

Des Relations aux Objets : Introduction aux SGBD objets



Bernard ESPINASSE
Professeur à Aix-Marseille Université (AMU)
Ecole Polytechnique Universitaire de Marseille
Avril 2013



- Forces et faiblesses du modèle Relationnel
- L'approche orientée objet et son intérêt pour les bases de données
- Les options d'évolution des BDR vers l'objet
- L'approche Wrapping Objet
- L'approche Révolutionnaire (SGBD Orientés Objets) : l'exemple de O2
- L'approche Evolutionnaire (SGBD Objet-Relationnel) : l'exemple de POSTGRES
- Conclusion

Plan

1. Introduction

- Forces et faiblesses du modèle Relationnel
- L'approche orientée objet et son intérêt pour les bases de données
- Manifeste pour une 3ième génération de SGBD
- Les options d'évolution des BDR vers l'objet

2. Approche Wrapping Objet

3. Approche Révolutionnaire (SGBD Orientés Objets) : l'exemple de O2

- Les 8 règles d'or d'un SGBD-OO
- Le SGBD Orienté Objet « O2 »

4. Approche Evolutionnaire (SGBD Objet-Relationnel) : l'exemple de Postgres

- Modèle Objet-Relationnel
- Le SGBD Objet-relationnel « POSTGRES»

5. Conclusion

Bibliographie du cours

Livres :

- Gardarin G., « Bases de données objet et relationnel », Ed. Eyrolles, 1999 (ISBN : 2-212-09060-9).

• ...

Cours de :

- Georges Gardarin
- Didier Donsez
- Christophides Vassilis
- ...

Introduction

- Forces et faiblesses du modèle Relationnel
- L'approche orientée objet et son intérêt pour les bases de données
- Manifeste pour une 3ième génération de SGBD
- Les options d'évolution des BDR vers l'objet

SGBD Relationnels : quelques dates...

- 1966: commercialisation IDMS & IMS
- 1970: invention du modèle relationnel (CODD)
- 1971: recommandations CODASYL
- 1981: début des projets Système R et Ingres
- 1986: normalisation de SQL1
- 1990: extensions aux objets et règles
- 1990: normes SQL2
- 1999: normes SQL3 (SQL 99)
- 200X : SQL4 ?

Forces du modèle relationnel

- modèle simple
- approche formellement définie (normalisation, algèbre, ...)
- Langage de Manipulation de Données (LMD) déclaratif (Standard SQL 2)
- niveau logique (essentiellement)
- technologie la plus répandue
- efficace pour les applications de gestion classique

Faiblesses du modèle relationnel

- modèle sémantiquement pauvre :
 - difficile de modéliser des structures complexes : pas d'attributs complexes ni multi-valués, un seul type de lien (clé étrangère) : jointure indispensable
 - un seul type de lien (clé externe)
 - le système de types figé (non extensible)
- Langage de Manipulation de Données non complet
 - (au sens de Turing): recours à un langage de programmation
- Séparation données-traitements : description statique et non dynamique du monde
- Dysfonctionnement entre SQL et les langages de programmation traditionnels ("impedance mismatch") :
 - 2 philosophies différentes (déclaratif/procédural et ensembliste/un élément à la fois)
 - 2 mondes obligés à communiquer (conversions à effectuer)

Faiblesses du modèle relationnel (suite)

- Données alphanumériques uniquement (pas d'images, de sons, de vidéo, ...)
- Contrôle de concurrence exclusivement orienté gestion
- Absence de mécanisme de versions

Ainsi mal adapté à :

- de nouvelles applications : aide à la décision, conception, géographie, bureautique, SIG, multimédia, ...
- de nouvelles techniques : IHM, programmation orientée objet, programmation en logique, architectures réparties, ...

