

DUT SRC – IUT de Marne-la-Vallée

22/05/2012

INF240 – Bases de données

Cours 5
Méthodes de modélisation
SQL avancé (suite)

Sources

- Cours de Tony Grandame à l'IUT de Marne-la-Vallée en 2010-2011

- Cours de Mathieu Mangeot, IUT de Savoie

<http://jibiki.univ-savoie.fr/~mangeot/Cours/BasesDeDonnees.pdf>

- Cours de Fabrice Meuzeret, IUT de Troyes

<http://195.83.128.55/~fmeuzeret/vrac/>

- Livre de Laurent Audibert : *Bases de données - de la modélisation au SQL*

Version partielle sur :

<http://laurent-audibert.developpez.com/Cours-BD/html/index.php>

Plan du cours 5 – Modélisation, SQL avancé (suite)

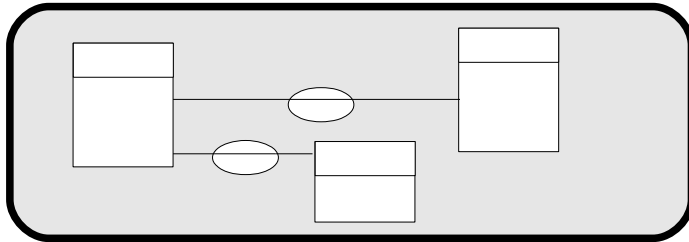
- Résumé des épisodes précédents
- Modélisation MERISE et UML
- SQL avancé : les jointures
- SQL avancé : les groupements
- SQL avancé : les transactions
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Plan

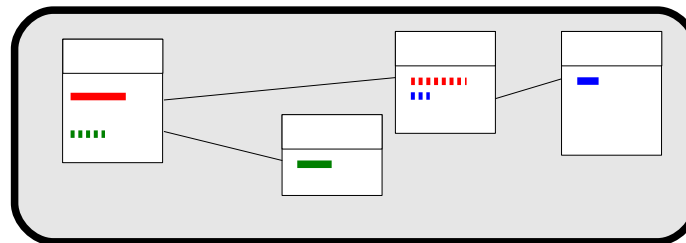
- Résumé des épisodes précédents
- Modélisation MERISE et UML
- SQL avancé : les jointures
- SQL avancé : les groupements
- SQL avancé : les transactions
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Épisodes précédents

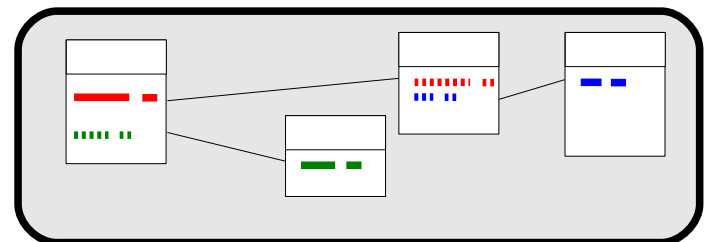
Modèle entité-association
(modèle conceptuel des données)



Modèle logique des données

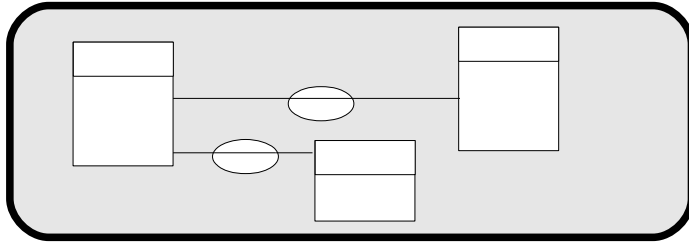


Modèle physique des données



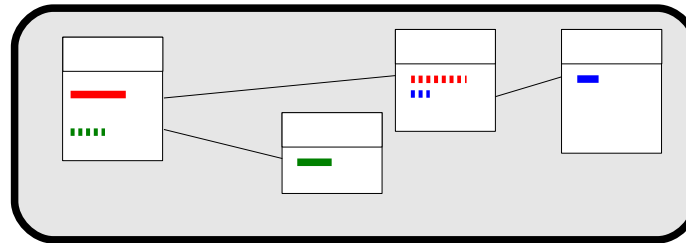
Épisodes précédents

Modèle entité-association
(modèle conceptuel des données)

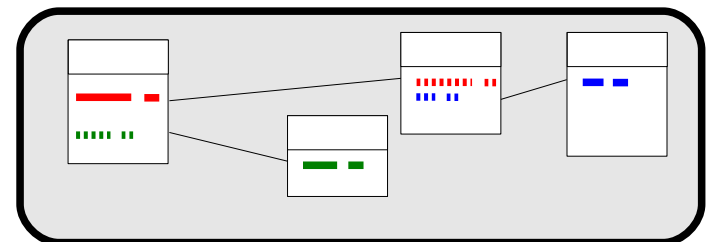


Méthode MERISE :
méthode d'analyse, de
conception et de réalisation
de systèmes d'informations.

Modèle logique des données

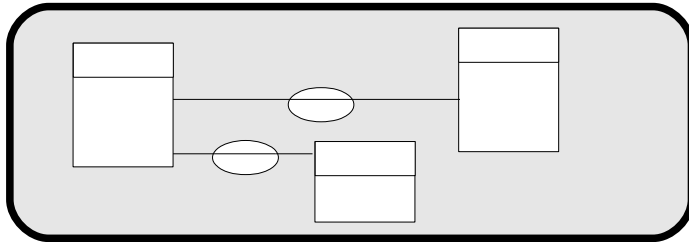


Modèle physique des données



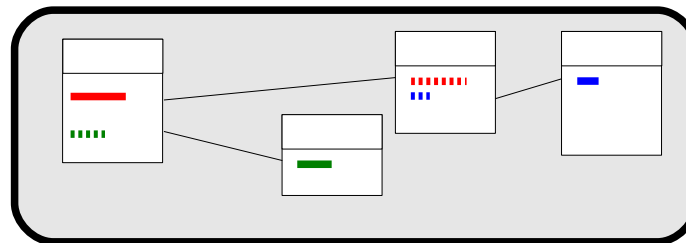
Épisodes précédents

Modèle entité-association
(modèle conceptuel des données)



Méthode MERISE :
méthode d'analyse, de
conception et de réalisation
de systèmes d'informations.

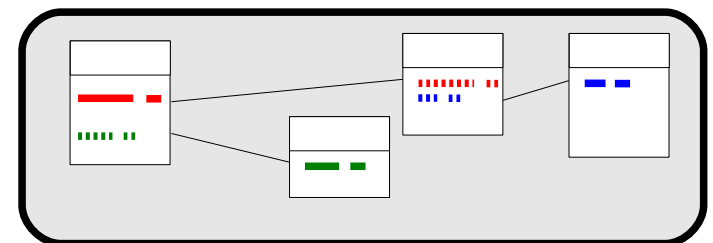
Modèle logique des données



Méthode MERISE **pas seulement**
pour les bases de données :

- Exprimer le besoin
- Créer les modèles conceptuels
- Créer les modèles logiques
- Créer les modèles physiques

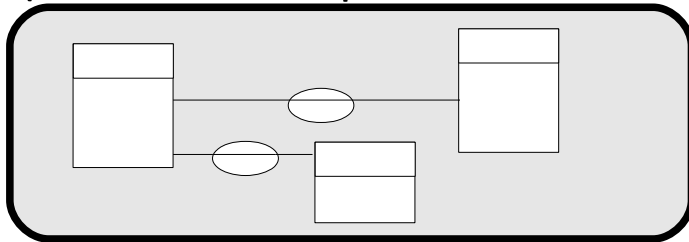
Modèle physique des données



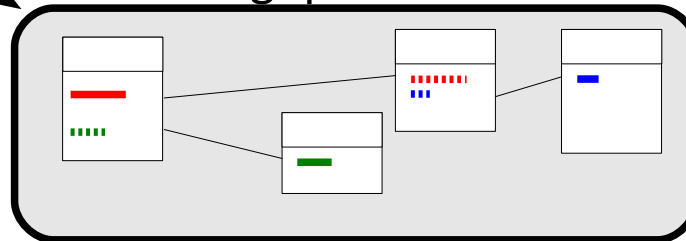
Épisodes précédents

Cahier des charges

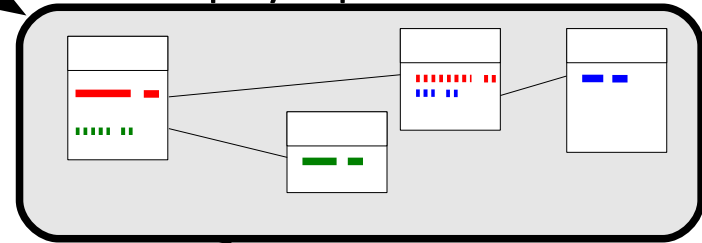
Modèle entité-association
(modèle conceptuel des données)



Modèle logique des données



Modèle physique des données



Langage SQL

Méthode MERISE :
méthode d'analyse, de
conception et de réalisation
de systèmes d'informations.

