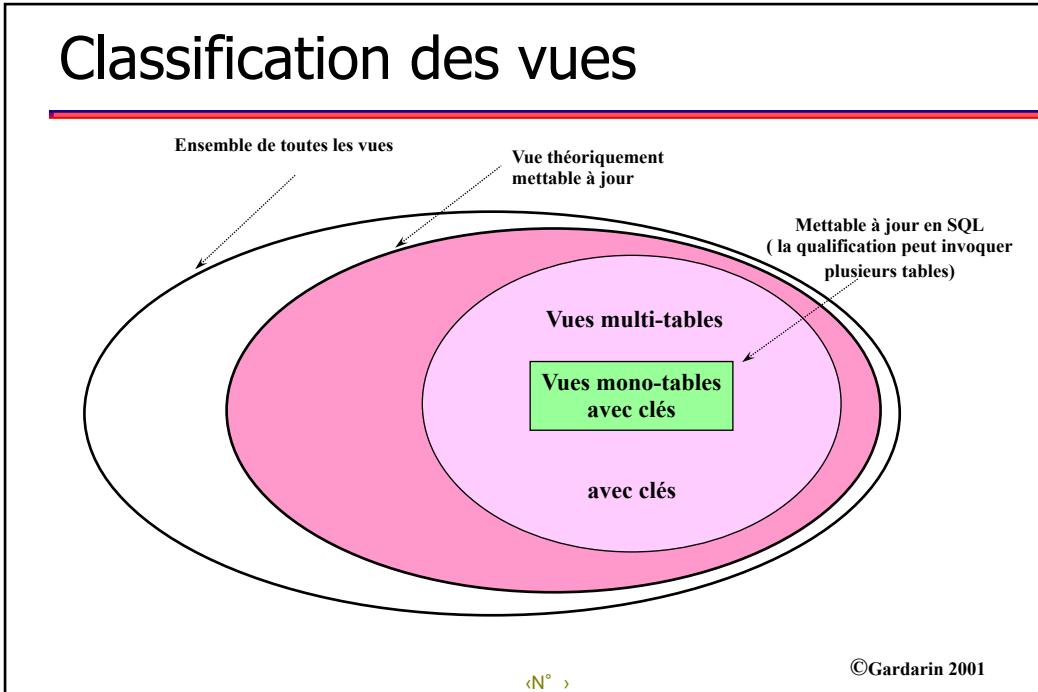
➤ Conditions suffisantes

- Clés des tables participantes déductibles de la vue
- Vues mono-table avec clé de la table

©Gardarin 2001

16

Classification des vues

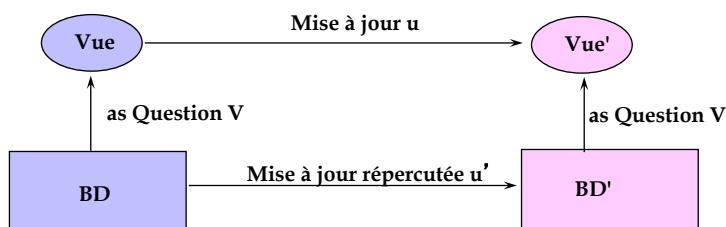


17

Approche théorique

➤ Problème

- Il peut manquer des données dans la vue pour reporter dans la BD
- Comment définir une stratégie de report cohérente ?



- L'équation $u(V(B)) = V(u'(B))$ doit donc être vérifiée, en notant B la base, v le calcul de vue, u la mise à jour sur la vue et u' les mises à jour correspondantes sur la base.

©Gardarin 2001

18

5. VUES MULTIDIMENSIONNELLES

➤ Besoin des entreprises

- accéder à toutes les données de l'entreprise
- regrouper les informations disséminées dans les bases
- analyser et prendre des décisions rapidement (OLAP)

➤ Exemples d' applications concernées

- bancaire : regrouper les infos d'un client
 - réponse à ses demandes
 - mailing ciblés pour le marketing
- grande distribution : regrouper les infos ventes
 - produits à succès
 - modes, habitudes d'achat
 - préférences par secteurs géographiques

©Gardarin 2001

<N° >

19

Entrepôt de données

➤ Datawarehouse

- Ensemble de données historisées variant dans le temps, organisé par sujets, consolidé dans une base de données unique, géré dans un environnement de stockage particulier, aidant à la prise de décision dans l'entreprise.

➤ Trois fonctions essentiels :

- collecte de données de bases existantes et chargement
- gestion des données dans l'entrepôt
- analyse de données pour la prise de décision

➤ Vue concrète :

- idéale pour modéliser un sous-ensemble de données extrait du datawarehouse et ciblé sur un sujet unique

©Gardarin 2001

<N° >

20

10

Vue concrète

➤ Vue concrète (Concrete view)

- Table calculée à partir des tables de la base par une question et matérialisée sur disques par le SGBD.

➤ Exemple : vues concrètes avec agrégats de la table VENTES définie dans l'introduction :

- VENTES(NUMV, NUMPRO, NUMFOU, DATE, QUANTITÉ, PRIX)

➤ étendue selon les dimensions PRODUITS et FOURNISSEURS par les tables :

- PRODUITS (NUMPRO, NOM, MARQUE, TYPE, PRIX)
- FOURNISSEURS (NUMFOU, NOM, VILLE, RÉGION, TEL.)

