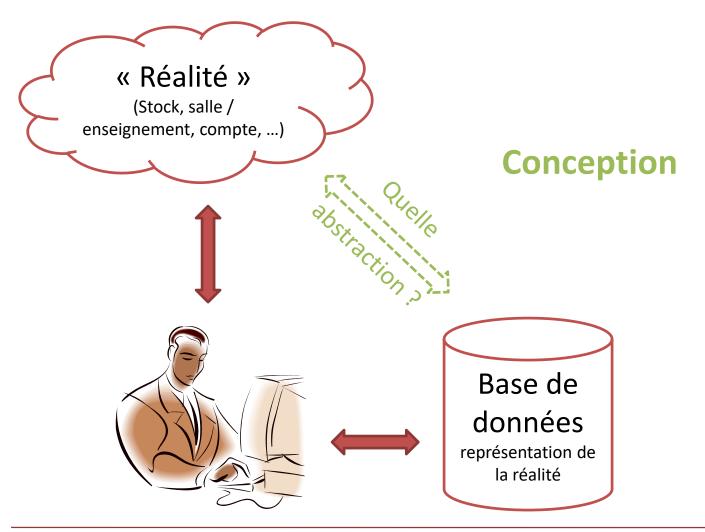
Modèle Entité/Association

L3 Informatique

Antoine Spicher antoine.spicher@u-pec.fr

■ Big Picture...



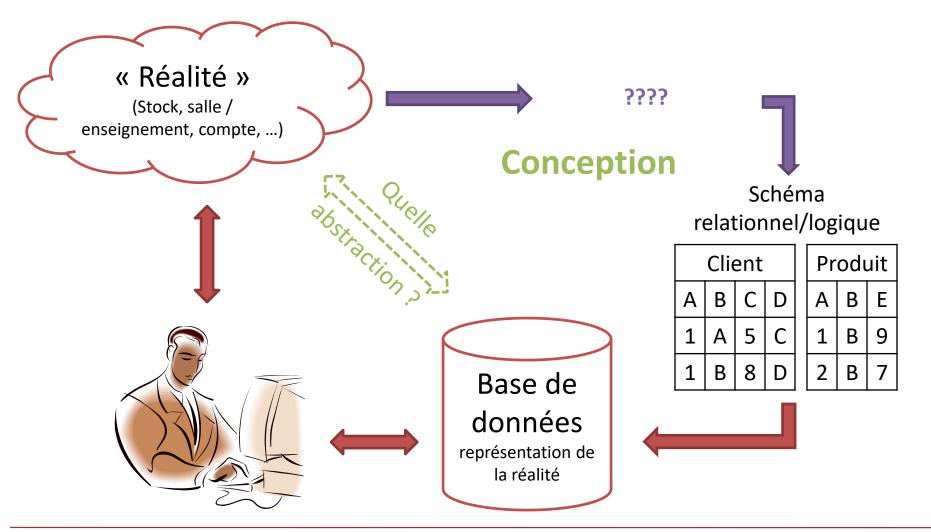
Processus complexe

- ☐ Conception du schéma (i.e., des tables)
- Conception des programmes accédant (lecture/écriture) aux données
- Conception du schéma de sécurité pour le contrôle d'accès (vues, permissions, etc.)