Méthode MERISE **pas seulement**
pour les bases de données :

- Exprimer le besoin
- Créer les modèles conceptuels
- Créer les modèles logiques
- Créer les modèles physiques

Plan

- Résumé des épisodes précédents
- **Modélisation MERISE et UML**
- SQL avancé : les jointures
- SQL avancé : les groupements
- SQL avancé : les transactions
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Modélisation MERISE et UML

Modélisation des données :

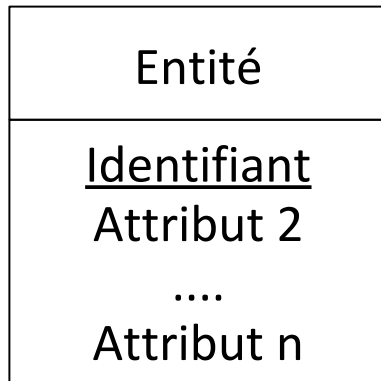
- Modèle conceptuel des données de MERISE
- **UML** (Unified Modeling Language) :
 - autre langage de modélisation
 - langage dédié à l'objet
 - plusieurs types de diagramme, dont un utile en bases de données :
le **diagramme de classes**

Lien / traduction entre :

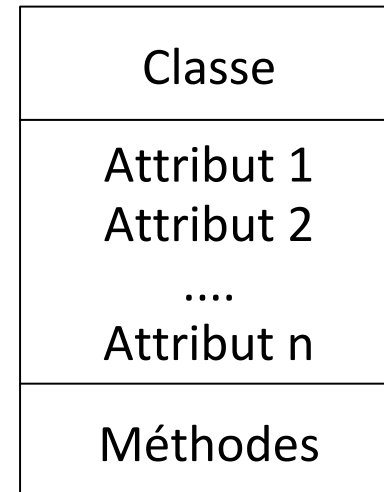
- Modèle conceptuel des données de MERISE
- Diagramme de classes UML