©Gardarin 2001

21

<N° >

Exemple

➤ Vue des ventes totalisées par produit, fournisseurs, dates

```
CREATE CONCRETE VIEW VENTESPDF (numpro,numfou,date,compte,quantot)AS  
    SELECT numpro,numfou,date,COUNT(*) AS compte, SUM(quantité) AS  
        quantot  
    FROM ventes  
    GROUP BY Numpro, Numfou, Date
```

➤ Vue plus compacte (sans fournisseurs) :

```
CREATE CONCRETE VIEW ventespfd (numpro,date,compte,quantot) AS  
    SELECT numpro, date,COUNT(*)AS compte,SUM(quantité) AS quantot  
    FROM ventes  
    GROUP BY numpro, date.
```

➤ Dérivable de la vue précédente :

```
CREATE CONCRETE VIEW ventespfd (numpro, date, compte,quantot) AS  
    SELECT numpro, date,SUM(compte)AS compte,SUM(quantot) AS quantot  
    FROM ventespfd  
    GROUP BY numfou
```

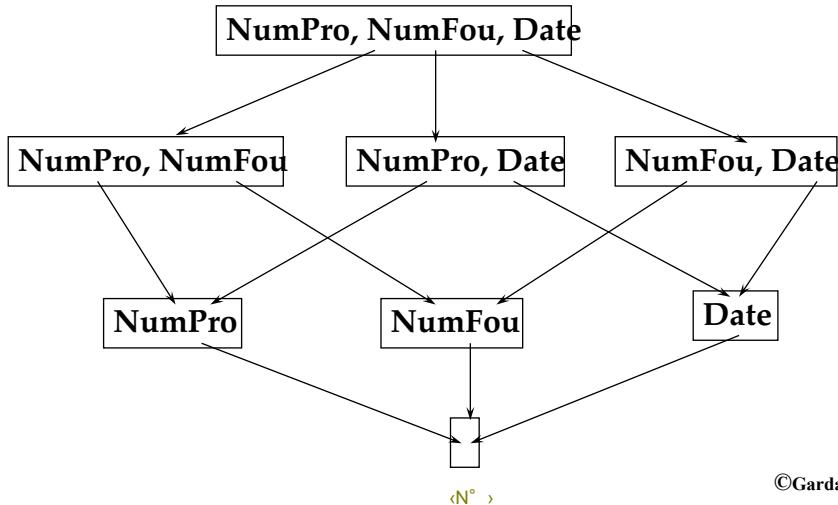
©Gardarin 2001

22

<N° >

Le treillis des vues

➤ En OLAP, il est important de garder les vues utiles



23

Problème de mise à jour

➤ La vue peut être distante

- on envoie seulement le « delta »
- les tuples ajoutés et les tuples supprimés

➤ Vue auto-maintenable (Self-maintainable view)

- Vue contenant suffisamment d'information pour être mise à jour à partir des mises à jour des relations de base, sans accès aux tuples des relations de la base.

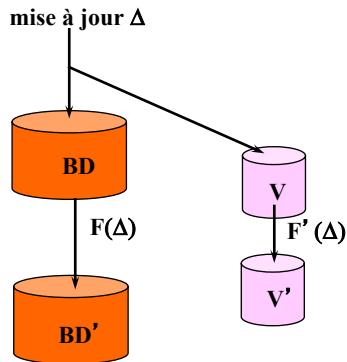
➤ Agrégats auto-maintenable (Self-maintainable agg.)

- Ensemble d'agrégats pouvant être calculées à partir des anciennes valeurs des fonctions d'agrégats et des mises à jour des données de base servant au calcul de la vue.

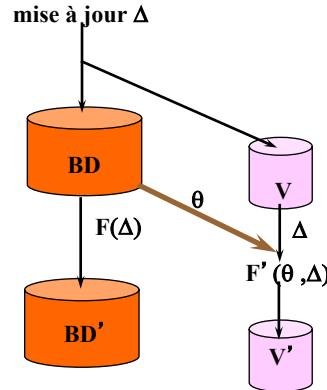
©Gardarin 2001

24

Vue auto-maintenable ou non



Vue autono-maintenable : lors d'une mise à jour Δ celle-là suffit pour mettre à jour la vue



Vue non-auto-maintenable : lors d'une mise à jour Δ celle-là ne suffit pas pour mettre à jour la vue; il faut en plus les tuples θ de la base.

©Gardarin 2001

25

Conception d'application OLAP

➤ Quelques règles

- concrétiser les vues multidimensionnelles de base
- éventuellement concrétiser des vues compactées
 - permet d'optimiser le « drill-down »
 - évite les calculs d'agrégats dynamiques
- ne jamais concrétiser des vues non auto-maintenables

©Gardarin 2001

26

7. CONCLUSION

- Des techniques uniformes bien maîtrisées
- Support de l'architecture client/serveur
- Support des datawarehouse et de l'OLAP

<N° >

©Gardarin 2001