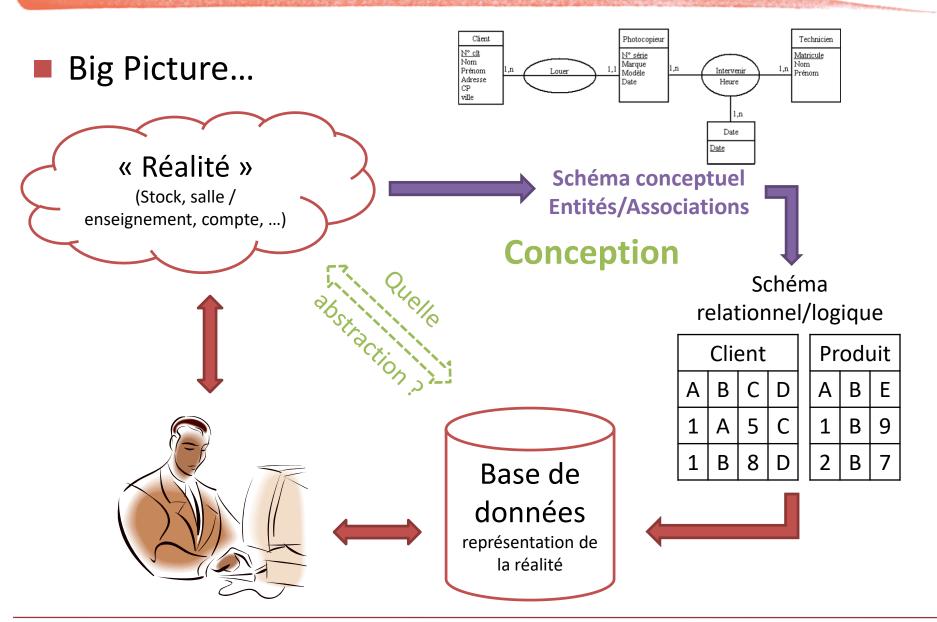
Quels outils?

- Cas simple : utilisation directe du modèle relationnel (SQL)
- Cas complexe (le plus courant)
 - Modèle relationnel : bas niveau (i.e., proche de la BD)
 - peu compréhensible pour le non-initié (non-informaticien)
 - peu adapté à la représentation de relations complexes (utilisateur)
 - peu structuré, hiérarchisé (maintenance et évolutivité)
 - Nécessité d'un modèle de haut-niveau

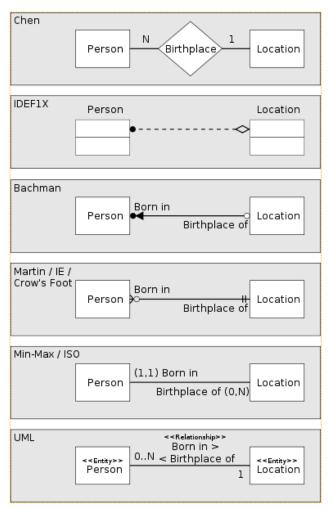
Big Picture...



- Étapes de développement d'un SIA
 - □ Aspects fonctionnels (spécification)
 - Caractériser complètement les données
 - Interaction avec les experts du domaine concerné et les (futurs) utilisateurs
 - Support : en général textuel parfois diagrammatique (e.g., UML : use case)
 - □ Élaboration d'une structure (conception)
 - Choix d'un modèle de données adapté, traduction des spécifications
 - Prise en compte de toute la spec.
 - Éviter les pièges : redondance et incomplétude
 - Support : présentation diagrammatique (E/A, UML, etc.)
 - Implantation (réalisation)
 - Transformation de la vue abstraite et haut-niveau de la conception dans le modèle de données de l'implantation (e.g., E/A → schéma relationnel)
 - Réalisation physique de la base de données
- Cf. cours de génie logiciel



- Choix du modèle de données
 - Il en existe un grand nombre
 - □ Entités/Associations (E/A) et UML
- Modèle de données E/A
 - Repose sur 3 notions
 entité, association (ou relation¹) et attribut
 - □ Il n'y a pas réellement de standard graphique
 - □ Conventions de *Database System Concepts*
- Cas d'UML
 - Intersection commune importante avec E/A mais avec quelques différences
 - Référence à UML quand cela est possible



(source: Wikipédia – Entity-relationship model)

¹ Attention à ne pas confondre avec la notion de relation en algèbre relationnelle...

Plan

■ Introduction à la conception de BD

Modèle entités/associations, concepts de base

■ Modèle entités/associations étendu

Quelques problématiques de conception

Modèle E/A, les bases

Origine

- □ Idées dans l'air du temps des années 1970
 - Représentation abstraite et conceptuelle des données
 - Représentation globale de la structure logique d'une BD
 - Modèle de données sémantique
- □ Peter Chen (1976)
 The Entity Relationship Model: Toward a Unified View of Data



Peter Chen (source : computer.org)

Trois concepts fondamentaux ...