L'approche orientée objet

- **{méthodologies et d'outils}** pour concevoir et réaliser des logiciels structurés et réutilisables, par composition d'éléments indépendants
 - productivité des programmeurs
 - réutilisation
- **Concepts essentiels**
 - **objet encapsulé**
 - interface visible : opérations (méthodes)
 - implémentation cachée : structure et code
 - **héritage**
- **Langages de programmation OO**
 - Eiffel, Smalltalk, C++, Java ...

Intérêts de l'approche objet pour les BD

Identité d'objet :

- Favorise le **partage de données**
- Supporte des **pointeurs typés**

Encapsulation de données :

- Permet l'**isolation de données des opérations**
- Facilite l'**évolution des structures de données**

Héritage d'opération et de structure :

- Facilite la **réutilisation de type de données**
- Permet de **particulariser les programmes aux besoins de l'application**

Possibilité de définir des opérations abstraites (polymorphisme) :

- **Augmente la productivité** des développeurs d'applications

Manifeste pour une 3^{ème} génération de SGBD 1990

Supporter des structures d'objet complexes et des règles :

- Système de types riche, héritage, encapsulation
- Fonctions, optionels/unique ids, règles/triggers

Subsumer le 2^{ème} génération de SGBD :

- Interface d'interrogation de haut niveau
- Collections de données stockées ou virtuelles
- Vues modifiables
- *Data model/performance feature separation*

Ouverture vers d'autres systèmes (outils, middlewares, ...) :

- Etre accessible de différents langages
- *Layered persistence-oriented language bindings* ;
- *Query-shipping architecture*

Les options d'évolution des BDR vers l'objet

Encapsuler le SGBD Relationnels

- Wrapper client Orienté Objet (**Wrapping Objet**)
- Langage de Programmation Orienté Objet + SGBDR

Construire une nouvelle technologie de BD

- SGBD Orienté Objet (**SGBD-OO**)
- Langage de Programmation Orienté Objet persistant

-> **Approche révolutionnaire**

Construire une nouvelle technologie de BD

- SGBD Objet-Relationnel (**SGBD-OR**)
- Modèle Relationnel + extension orientées objet

-> **Approche évolutive**

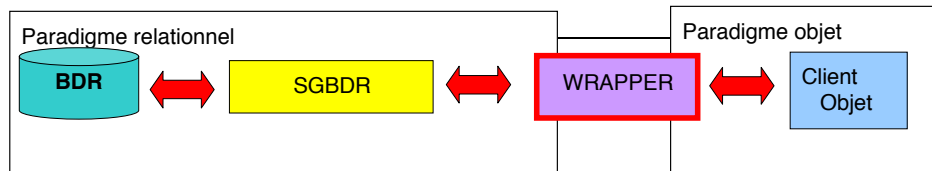
Wrapping Objet

Offre commerciale :

- Ardent, Persistence Software, Ontologic, ...
-

Wrappers relationnels à base de langages specific :

- Proxi classes (C++/Java)
- Mapping de tuple dans le langage objets
- Exécution côté client de méthodes d'extraction d'objet



Wrapping Objet : forces et faiblesses

Forces :

- Permet utilisation de systèmes existants
- Développement rapide d'applications orientées objet exploitant les données (business objects)

Faiblesses :

- Cohabitation de paradigmes différents :
 - serveur : SQL (Schéma Relationnel)
 - client : C++ ou Java (Schéma objet)
- Pas d'intégration au SGBDR, ne l'utilise pas pour le maintien de l'intégrité, procédures stockées, ... dommage !!!