Modélisation MERISE et UML : entité / classe

MERISE

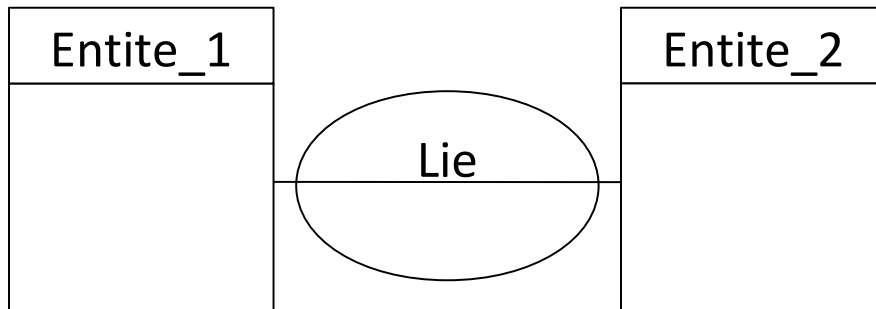


UML

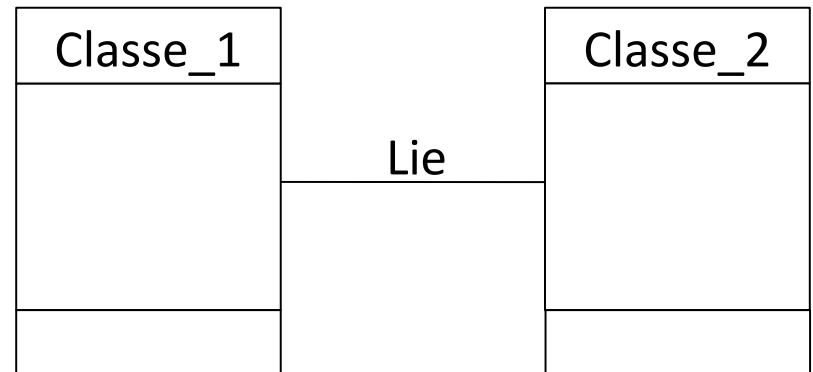


Modélisation MERISE et UML : association

MERISE



UML



Modélisation MERISE et UML : cardinalités

MERISE

Lien vers 0 ou 1 : **0,1**

Lien vers 1 : **1,1**

Lien vers 0 ou plusieurs : **0,n**

Lien vers 1 ou plusieurs : **1,n**

UML

Lien vers 0 ou 1 : **0..1**

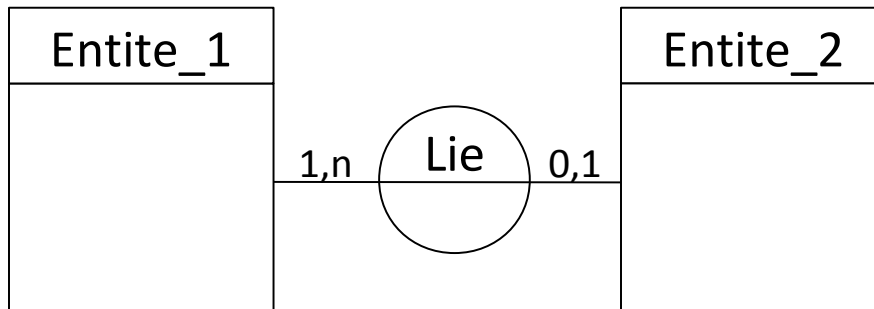
Lien vers 1 : **1**

Lien vers 0 ou plusieurs : *****

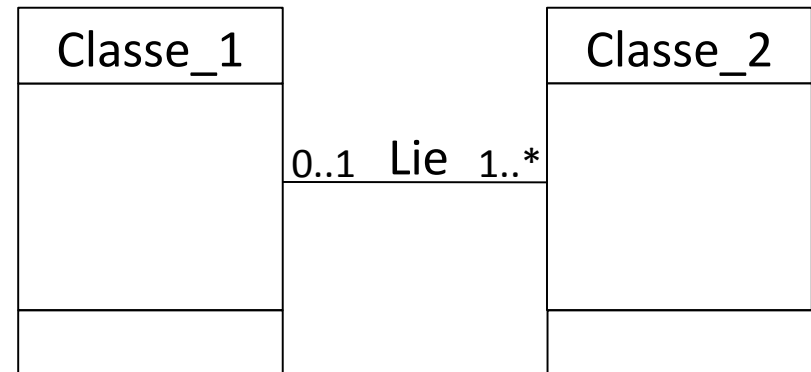
Lien vers 1 ou plusieurs : **1..***

Modélisation MERISE et UML : association & cardinalités

MERISE

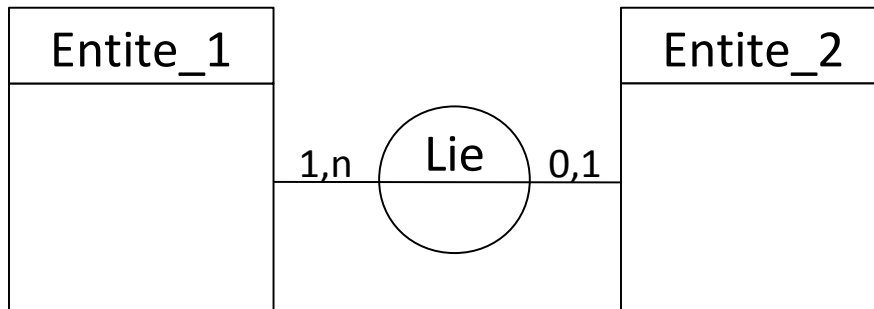


UML

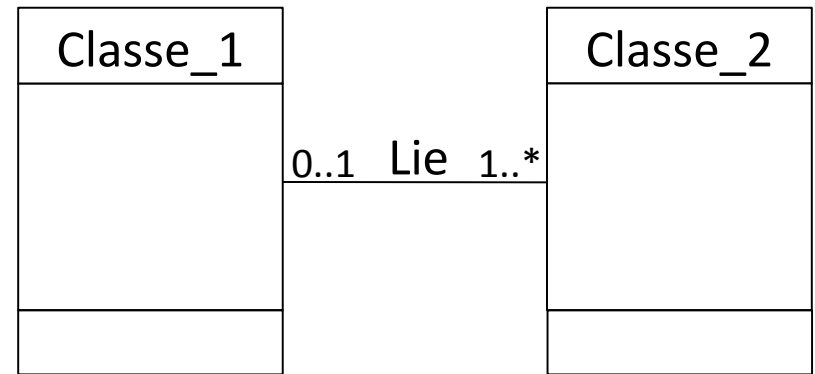


Modélisation MERISE et UML : association & cardinalités

MERISE



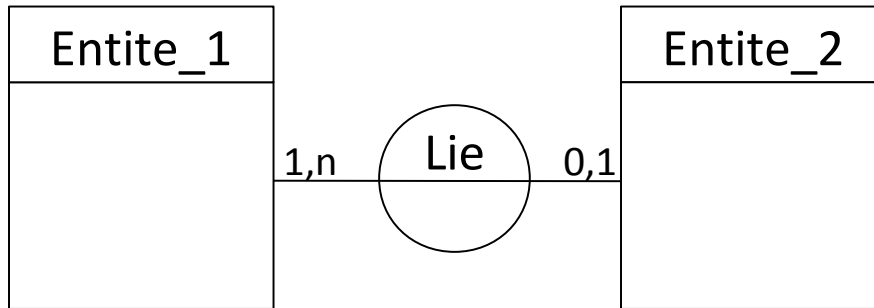
UML



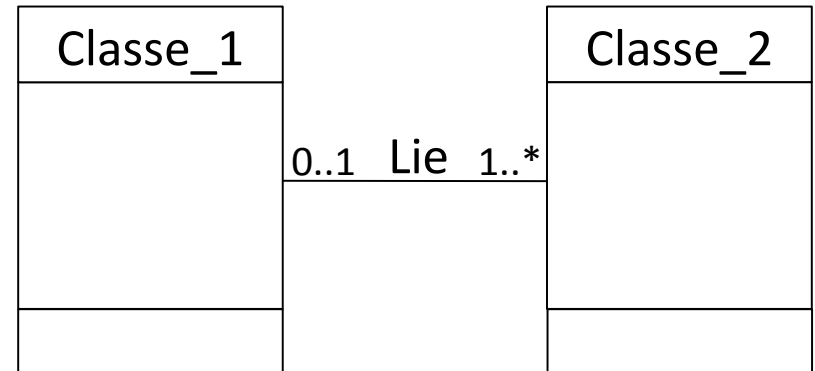
**inversion de sens des
cardinalités !**

Modélisation MERISE et UML : association & cardinalités

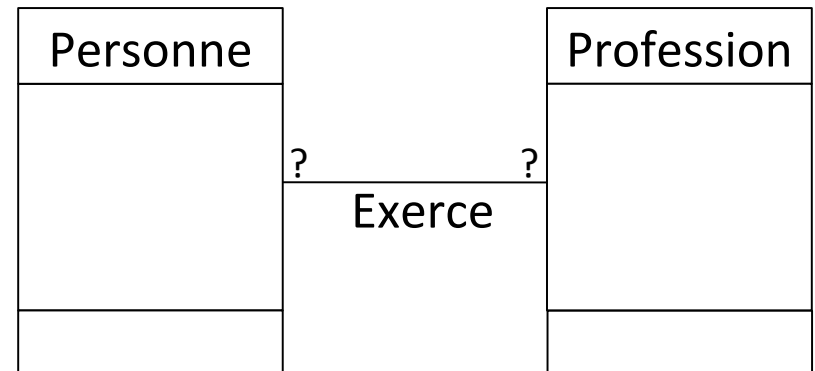
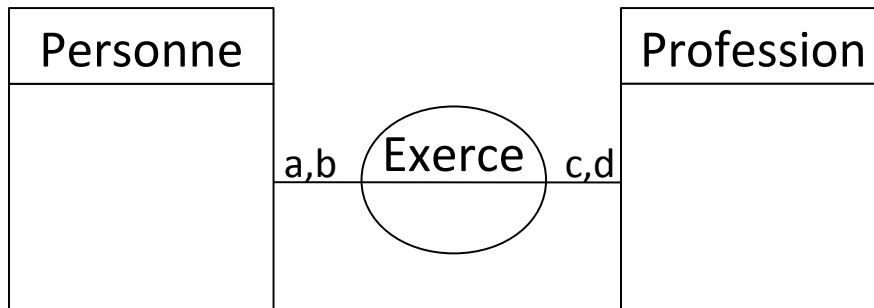
MERISE



UML

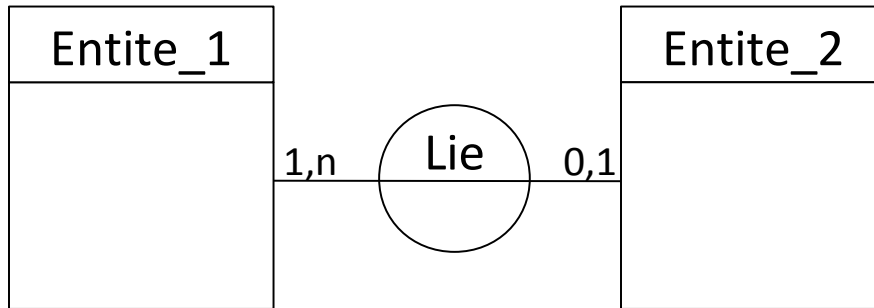


Exemple :