- □ (Ensembles/classes d') Entités« chose/objet » du monde réel distinct de tout autre objet
- ☐ (Ensembles/classes d') *Associations* : lien entre les « choses/objets »
- ☐ Attributs : propriétés descriptives d'une entité ou d'une association

... et leur représentation diagrammatique

Modèle E/A, les bases – Entités

Notion d'entité

- □ Définition : « *Une entité* est une chose ou un objet du monde réel identifiable sans ambiguïté »
- □ Entité ≡ ensemble de propriétés appelées attributs
 - une valeur est associée à chaque attribut
 - un sous-ensemble des attributs, la clef, caractérise l'entité de façon unique

Notion d'ensemble d'entités

- Définition : « ensemble d'entités partageant les mêmes propriétés »
- \square Entité vs. ensemble d'entités \equiv objet vs. classe

Modèle E/A, les bases – Entités

Exemples d'entités

Université

l'UFR de science et techno., l'UE de BD, la salle P1-015, etc.

Allociné

MK2 Bibliothèque, Charlize Theron, UGC les Halles, Star Wars épisode I, Avatar, Jason Statham, Gaumont Opéra, etc.

Exemples d'ensembles d'entités

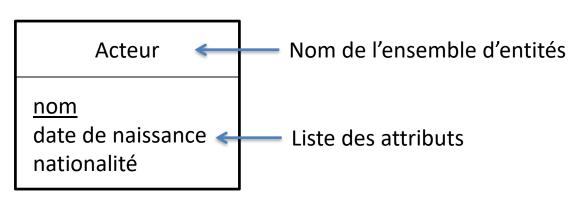
- Université
 - les UEs (intitulé, nombre d'ECTS, <u>référence Apogée</u>, ...)
 - les salles (<u>nom</u>, nombre de places, ...)
 - les étudiants (numéro, nom, date de naissance, adresse, ...)
- Allociné
 - les cinémas (nom, adresse, nombre de salles, ...)
 - les acteurs (<u>nom</u>, date de naissance, nationalité, ...)
 - les films (<u>titre</u>, <u>année</u>, ...)

Modèle E/A, les bases – Entités

- Représentation graphique
 - Des entités, par extension, au sein de tables

nom	date de naissance	nationalité	
Charlize Theron	07/08/1975	Afrique du Sud	
Jason Statham	12/09/1972	Angleterre	

- □ D'un ensemble d'entités (modélisation des données)
 - Équivalente à la représentation des classes en UML
 - Les membres représentent les attributs
 - Pas d'opération



Point de vue formel

Propriétés descriptives d'une entité (ou d'une association)

$$e \in E \subseteq D_1 \times D_2 \times \cdots \times D_n$$

Un attribut est une fonction associant une valeur à une entité

$$A_i: E \longrightarrow D_i \cup \{\text{null}\}$$

- lacksquare D_i : domaine de valeurs de l'attribut A_i
- Cas de la valeur spéciale null
 - □ la valeur de l'attribut n'existe pas
 - □ la valeur de l'attribut existe mais n'est pas connue

Types d'attribut

- ☐ Attribut *simple* ou *composite*
 - Simple : la valeur est un objet atomique ne pouvant être décomposé
 - Composite : la valeur de l'attribut est structurée

Point de vue formel

Propriétés descriptives d'une entité (ou d'une association)

$$e \in E \subseteq D_1 \times D_2 \times \cdots \times D_n$$

Un attribut est une fonction associant une valeur à une entité

$$A_i: E \longrightarrow D_i \cup \{\mathsf{null}\}$$

- lacksquare D_i : domaine de valeurs de l'attribut A_i
- Cas de la valeur spéciale null
 - □ la valeur de l'attribut n'existe pas
 - la valeur de l'attribut existe mais n'est pas connue

Types d'attribut

- Attribut simple ou composite
- □ Attribut *monovalué* ou *multivalué*
 - *Monovalué* : l'attribut à une seule valeur pour une entité (cardinalité de 1)
 - Multivalué : l'attribut à plusieurs valeurs à la fois (cardinalité *)