⇒ **Solution limitée**

BdD Objets : Approche Révolutionnaire

Approche Révolutionnaire (SGBD Orientés Objets)

- Bancilhon & al. 89 : "Object-Oriented DBMS Manifesto", DODD Conf., dec 89
 - objet = modélisation d'une entité observable du réel constituée de :
 - d'attributs : propriétés construites à partir de types primitifs
 - de relation(s) : propriétés dont type = référence à un ou une collection d'objet(s)
 - de méthode(s) : fonctions pouvant être appliquées à l'objet
- **Produits** : O2, Gemstone, Orion, Encore, ...
- **Langage standard** : OQL (ODMG)

BdD Objets : Approche Evolutionnaire

Approche Evolutionnaire (SGBD Objet-Relational)

- ACM 89 : "Third-generation DBMS manifesto", 3 principes d'intégration:
 - intégration des nouveaux concepts d'objets et règles (encapsulation, héritage, fonctions, déclencheurs, ...)
 - maintien de l'approche ensembliste, SQL, mises à jour sur vues, ...
 - intégration dans les architectures ouvertes et standardisées (client-serveur)
- **Produits** : Postgres, IBM DB2 CS/UDB, CA-Ingres, Illustra, UniSQL/X, Oracle 8, Informix, ...
- **Langage standard** : SQL3 (ANSI X3 H2)

SGBD Orientés Objets

- Les 8 règles d'or d'un SGBD-OO
- Le SGBD Orienté Objet « O2 »

Les 8 règles d'or d'un SGBD-OO

Fondements :

- Bancilhon & al.89 : "Object-Oriented DBMS Manifesto", DODD Conf., dec 89

Services langage	Services BD
R1 : Identité d'objet (ID) mise à jour, partage, graphes sémantique d'ID	R5 : Persistance modèle formel, algèbre, gestion mémoire virtuelle (garb.collec.)
R2 : Abstraction (types/classes), liaisons dynamiques	R6 : Structuration complexe (attributs et entités), constructeurs (tuples, set), schéma
R3 : Encapsulation (méthodes, messages)	R7 : Sécurité confidentialité, intégrité (déclencheurs, etc...), synchronisation ; reprise après panne, transactionnel
R4 : Réutilisation héritage (simple, multiple), polymorphisme (surcharge), versions	R8 : Interfaces non procédurales traitements ad hoc, optimiseur

Identité (ID)

- un objet existe s'il est identifiable (OID)
- cette identification est un invariant dans la vie de l'objet
- l'existence d'un objet est indépendante de sa valeur

En conséquence il est possible de :

- référer un objet de manière non ambiguë par son identifiant
- mettre à jour la valeur d'un objet sans remettre en cause son existence
- représenter des liens sémantiques entre objets (liens entre identifiants)
- distinguer l'identité de l'égalité (mêmes valeurs mais identités différentes)
- distinguer des copies "profondes" (concernant tous les sous-objets) ou "superficielles" (concernant seulement les références)

Abstraction

- possibilité d'éliminer les caractéristiques non essentielles d'un objet de façon à créer des regroupements d'objets appelés "types" ou "classes"
- un objet est alors une instance d'un type ou d'une classe

Encapsulation

- le type est défini avec tous les opérateurs spécifiques qui lui sont applicables
- ces opérateurs sont souvent appelés "méthodes"
- l'appel d'une "méthode" se fait par envoi d'un "message"
- seul de l'ensemble des opérateurs du type, la "signature" est visible pour l'utilisateur, l'implantation des opérateurs est cachée.

Réutilisabilité

- **Polymorphisme (l'encapsulation)**: une fonction polymorphe (ex: afficher) peut s'appliquer à une divers d'objets (image, texte...)
- **Héritage (abstraction - sous typage)** :
 - permet de factoriser entre objets soit des structures de données, soit des opérateurs
 - peut être simple, multiple, sélectif, partiel

Persistence

- Quels objets persistent dans la BD à la suite de l'application qui les a fait naître ?