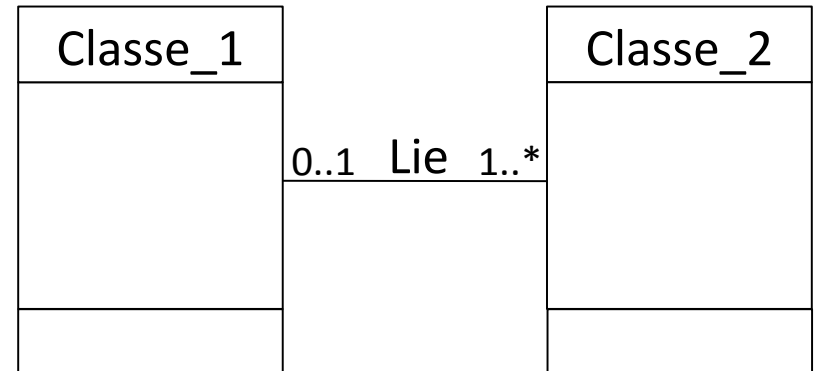


Modélisation MERISE et UML : association & cardinalités

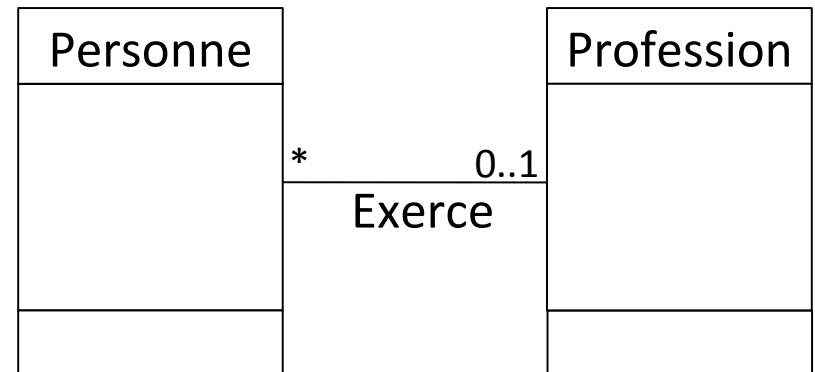
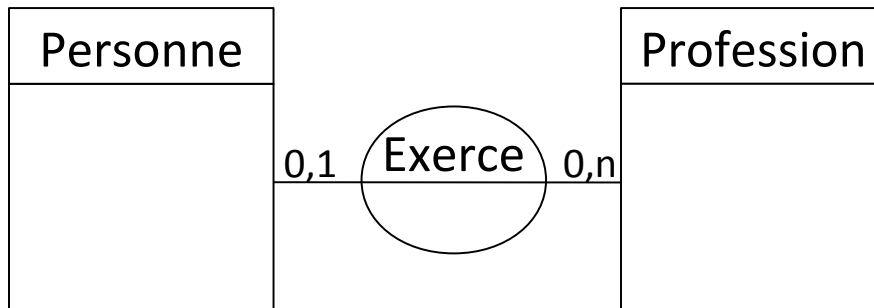
MERISE



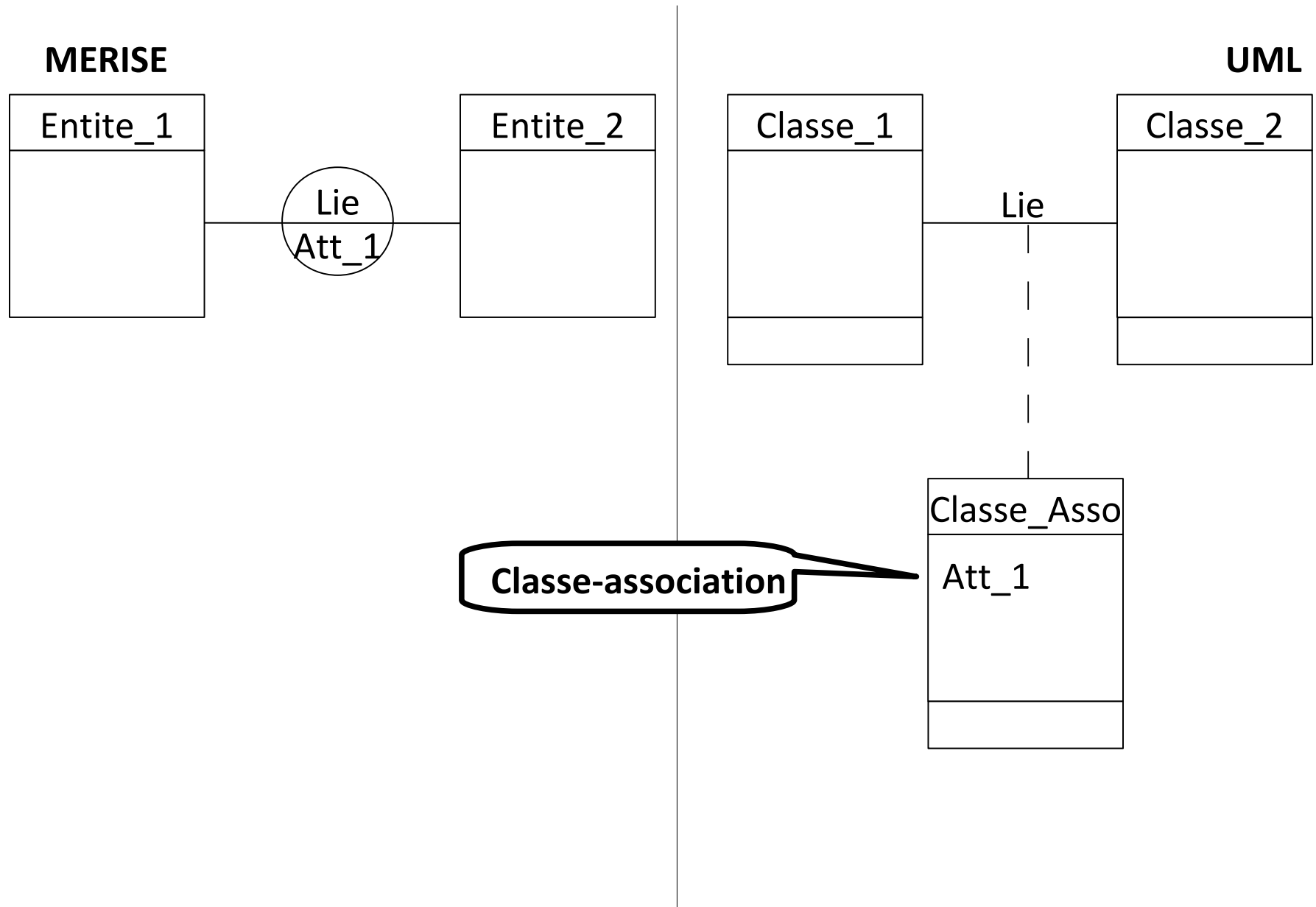
UML



Exemple :



Modélisation MERISE et UML : association avec attributs



Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

- composition
- agrégation partagée

Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

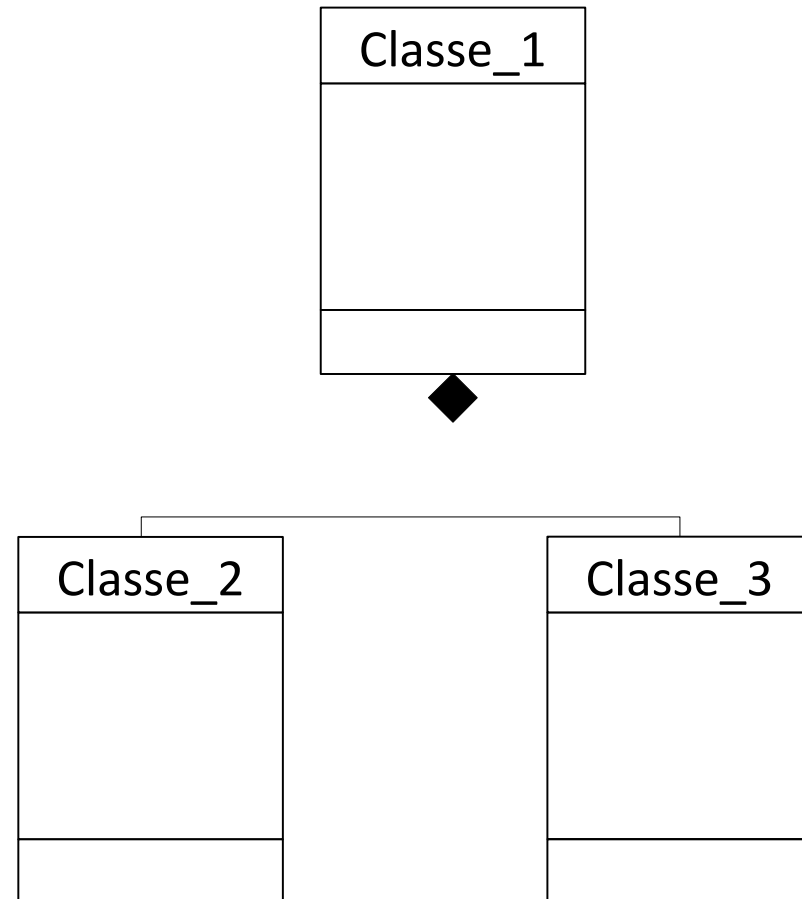
- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