Point de vue formel

Propriétés descriptives d'une entité (ou d'une association)

$$e \in E \subseteq D_1 \times D_2 \times \cdots \times D_n$$

Un attribut est une fonction associant une valeur à une entité

$$A_i: E \longrightarrow D_i \cup \{\text{null}\}$$

- lacksquare D_i : domaine de valeurs de l'attribut A_i
- Cas de la valeur spéciale null
 - □ la valeur de l'attribut n'existe pas
 - la valeur de l'attribut existe mais n'est pas connue

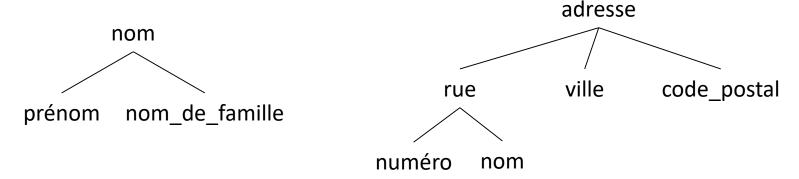
Types d'attribut

- Attribut simple ou composite
- Attribut monovalué ou multivalué
- □ Attribut *dérivé*

La valeur de l'attribut est calculée en fonction des autres attributs (cf. UML)

Exemple

☐ *Attribut composite* : nom et adresse



☐ Attribut multivalué : numéro de téléphone (num_tel)

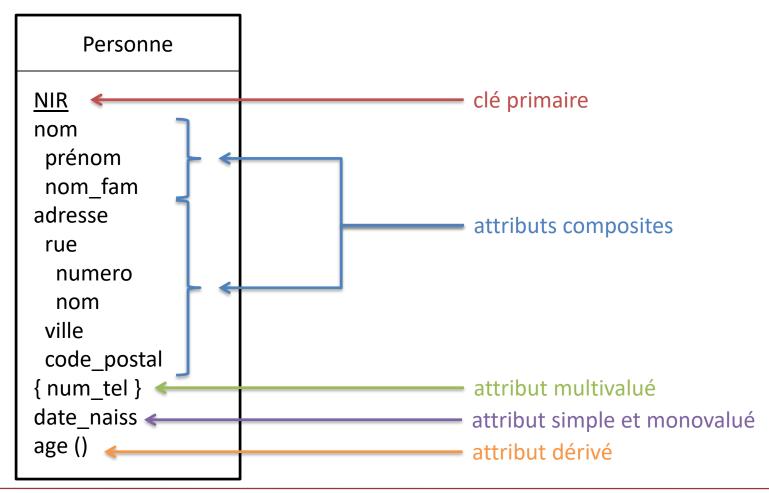
Une personne peut avoir plusieurs numéros de téléphone différents ou aucun

nom	num_tel	
Nietherlie	0123461711	
Nathalie	0662142315	•••
Nicolas	null	

Attributs clés

- ☐ Hypothèse du modèle E/A : *toutes les entités sont différentes*Les attributs clés assurent l'unicité des entités
- Quelques définitions
 - Super clé (super key) d'un ens. d'entités $E \subseteq D_1 \times D_2 \times \cdots \times D_n$
 - \square Sous-ens. d'attributs $K = \{A_{k_1}, \dots, A_{k_p}\}$ distinguant les entités
 - \Box $\forall e_1, e_2 \in E$ $e_1 \neq e_2 \Leftrightarrow \pi_K(e_1) \neq \pi_K(e_2)$
 - Clé candidate (candidate key) d'un ens. d'entités $E \subseteq D_1 \times D_2 \times \cdots \times D_n$
 - Super clé minimale
 - \square K super clé de $E \Rightarrow \forall K' \subset K$ n'est pas une super clé de E
 - Clé primaire (primary key) d'un ens. d'entités $E \subseteq D_1 \times D_2 \times \cdots \times D_n$
 - Il peut y avoir plusieurs clés candidates
 - ☐ *Primaire* : la clé candidate choisie pour la modélisation
- Cf. les notions de PRIMARY KEY et FOREIGN KEY en SQL