Structuration complexe

- BDR : impossible de créer de nouveaux types à partir des types prédéfinis
- BDO : des constructeurs permettent l'extensibilité des types de base

Le SGBD Orienté Objet « 02 »

Fonctionnalités :

- un SGBD Orienté Objet : **O2 Technology** (à l'origine startup INRIA)
- un environnement de programmation complet : débogueur, navigateur/éditeur dans le schéma et dans la base, une boîte à outils : **CO2, O2Query, OQL, ...**
- des outils de génération d'interfaces : **O2Look**

Modèle de données :

- gère les valeurs complexes
- distinction entre objets-valeurs
- les classes et les méthodes ne sont pas des objets
- l'ensemble est un constructeur de classe
- les objets sont fortement typés
- sémantique de l'inclusion pour l'héritage
- les objets nommés sont les points d'entrée de la BD et les racines de la persistance

02: Types et Valeurs

Valeurs :

- **tuple** (nom: "Dupont", age: 41, marie: true, enfants: [**tuple** (prenom: "Pierre", age: 18), **tuple** (prenom: "Jeanne", age: 14)], voiture: { **tuple** (marque: "renault", modele: "R5", couleur: "rouge"), **tuple** (marque: "volvo", modele: "240", couleur: "blanche") })
- { [1, 2, 3], [3, 2, 1], [2, 3, 1], [3, 1, 2] }

- les valeurs atomiques : 25, 41, "Pierre", true - la valeur nulle : nil
- les constructeurs :
 - **ensemble** : set (1,2, 3) ; **n-uplet** : tuple (nom: "Pierre", age: 18) ; **liste** : list (12, 14, 12)
 - orthogonaux : on peut avoir des listes d'ensembles de listes de n-uplets, ...

Types :

- le **type** spécifie le type de la valeur des objets :
 - **tuple** (nom: string, age: integer, marie: boolean, enfants: list (tuple (prenom: string, age: string), voiture: set (tuple (marque: string, modele: string, couleur: string)))
 - **set** (list (integer))

Un objet dans 02

un objet = un identificateur + une valeur + {méthodes}

- les **valeurs** peuvent utiliser les **objets** comme des **valeurs atomiques**
- une **méthode** :
 - prend en entrée des **objets** et des **valeurs** et rend un **objet** ou une **valeur**
 - est définie par son **corps** et sa **signature** (= liste des **arguments d'entrée** et de **sortie** avec leur **type**)

(**tourEiffel**,

tuple (nom: "la tour Eiffel",

adresse: tuple (numéro: 1, rue: "champ de Mars", **ville** : Paris),

prix: 28),

anneeConstruction: 1889),

age: integer,

augmenterPrix (integer) : Monument)

- il existe un objet **Nil** ayant la valeur "nil"

l'objet Paris peut être partagé par d'autres objets

Données

Méthodes

O2: une classe

- les **classes** peuvent être utilisées comme des **types atomiques**

classe Hôtel

```
type tuple (nom: string,
           adresse: tuple (numéro: integer, rue: string, ville: Ville),
           étoiles: integer)
method nombreDEtoiles: integer;
```

classe Ville

```
type tuple (nom: string,
           pays: Pays,
           carte: Carte,
           monuments: set (Monuments),
           hôtels: set (Hôtel),
           nombreDeMonuments: integer);
```

- il existe une classe spéciale : la **classe "Object"** qui est de type **"Any"**

O2: Objet & Valeurs

Les Objets :

- ont une **identité**
- appartiennent à une **classe** (équivalence par nom)
- sont manipulés par des **méthodes**

Les Valeurs :

- n'ont **pas d'identité**
- sont d'un **type** (équivalence par structure)
- sont **manipulées par des primitives**

O2: héritage

- soit 2 classes : C1= (n1, t1, M1) et C2= (n2, t2, M2), si l'utilisateur définit C2 comme une sous-classe de C1 :

- t2 est un **sous-type** de t1
- M2 est **compatible** avec M1 et dans M2, des méthodes peuvent être ajoutées ou redéfinies

classe AVisiter

```
type tuple (nom: string,
           adresse: tuple (numéro: integer, rue: string, ville: Ville),
           étoiles: integer)
method description: string;
       ville: Ville;
```

classe Monument inherits AVisiter

```
type tuple (prix: integer,
           annéeConstruction: integer),
method âge: integer;
       augmenterPrix (integer): Monument
       description: string;
```