- **composition**
- agrégation partagée

Composition : une classe Classe_2 est sous-ensemble d'une autre, Classe_1

→ **losange plein**



Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

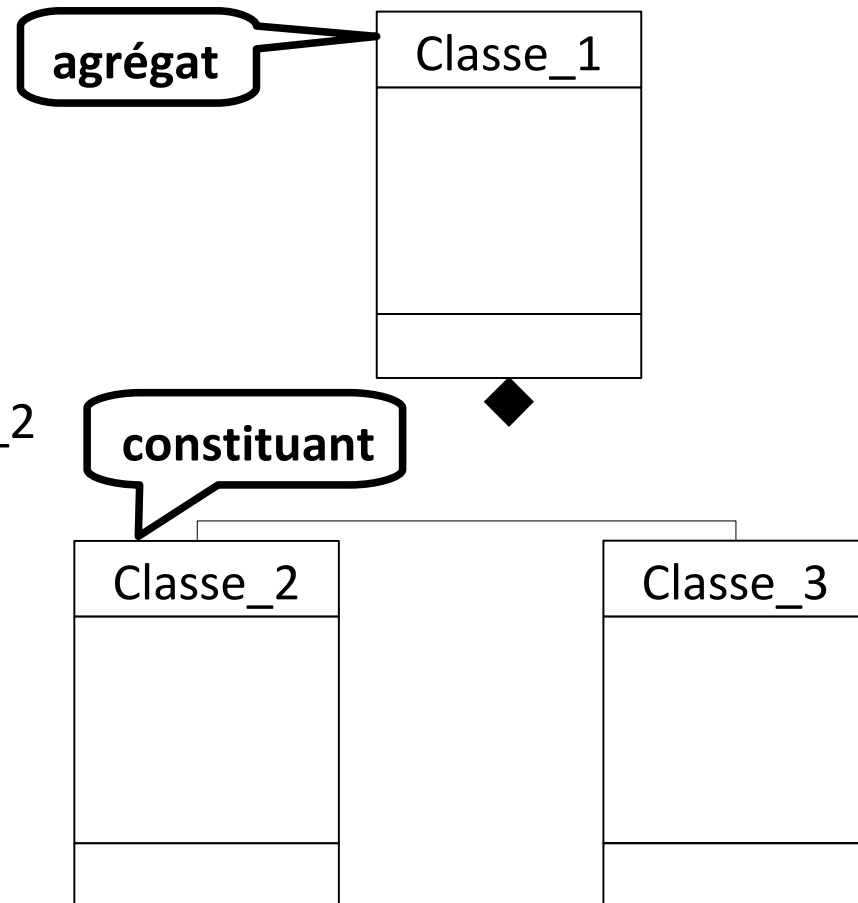
- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

- **composition**
- agrégation partagée

Composition : une classe Classe_2 est sous-ensemble d'une autre, Classe_1

→ **losange plein**



Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

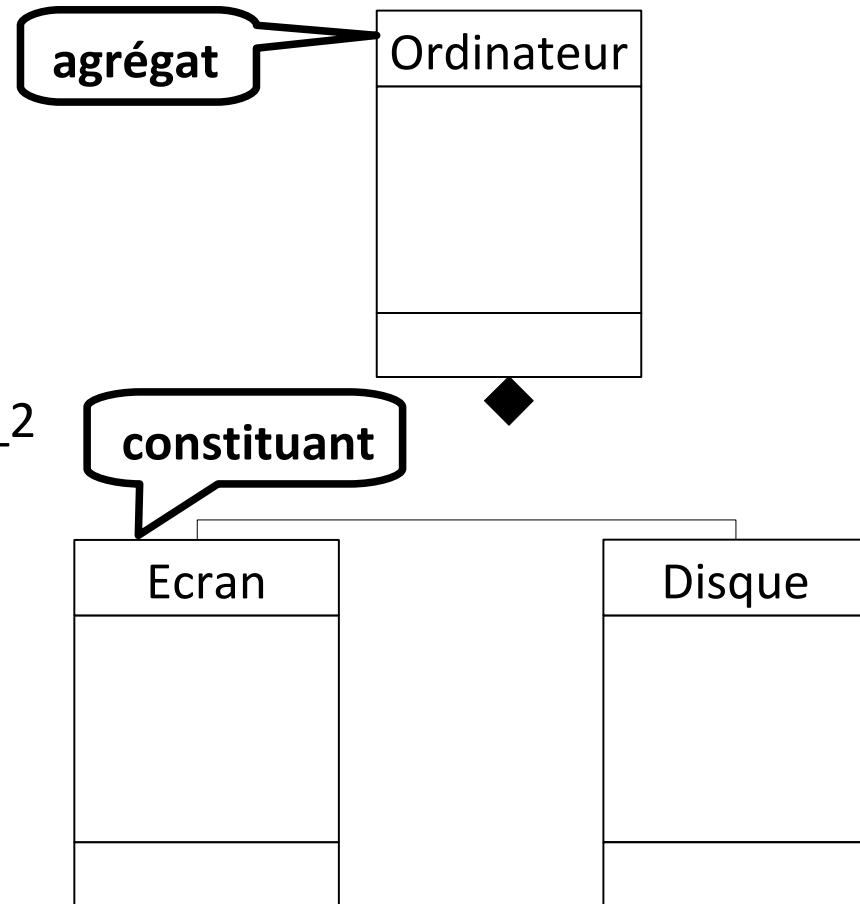
- **composition**
- agrégation partagée

Composition : une classe Classe_2 est sous-ensemble d'une autre, Classe_1

→ **losange plein**

Ex. :

Si un ordinateur est supprimé, son écran et son disque aussi



Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

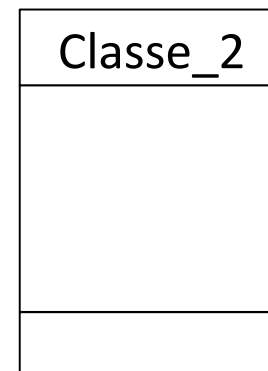
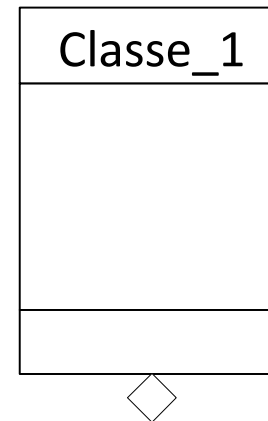
- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

- composition
- **agrégation partagée**

Agrégation partagée : une classe
Classe_2 est dépendante d'une
autre, Classe_1

→ **losange vide**



Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

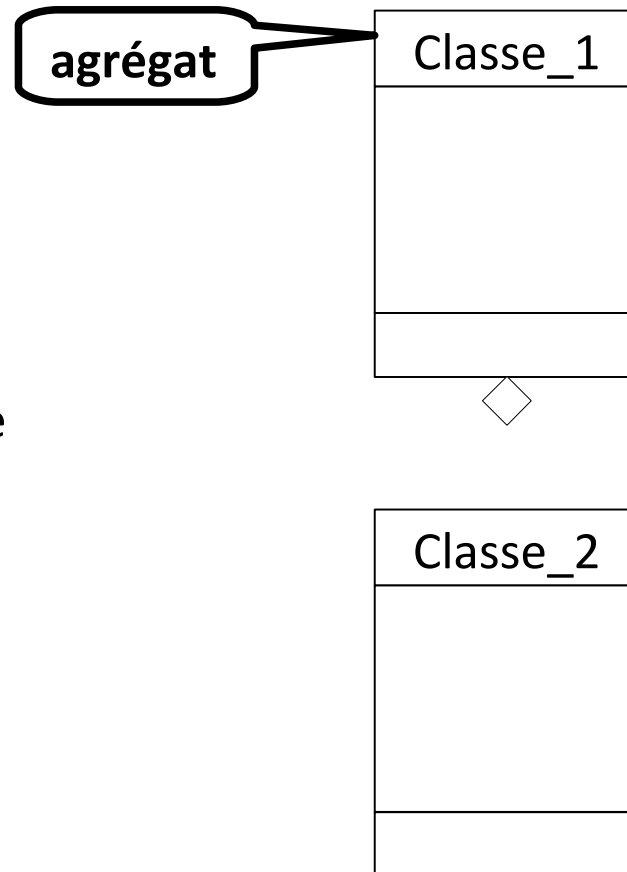
- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