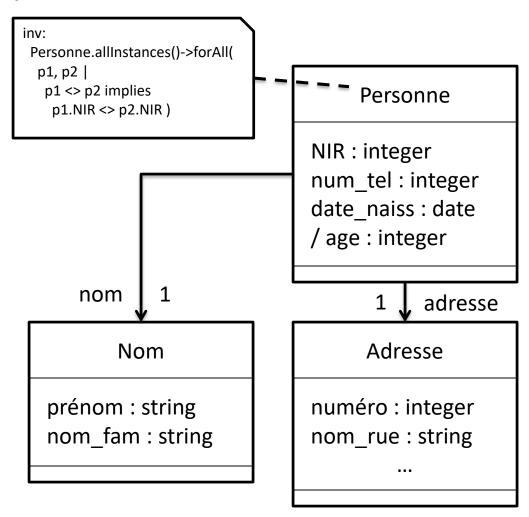
- Représentation graphique
 - Représentation adoptée dans le cours



Représentation graphique

Comparaison avec UML

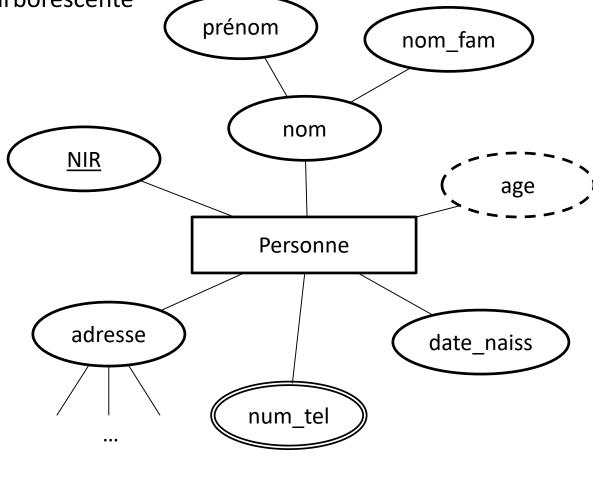
```
Personne
NIR
nom
 prénom
 nom fam
adresse
rue
  numero
  nom
ville
code postal
{ num tel }
date naiss
age ()
```



Représentation graphique

Notation alternative arborescente

Personne NIR nom prénom nom_fam adresse rue numero nom ville code_postal { num tel } date_naiss age ()



Notion d'association

- ☐ Concept proche de la notion d'association en UML « lien entre plusieurs (i.e., au moins 2) entités »
- Formellement
 - Soient n entités e_1 , e_2 , ... et e_n avec $n \ge 2$
 - Soient p attributs a_1 , a_2 , ... et a_p avec $p \ge 0$
 - Le (n+p)-uplet $r=\left(e_1,e_2,...,e_n,a_1,a_2,...,a_p\right)$ est une **association**
 - \blacksquare n est appelé le *degré* de r
 - Si p > 0, r est appelée une association attribuée

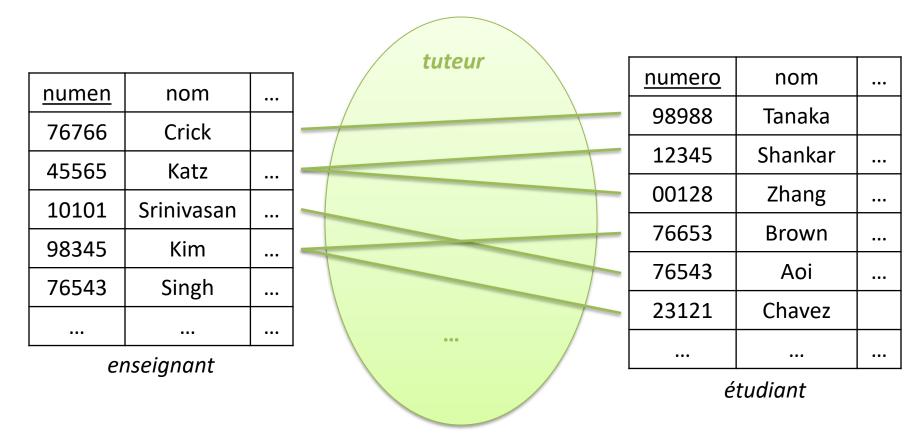
Notion d'ensemble d'associations

Groupement des associations de même type dans un ensemble

- Soient *n* ensemble d'entités E_1 , E_2 , ... et E_n avec $n \ge 2$
- Soient p domaines d'attributs D_1 , D_2 , ... et D_p avec $p \ge 0$
- $R \subseteq E_1 \times \cdots \times E_n \times D_1 \times \cdots \times D_p$ est un *ensemble d'associations*