- pour l'**héritage multiple**, les conflits sont **résolus par l'utilisateur**

O2: Persistance

- **objets** et **valeurs** peuvent être **nommés** :

```
name tourEiffel: Monument;
name monumentsParisiens: set (Monument);
```

- les noms permettent de définir la persistance :

- **tout objet(valeur) nommé est persistant**
- **tout objet(valeur), élément d'un objet(valeur) persistant est persistant**

- les objets sont créés par une primitive :

- **newnom-classe** : `tourEiffel = new (Monument);`

```
o2 Ville v;
v = new Ville;
tourEiffel -> adresse.ville = v;
```

*"tourEiffel" est un objet persistant car nommé
"v" devient persistant car accessible à partir d'un objet persistant*

- les objets ne peuvent être détruits explicitement, seuls les liens sont supprimés
- lorsqu'un objet n'est plus rattaché à un objet persistant (directement ou non), il disparaît :

```
tourEiffel -> adresse.ville = v';
si v n'est plus référencé par aucun objet, il disparaît
```

O2: Le langage O2C

extension naturelle de C

- permet de **créer des objets O2**, de leur **envoyer des messages** et de **manipuler des valeurs complexes**
- constitue un **L4G** (prog., manipulation de BD, IHM)

```
o2 Monument arche;           déclarations
o2 set (Ville) villesItaliennes;
villesItaliennes = set ();     manipulation de valeurs
villesItaliennes += set (Venise);
for (x in villesItaliennes)
    printf ("%s a %d monuments \n", x->name,
            x->nombreDeMonuments() );

public method pasCher: boolean in class Monument;
method body pasCher: boolean in class Monument
{return (*self .prix <20);
}
```

O2: Le langage O2Query

langage de requêtes (=SQL objet):

tourEiffel.adresse

adresse de la tour Eiffel

select tuple (nom: h.nom, adresse: h.adresse) **from** h **in** Hôtels

where h.ville.nombreDeMonuments > 10 **and** h.etoiles = 2;

nom et adresse des hôtels 2 étoiles des villes ayant au moins 10 monuments

SGBD O bjet-R elationnel

- Modèle Objet-Relationnel
- Le SGBD Objet-relationnel « POSTGRES»

Approche Evolutionnaire (SGBD Objet-Relationnel)

Fondements :

- **ACM 89** : "Third-generation DBMS manifesto"

3 principes d'intégration:

- intégration des nouveaux concepts d'**objets** et **règles** (encapsulation, héritage, fonctions, déclencheurs, ...)
- maintient de l'approche **ensembliste**, **SQL**, persistance des données, mises à jour sur vues
- **intégration** dans les architectures ouvertes et standardisées (client-serveur)

Produits :

- **POSTGRES**, IBM DB2 CS (V2.1), IBM DB2 UDB, CA-Ingres, Illustra, UniSQL/X, Oracle 8, IBM DB2 UDB, Informix, ...

Modèle Objet-Relationnel

La relation est l'abstraction fondamentale (pas la classe comme pour les SGBD OO)

Extension du modèle relationnel :

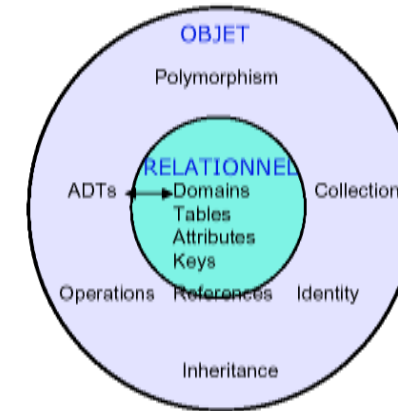
- attributs structuré et multi-valués
- héritage pour les relations et les types
- ADTs (Types abstraits de données) pour les domaines
- Identification d'objet pour les tuples
- Surcharge d'opérations