- composition
- **agrégation partagée**

Agrégation partagée : une classe
Classe_2 est dépendante d'une
autre, Classe_1

→ **losange vide**



Les “plus” d'UML - Agrégation

Agrégation :

- Associations **non symétriques**
- Une classe joue un **rôle prépondérant** par rapport à l'autre

Deux formes d'agrégation :

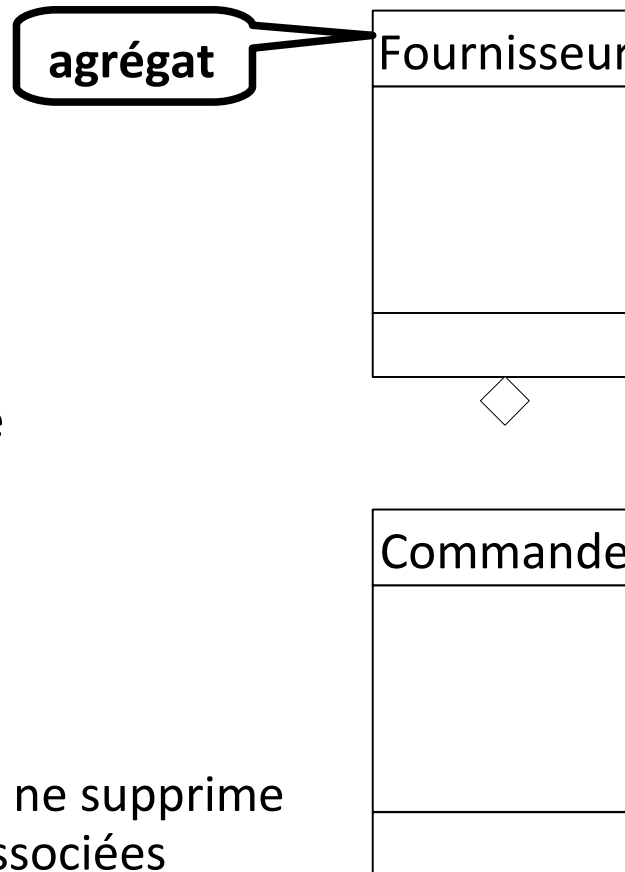
- composition
- **agrégation partagée**

Agrégation partagée : une classe
Classe_2 est dépendante d'une
autre, Classe_1

→ **losange vide**

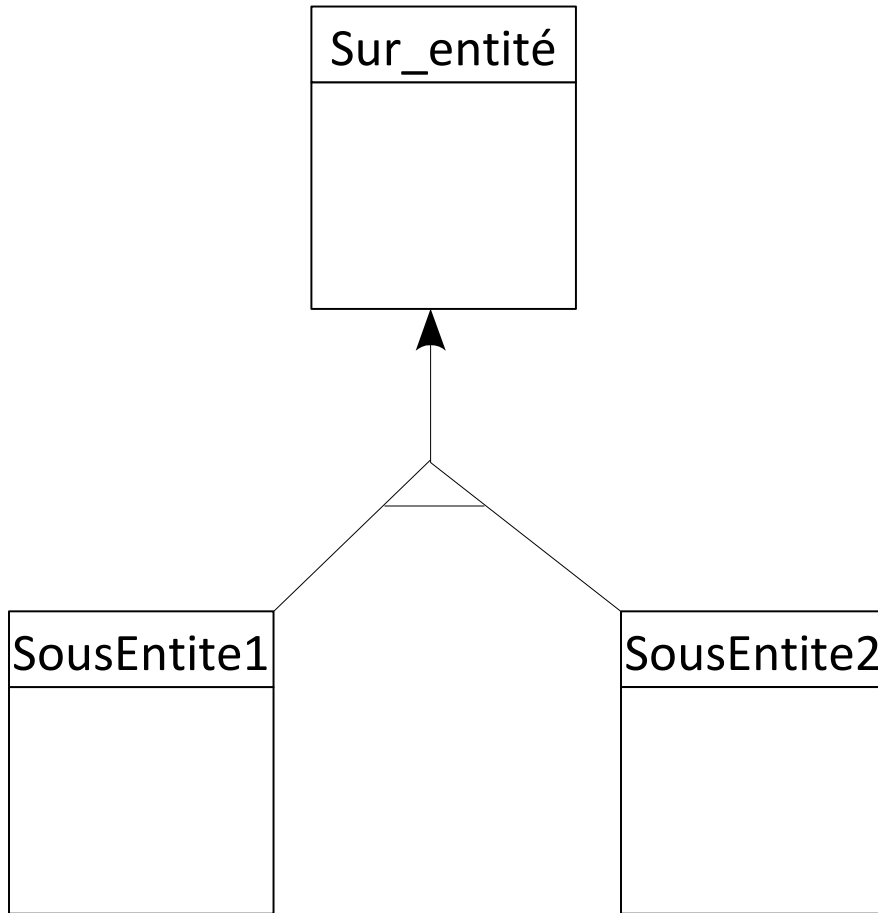
Ex :

Si on supprime le fournisseur, on ne supprime
pas forcément les commandes associées

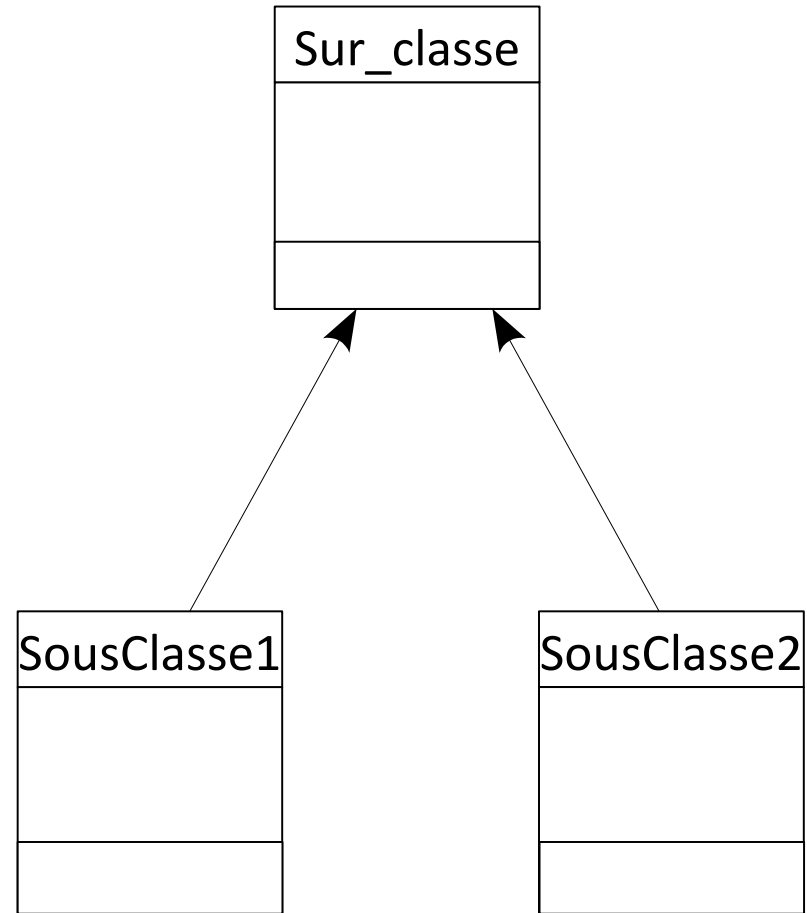


Modélisation MERISE et UML : héritage

MERISE



UML



Plan

- Résumé des épisodes précédents
- Modélisation MERISE et UML
- **SQL avancé : les jointures**
- SQL avancé : les groupements
- SQL avancé : les transactions
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Jointures

Utilisation des jointures

→ Sélectionner les données se trouvant dans plusieurs tables.

→ Préciser les données sur lesquelles travailler lors d'un :

- Select (lecture)
- Update (mise à jour)
- Delete (suppression)

Jointures

Utilisation des jointures

→ Sélectionner les données se trouvant dans plusieurs tables.