Exemple d'associations

- Deux ensembles explicites d'entités : enseignant et étudiant
- Une association tuteur de degré 2



- Exemple d'associations attribuées
 - Deux ensembles explicites d'entités : enseignant et étudiant
 - □ Une association tuteur de degré 2 avec 1 attribut

numan	nom		tuteur	<u>numero</u>	nom	•••
numen	nom	•••	3 mai 2012 —	98988	Tanaka	
76766	Crick		10 juin 2010 —	12345	Shankar	
45565	Katz					•••
10101	Srinivasan		12 juin 2012 ———	00128	Zhang	•••
98345	Kim		1 ^{er} juillet 2011	76653	Brown	
		•••	31 mai 2009	76543	Aoi	
76543	Singh		17 mai 2008	23121	Chavez	
	•••			23121	Chavez	
er	nseignant			•••	•••	•••
		tudiant				

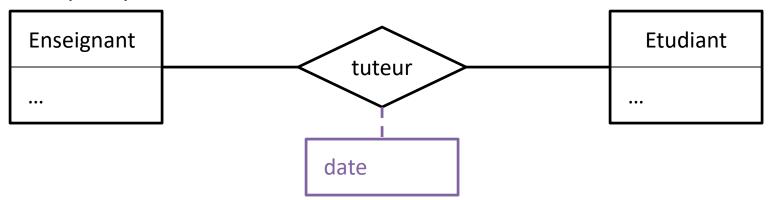
- Représentation graphique : association simple
 - Adoptée pour le cours



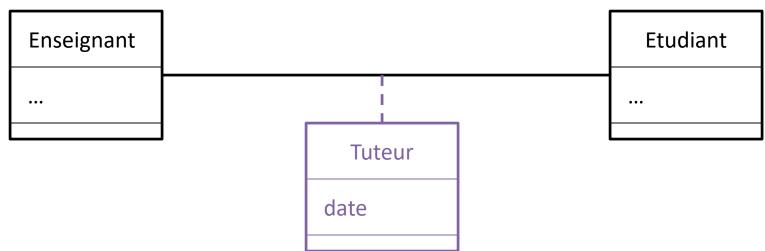
Comparaison avec UML



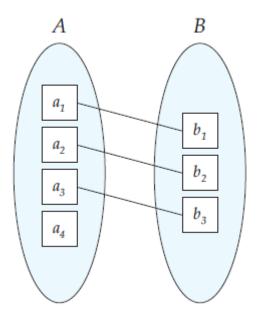
- Représentation graphique : association attribuée
 - Adoptée pour le cours



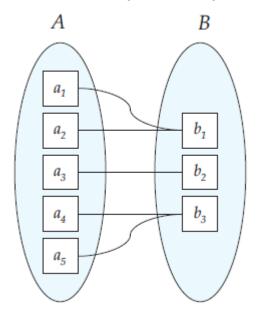
□ Comparaison avec UML

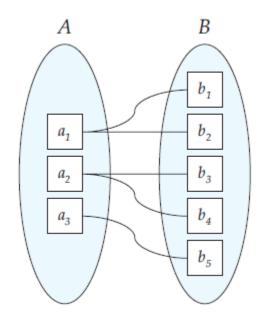


- Exprimer le nombre d'entités avec lesquelles une entité peut être en association via un ensemble d'associations
- □ Cas particulier des associations binaires (e.g., entre des ens. A et B)
 - One-to-one

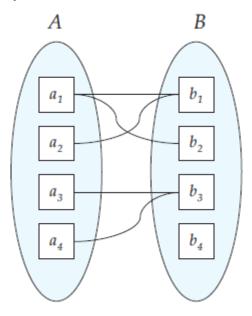


- Exprimer le *nombre* d'entités avec lesquelles une entité peut être en association via un ensemble d'associations
- Cas particulier des associations binaires (e.g., entre des ens. A et B)
 - One-to-one
 - One-to-many et many-to-one