Extension de SQL :

- Schémas : tables au sommet et ajouts OO à l'intérieur
- Requêtes : extension pour supporter les ajouts OO

Modèle Objet-Relationnel


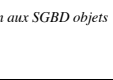



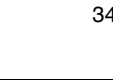
(Vassilis)



Modèle Objet-Relationnel : Exemple

Tables & Objets: Exemple (Oracle8)

(Vassilis)

Name	Style	Live-Time	Influences		Artifacts			
			Name	Date	Title	Material	Photo	Description
Claude Monet	Impressionism	1840-1926	Edouard Manet	1863	Haystacks at Chailly at Sunrise	Oil on Canvas		
			Eugene Boudin	1864	Wheat-stacks End of Summer	Oil on Canvas		
			Meule, Soleil Couchant		Oil on Canvas			

SGBD Objet-Relationnels disponibles

Systèmes disponibles :

- **IBM DB2 CS (V2.1) and CA-Ingres**
 - Types et fonctions définis par l'utilisateur, larges objets, triggers
- **Illustra, UniSQL/X**
 - Fournisseurs de ADTs, objets tuples, héritage,
- **IBM DB2 UDB, Informix, Oracle 8**
 - Fournissent des sous-ensemble de toutes ces fonctionnalités
- **POSTGRES**
 - Développé à l'Université de Berkeley (Stonebraker & al.)

POSTGRES : introduction

- Projet universitaire dirigé par Stonebraker, Rowe 1986-1994. (Post-INGRES Université de Berkeley)
- commercialisé sous le nom de **ILLUSTRA** racheté par INFORMIX IUS

Le modèle de données de Postgres :

- **Terminologie objet :**
 - class = relation ; instance = tuple ; object-id = tuple-id
 - method = attribut or fonction d'attributs
- **Support des ADTs extensibles :**
 - procédures extensibles utilisant des fonctions C
 - opérateurs binaires
- **Support des constructeurs de types :**
 - utilise des requêtes
 - supporte directement les tableaux (Array)
- **Héritage de classes :** permet un héritage de méthodes et une collection de hiérarchies

POSTGRES : classes & types

CLASSE (analogue à une relation) : collection d'instance d'objets ayant des attributs d'un certain type

- chaque objet a un identifiant unique = **OID**
- **héritage multiple** entre les classes (pas de résolution de conflits)

3 sortes de CLASSES :

- **real** ou classes de base (stockées dans BD)
- **derived** ou classes virtuelles (views) définies par des règles
- **version** d'une autre classe (differential)

Système extensible de TYPES avec 3 sortes de type :

- **base types** : prédéfinis ou définis par l'utilisateur (ADT)
- **array of base types** (tableaux, listes)
- **composite types** ou types complexes ("class et set") :
 - class** : zéro, une ou plusieurs instances d'une classe
 - set** : collection d'objets pouvant appartenir à différentes classes

Postgres: classes & types

Déclarations de classes :

- create EMPLOYE (nom=c12, salaire=float, age=int)
- create VENDEUR (quota=float) inherits EMPLOYE
- create DEPT (nomd=c10, directeur=c12, plan= polygone, bp=point) avec polygone et point = types définis

Affectation de constantes ou de valeurs retournées par des fonctions :

- replace DEPT (bp="(10,10)") where DEPT.nomd="jouets" ;
- replace DEPT (bp=center(DEPT.plan)) where DEPT.nomd="jouets" ;

Tableaux de types de bases :

- create EMPLOYE (nom=c12, salaire=float[12], age=int)
- retrieve (EMPLOYE.nom) where EMPLOYE.salaire[4]=10000
- retrieve (EMPLOYE.nom) (salaire[6]=salaire[5]) where EMPLOYE.nom="Dupont"

Postgres: classes & types

Objets complexes :

class :

- create EMP (nom=c12, salaire=float, age=int, directeur=EMP, collegues=EMP)

set :