→ Préciser les données sur lesquelles travailler lors d'un :

- Select (lecture)
- Update (mise à jour)
- Delete (suppression)

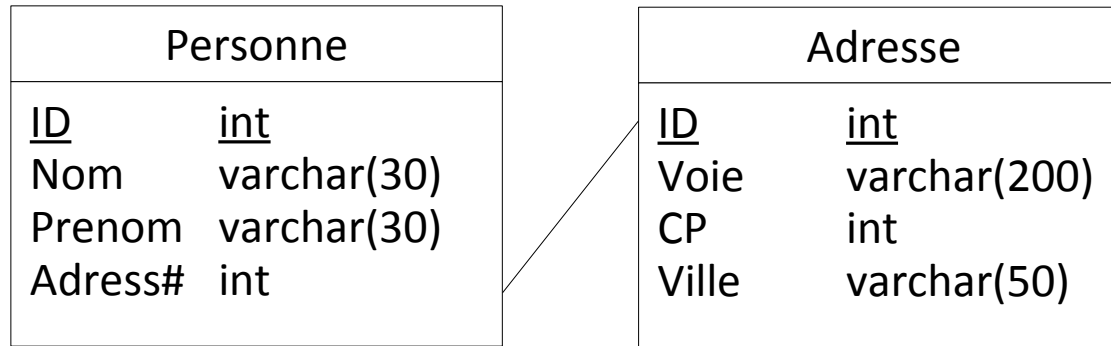
Principe

Une jointure a lieu **entre deux tables**. Elle exprime une correspondance entre deux clés par un **critère d'égalité**.

Si les données à traiter se trouvent **dans trois tables**, la correspondance entre les trois tables s'exprime par **deux égalités**.

Jointures

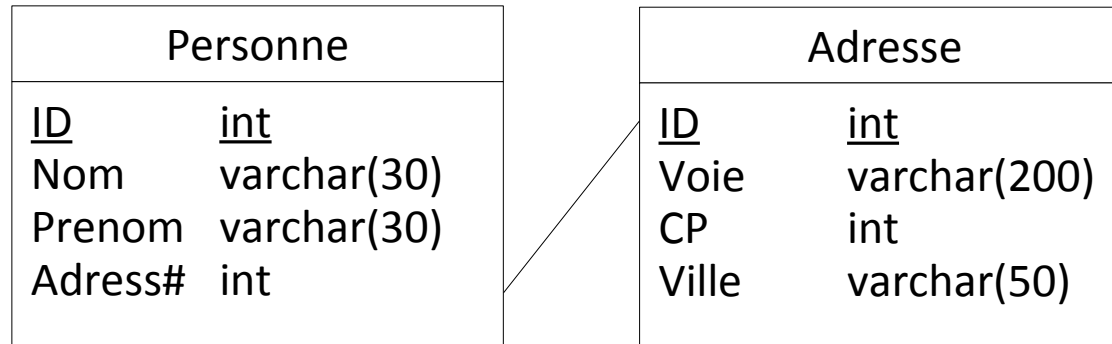
Exemple



Pour lire l'adresse correspondant à la personne, il faut écrire :

Jointures

Exemple

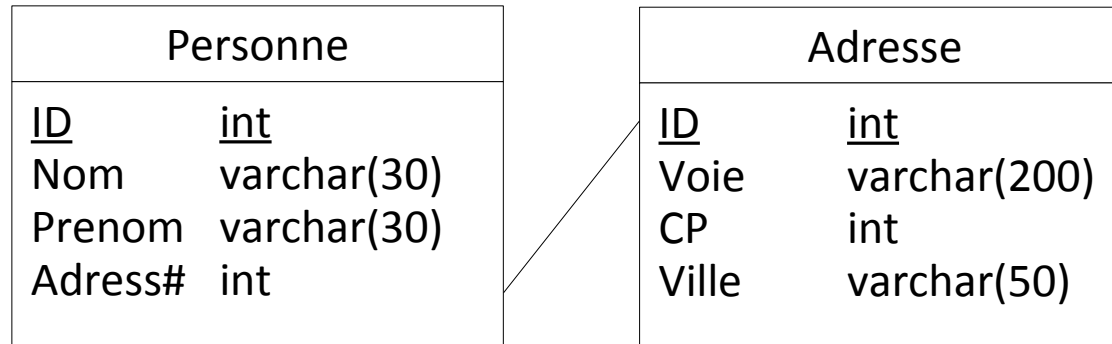


Pour lire l'adresse correspondant à la personne, il faut écrire :

```
SELECT * FROM Personne, Adresse
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
```

Jointures

Exemple



Pour lire l'adresse correspondant à la personne, il faut écrire :

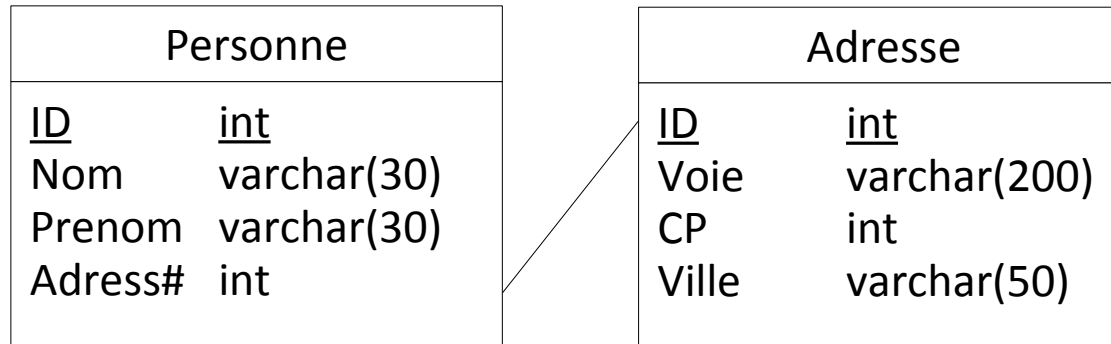
```
SELECT * FROM Personne, Adresse
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
```

Attention : dans la clause WHERE se mélangent les associations entre les tables et les conditions de sélection des données. Ne pas les confondre !

```
SELECT * FROM Personne, Adresse
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
AND Personne.Nom = 'Durand'
```


Jointures

Exemple



Pour lire l'adresse correspondant à la personne, il faut écrire :

```
SELECT * FROM Personne, Adresse
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
```

Attention : dans la clause WHERE se mélangent les associations entre les tables et les conditions de sélection des données. Ne pas les confondre !

```
SELECT * FROM Personne, Adresse
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
AND Personne.Nom = 'Durand'
```

jointure pour associer les deux tables

critère de sélection

Remarque : ordre sans importance

Jointures fermées et ouvertes

Problèmes de la jointure par = :

- Mélange des critères de sélection et des jointures
- Mise en relation des données uniquement quand les deux attributs sont remplis (jointure **fermée**)

Jointures fermées et ouvertes

Problèmes de la jointure par = :

- Mélange des critères de sélection et des jointures
- Mise en relation des données uniquement quand les deux attributs sont remplis (jointure **fermée**)

Exemple :

On désire lire toutes les personnes et accessoirement donner leur adresse si celle-ci est connue.

La requête :

```
SELECT * FROM Personne, Adresse  
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
```

ne retournera pas les personnes n'ayant pas d'adresse référencée.

Jointures fermées et ouvertes

Jointure JOIN

L'association se fait directement entre les tables en précisant les colonnes concernées.

```
SELECT * FROM table1 INNER JOIN table2 ON  
table1.cle_primaire = table2.cle_etrangere
```

Exemple

```
SELECT * FROM Personne, Adresse  
WHERE Personne.Adress = Adresse.ID
```

équivalent à :

```
SELECT * FROM Personne  
INNER JOIN Adresse ON Personne.Adress = Adresse.ID
```

Jointures fermées et ouvertes

Il existe **trois types d'associations** :

- `INNER JOIN` : jointure fermée, les données doivent être à la fois dans les 2 tables
- `LEFT [OUTER] JOIN` : jointure ouverte, on lit les données de la table de gauche en y associant éventuellement celle de la table de droite.
- `RIGHT [OUTER] JOIN` : jointure ouverte, on lit les données de la table de droite en y associant éventuellement celle de la table de gauche.