- ☐ Exprimer le *nombre* d'entités avec lesquelles une entité peut être en association via un ensemble d'associations
- □ Cas particulier des associations binaires (e.g., entre des ens. A et B)
 - One-to-one
 - One-to-many et many-to-one
 - Many-to-many

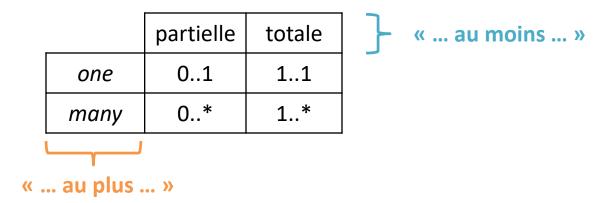


- ☐ Exprimer le *nombre* d'entités avec lesquelles une entité peut être en association via un ensemble d'associations
- Cas particulier des associations binaires (e.g., entre des ens. A et B)
 - One-to-one
 - One-to-many et many-to-one
 - Many-to-many
- Participation
 - Participation d'une entité E à une association $R: R \subseteq \cdots \times E \times \cdots$
 - Contrainte de participation
 - \Box *Totale*: toutes les entités de E apparaissent au moins une fois dans R
 - \square *Partielle* : certaines entités de E apparaissent au moins une fois dans R

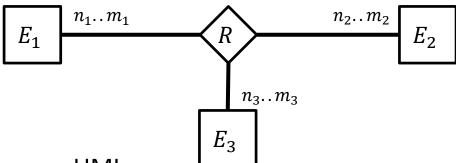
Cardinalité

Quatre possibilités de cardinalité

... on retrouve encore une fois des concepts introduits dans UML



- Notations graphiques dans le cas général
 - Chaque ensemble d'entités E_i présente sa cardinalité dans R $e \in E_i$ apparaît dans au moins n_i et au plus m_i associations de R
 - Utilisation autorisée pour le cas binaire

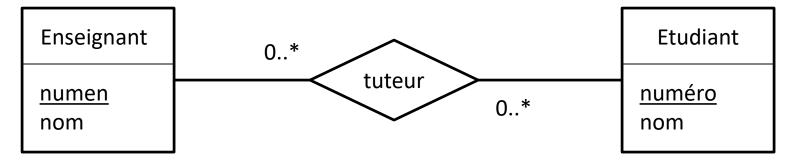


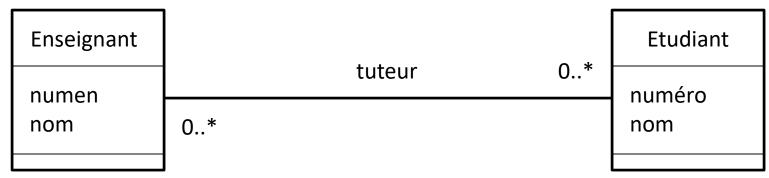
- Comparaison avec UML
 - Notation identique pour les relations n-aires avec $n \geq 3$
 - Inconsistance pour n = 2 (inversion de la position des cardinalités)



Exemples

Notation graphique

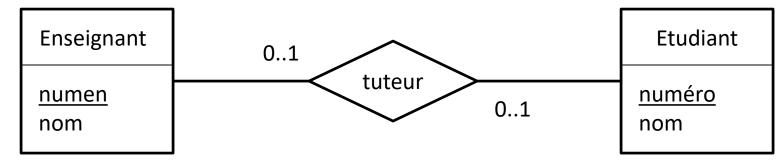


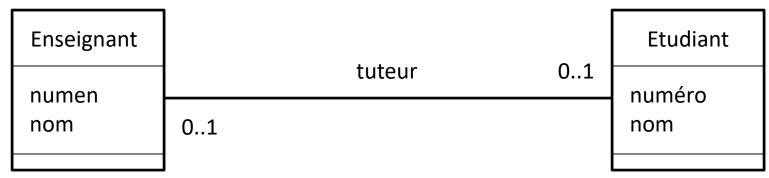


- Interprétation
 - Un enseignant peut être tuteur d'un ou plusieurs étudiants
 - Un étudiant peut avoir un ou plusieurs enseignants tuteurs