- add to EMP (hobbies=set)

Expressions de chemins et notation pointée "." :

- retrieve (EMP.directeur.age) where EMP.nom="Dupont"
- replace EMP (hobbies=calcul_hobbies ("Dupont")) where EMP.nom="Dupont" ; calcul_hobbies est une fonction spécifique de Postgres

Postgres: 3 types de fonctions

C fonctions :

- les arguments = types de base ou types composés (ex: nom de classe) :
retrieve (DEPT.nomd) where area (DEPT.plan)>200 ;
fonction **area** : polygone -> float
retrieve (EMPLOYE.nom) where **hautsal**(EMPLOYE) ;
fonction **hautsal** : EMP -> boolean (par exemple vrai si le salaire est > 30000F)
- sont des **méthodes** et peuvent ainsi être **héritées**
- peuvent aussi être considérées comme des attributs :
retrieve (EMPLOYE.nom) where EMP.hautsal

Opérateurs :

- fonctions **avec 1 ou 2 opérandes** qui utilisent la notation des opérateurs du langage
- ne peuvent s'appliquer que sur des **types de base**
retrieve (DEPT.nomd) where DEPT.plan **AGT**"(0,0), (1,1), (0,2)": AGT= "area greater than"
- les opérateurs sont codés par le "database implementator"

POSTQUEL functions : tout ensemble de requête (d'interrogation) en POSTQUEL

Postgres: fonctions POSTQUEL

POSTQUEL: langage relationnel ensembliste augmenté de possibilités pour :

- les requêtes imbriquées, la fermeture transitive, le support de l'héritage, l'interrogation temporelle

POSTQUEL functions :

- tout ensemble de requête (d'interrogation) en POSTQUEL :
define function **cadre** returns EMP as retrieve (EMP.all) where
EMP.salaire>40000
define function **rech_sal (c12)** returns float as retrieve (EMP.salaire) where
EMP.nom= \$1 ; possibilité de paramètres (ici le nom de l'employé)
- peuvent avoir une classe comme argument, fonction alors définie sur chaque instance de la classe :
define function **voisins (DEPT)** returns DEPT as retrieve (DEPT.all) where
DEPT.étage=* .étage
- peuvent être utilisées dans les requêtes :
retrieve (DEPT.nomd) where **voisins** (DEPT).nomd="jouets"
- peuvent être vues comme de nouveaux attributs :
retrieve (DEPT.nomd) where DEPT.**voisins**.nomd="jouets" ; on cherche les dept qui sont au même étage que jouets

Postgres: langage de requête

Imbrication :

```
retrieve (DEPT.nomd) where DEPT.étage NOT-IN {D.étage from D in DEPT  
where D.nomd≠DEPT.nomd}
```

Fermeture transitive :

```
class parent(vieux, jeune)
```

```
retrieve * into reponse (parent.vieux) from r in reponse where  
parent.jeune="bernard" or parent.jeune=r.vieux
```

la requête s'exécute tant qu'elle produit de nouveaux résultats(*), le résultat peut être rajouté à la base comme ici, les doubles sont éliminés automatiquement

Héritage :

* après le nom d'une classe = toute la hiérarchie d'héritage

```
retrieve (e.nom) from e in EMP* where e.age>40 ; {tous les employés de plus de 40  
ans}
```

Requêtes temporelles :

```
retrieve (EMP.salaire) from EMP[t] where EMP.nom="bernard" ; salaire de bernard  
à l'instant t
```

Postgres: langage de règles

Règles de production permettant de traiter : la gestion des vues, les "triggers" ou déclencheurs, les contraintes d'intégrités, l'intégrité référentielle, la protection, le contrôle de processus