Jointures fermées et ouvertes

Il existe **trois types d'associations** :

- `INNER JOIN` : jointure fermée, les données doivent être à la fois dans les 2 tables
- `LEFT [OUTER] JOIN` : jointure ouverte, on lit les données de la table de gauche en y associant éventuellement celle de la table de droite.
- `RIGHT [OUTER] JOIN` : jointure ouverte, on lit les données de la table de droite en y associant éventuellement celle de la table de gauche.

Exemple

Lire toutes les personnes et accessoirement donner leur adresse si celle-ci est connue.

Jointures fermées et ouvertes

Il existe **trois types d'associations** :

- `INNER JOIN` : jointure fermée, les données doivent être à la fois dans les 2 tables
- `LEFT [OUTER] JOIN` : jointure ouverte, on lit les données de la table de gauche en y associant éventuellement celle de la table de droite.
- `RIGHT [OUTER] JOIN` : jointure ouverte, on lit les données de la table de droite en y associant éventuellement celle de la table de gauche.

Exemple

Lire toutes les personnes et accessoirement donner leur adresse si celle-ci est connue.

```
SELECT * FROM Personne LEFT OUTER JOIN Adresse
```

Les personnes pour lesquelles l'adresse n'est pas connue auront les champs de la table Adresse à NULL.

Jointures fermées et ouvertes

Exemples avec critère

Lire toutes les personnes qui s'appellent Durand et accessoirement donner leur adresse si celle-ci est connue.

```
SELECT * FROM Personne LEFT JOIN adresse
ON Personne.Adress=Adresse.ID
WHERE Personne.Nom = 'Durand'
```


Plan

- Résumé des épisodes précédents
- Modélisation MERISE et UML
- SQL avancé : les jointures
- **SQL avancé : les groupements**
- SQL avancé : les transactions
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Groupements

Utilisation des groupements

→ effectuer des opérations sur un ensemble de données :

- Min (retourne le minimum)
- Max (retourne le maximum)
- Count (retourne le nombre)
- Sum (retourne la somme)

Afin de préciser au moteur SQL que cette opération porte sur une sélection de données, il faut préciser la clause GROUP BY.

Groupements

Utilisation des groupements

→ effectuer des opérations sur un ensemble de données :

- Min (retourne le minimum)
- Max (retourne le maximum)
- Count (retourne le nombre)
- Sum (retourne la somme)

Afin de préciser au moteur SQL que cette opération porte sur une sélection de données, il faut préciser la clause GROUP BY.

Exemple

Compter le nombre de valeurs de champ1 :

```
SELECT champ2, COUNT(champ1) FROM table1  
GROUP BY champ2
```

Groupements

Pour créer des critères de sélection qui **portent sur un ensemble de données**,
→ associer la clause GROUP BY à la clause HAVING (ou NOT HAVING).

Exemple

Sélectionner les données dont le nombre de répétitions est supérieur à n .

```
SELECT * FROM table1 GROUP BY champ2  
HAVING count(champ2) > n
```

Plan

- Résumé des épisodes précédents
- Modélisation MERISE et UML
- SQL avancé : les jointures
- SQL avancé : les groupements
- **SQL avancé : les transactions**
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Transactions

En mode classique, les requêtes s'enchaînent. La première peut fonctionner alors que la suivante peut rencontrer une erreur. La base de données contient alors des données dans certaines tables et pas dans d'autres.

Transactions

En mode classique, les requêtes s'enchaînent. La première peut fonctionner alors que la suivante peut rencontrer une erreur. La base de données contient alors des données dans certaines tables et pas dans d'autres.

Pour éviter cela on utilise des **transactions** (blocs de requêtes SQL) :

`START TRANSACTION` (pour ouvrir la transaction)

[Liste de requêtes SQL]

`COMMIT TRANSACTION`

ou

`ROLLBACK TRANSACTION`

Confirme et exécute l'ensemble
des requêtes SQL

Annule l'ensemble des requêtes
SQL

Transactions

En mode classique, les requêtes s'enchaînent. La première peut fonctionner alors que la suivante peut rencontrer une erreur. La base de données contient alors des données dans certaines tables et pas dans d'autres.

Pour éviter cela on utilise des **transactions** (blocs de requêtes SQL) :

`START TRANSACTION` (pour ouvrir la transaction)

[Liste de requêtes SQL]

`COMMIT TRANSACTION`

ou

`ROLLBACK TRANSACTION`

Confirme et exécute l'ensemble des requêtes SQL

Annule l'ensemble des requêtes SQL

Verrou et dead-lock

Lorsqu'une modification sur une table est en cours, les données sont verrouillées en lecture et en écriture.

→ Situation de verrouillages mutuels entre deux transactions : **dead-locks**.

Repérés par le SGDB qui émet un rollback sur l'une des transactions.

Plan

- Résumé des épisodes précédents
- Modélisation MERISE et UML
- SQL avancé : les jointures
- SQL avancé : les groupements
- SQL avancé : les transactions
- SQL avancé : l'intégrité référentielle

Intégrité référentielle

Rappel :

Dans un modèle physique de données, les tables sont liées entre elles par le biais d'une clé étrangère.

La clé étrangère d'une table permet de lier la table à la clé primaire de l'autre table.

Lors de la sélection des données, l'association entre les deux tables est effectuée grâce à une jointure entre ces deux tables.

Personne

Id	Nom	Prenom	Id_adresse
1	Durand	Marie	4
2	Simpson	Bart	3
3	Dubois	Jean	NULL
4	Simpson	Lisa	3

Adresse

Id	Voie	CP	Ville
1	1, rue Ici	75002	Paris
2	12, rue labas	75015	Paris
3	742 Evergreen Terrasse		Springfield
4	Chemin perdu	66000	Perpignan

Chaque référence à une adresse est respectée.

Intégrité référentielle

Rappel :

Dans un modèle physique de données, les tables sont liées entre elles par le biais d'une clé étrangère.

La clé étrangère d'une table permet de lier la table à la clé primaire de l'autre table.

Lors de la sélection des données, l'association entre les deux tables est effectuée grâce à une jointure entre ces deux tables.

Personne

Id	Nom	Prenom	Id_adresse
1	Durand	Marie	4
2	Simpson	Bart	3
3	Dubois	Jean	NULL
4	Simpson	Lisa	3

Adresse

Id	Voie	CP	Ville
1	1, rue Ici	75002	Paris
2	12, rue labas	75015	Paris
3	742 Evergreen Terrasse		Springfield
4	Chemin perdu	66000	Perpignan

Si on supprime l'occurrence 4 de la table Adresse, il devient impossible de retrouver l'adresse de Marie Durand

Intégrité référentielle

Lors de la création des tables, il est possible de confier ce contrôle à la base de données.

Le fonctionnement désiré devra être précisé lors de la création des clés externes.

Note :

Sur MySQL, cette fonctionnalité n'est disponible qu'avec le moteur des tables : InnoDB.

Lors d'un create table, il faut ajouter une clause

```
FOREIGN KEY (champ1, [..., champN])  
REFERENCES table(champ1, [..., champN])  
ON UPDATE action  
ON DELETE action
```

Intégrité référentielle

Lors d'un create table, il faut ajouter une clause

```
FOREIGN KEY (champ1, [..., champN])
```

```
REFERENCES table(champ1, [..., champN])
```

```
ON UPDATE action
```

```
ON DELETE action
```

Les actions possibles sont :

- RESTRICT : si une référence est trouvée, la suppression ou la modification sera interdite.
- SET NULL : si une référence est trouvée, la suppression ou la modification aura pour effet en plus de l'action de mettre à jour la référence avec la valeur NULL.
- CASCADE : si une référence est trouvée, la suppression ou la modification aura pour effet en plus de l'action d'effectuer la même opération sur les données trouvées.
- NO ACTION : pas de contrôle d'intégrité référentielle.