ON événement (TO) objet

WHERE qualification_postquel

THEN DO [instead] commande(s)_postquel

- **événement** : retrieve, replace, delete, append, new (pour replace ou append) et old (pour delete ou replace)
- **objet** : nom de classe ou nom de classe.nom_d'attribut
- **qualification_postquel** : idem langage de requête
- **instead** : facultatif, indique que les commande(s)_postquel doivent être exécutées à la place de l'action qui a déclenchée la règle. Si pas mentionné, exécutées en plus de l'action qui a déclenchée la règle
- **commande(s)_postquel** : {commandes postquel} avec 2 changements suivants :
 - "new" ou "current" peuvent apparaître à la place d'un nom de classe devant tout attribut
 - refuse (target_list) est ajoutée comme nouvelle commande.

Postgres: langage de règles

Exemples :

- on new EMP.salaire where EMP.nom="bernard" then do replace E.salaire=new.salaire from E in EMP where E.nom = "sabine" ;

les modifications de salaire de bernard sont à propager sur celui de sabine

- on retrieve to EMP.salaire where EMP.nom="sabine" then do instead retrieve (EMP.salaire) where EMP.nom="bernard" ;

le salaire de sabine est le même que celui de bernard (les 2 salaires non pas besoin d'être stockés, celui de sabine sera dérivé à partir de celui de bernard)

Note :

si le salaire de bernard est lui même calculé, il faudra déclencher d'autres règles ("backward chaining"). Il existe aussi la stratégie "forward chaining".

Postgres: les vues

Extension de la notion de vue relationnelle définies par règles

La définition d'une vue V est compilée en un ensemble de règles pour gérer V (accès et mises à jour)

```
define view EMP_JOUETS (EMP.all) where EMP.dept="jouets"
```

compilée en :

```
on retrieve to EMP_JOUETS (EMP.all) then do instead retrieve (EMP.all) where EMP.dept="jouets"
```

Default view

```
define default view SMIG (EMP.OID, EMP.nom, EMP.age where EMP.salaire < 5000
```

règle générée pour replace :

```
on replace to SMIG.age then do instead replace EMP(age=new.age) when EMP.OID=current.OID ;
```

on modifie le n-uplet stocké qui est repéré par son OID

Postgres: les vues

Vue comme une jointure et mise à jour :

```
define vue ED (EOID=EMP.OID, EMP.name, EMP.salaire, EMP.dept, DOID=DEPT.OID, DEPT.etage) where EMP.dept=DEPT.nomd
```

```
on retrieve to ED then do instead retrieve (EOID=EMP.OID, EMP.name, EMP.salaire, EMP.dept, DOID.OID, DEPT.etage) where EMP.dept=DEPT.nomd
```

Mise à jour du nom et du salaire de l'employé :

```
on replace to ED.name, ED.salaire then do instead
```

```
replace EMP (nom=new.nom, salaire=new.salaire) where EMP.OID=current EOID
```

Mise à jour du département d'un employé, si le département donné n'existe pas, on le crée :

```
on replace to ED.dept then do instead
```

```
replace EMP (dept=new.dept) where EMP.OID=current.EOID
```

```
append to DEPT(nomd=new.dept, etage=current.etage) where new.dept not in {DEPT.nomd}
```

Conclusion sur les SGBD orientées objets

Les SGBD Relationnels traditionnels (SQL2) sont mal adaptés :

- **aux nouvelles applications** : aide à la décision, conception, géographie, bureautique, SIG, multimédia, ...
- **aux nouvelles techniques** : IHM, programmation orientée objet, programmation en logique, architectures réparties, ...

Les SGBD Orientés Objet (OO) :

- remettent trop en cause l'existant
- ne tirent pas suffisamment profit des investissements considérables réalisés dans le relationnel

Les SGBD Objet-Relationnel (OR) :

- s'appuient bien sur ces investissements
- disposent d'un langage maintenant normalisé **SQL3**
- nombreux **grands opérateurs l'ont déjà adopté** (IBM, Oracle, ...)
- **ils devraient assez rapidement s'imposer dans les entreprises**