Exemples

Notation graphique

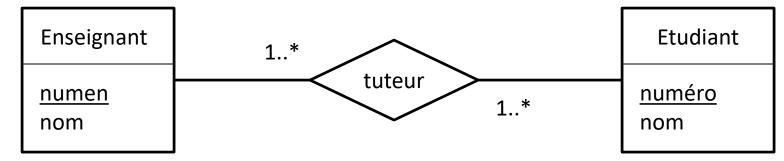


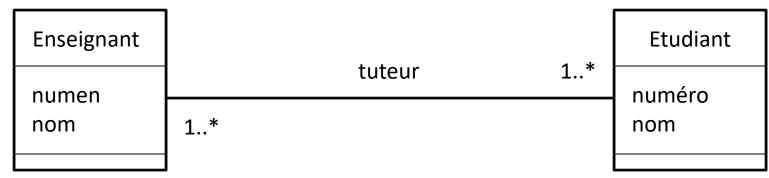


- Interprétation
 - Un enseignant peut être tuteur d'au plus un étudiant
 - Un étudiant **peut** avoir **au plus un** enseignant tuteur

Exemples

Notation graphique

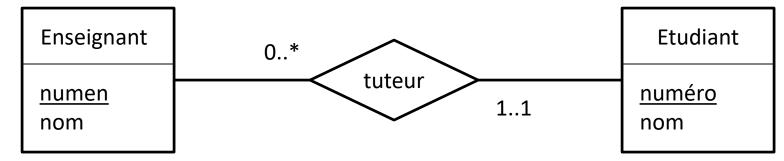


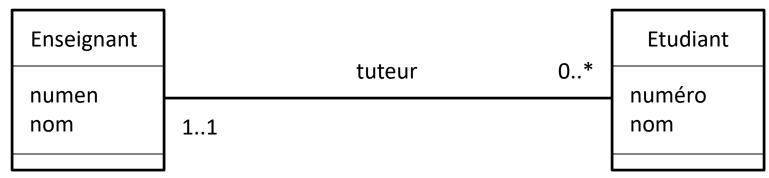


- Interprétation
 - Un enseignant doit être tuteur de un ou plusieurs étudiants
 - Un étudiant doit avoir un ou plusieurs enseignants tuteurs

Exemples

Notation graphique

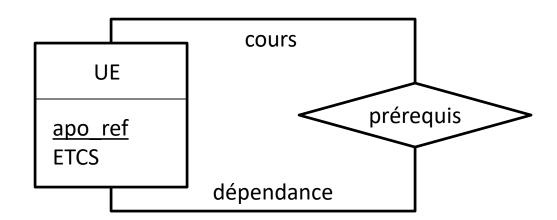




- Interprétation
 - Un enseignant peut être tuteur d'un ou plusieurs étudiants
 - Un étudiant doit avoir au plus un enseignant tuteur (i.e., exactement un)

Rôle

- Ambiguïtés dans les associations
 lorsque le même ensemble d'entités est utilisé plusieurs fois dans une association
- Utilisation d'alias : les rôles identique à l'approche UML
- Notation graphique sur un exemple



Modèle E/A, les bases – Entités faibles

Ensemble d'entités faible

- □ Définition : « ensemble d'entités sans clé primaire »
 - Possibilité d'avoir plusieurs entités différentes d'attributs identiques
 - Multi-ensemble d'entités
- □ Entités autorisées à la condition

Existence d'un ensemble d'associations identifiant

- □ Lien avec des entités fortes, appelées *ensembles d'entités identifiants*
- Participation de l'entité faible de cardinalité 1..1
- □ Clé primaire implicite
 - Soit K_S la clé primaire de l'ensemble d'entités identifiantes¹
 - Soit K_D un discriminant de l'ensemble d'entités faible (souligné en pointillés) Une clé partielle des entités faibles
 - $K_S \cup K_D$ définit une clé primaire de l'ensemble d'entités faible

¹ On suppose qu'il n'y a qu'un seul ensemble d'entités identifiant; s'il y en a plusieurs K_S représente l'union de leurs clés primaires

Modèle E/A, les bases – Entités faibles

- Ensemble d'entités faible
 - Notation graphique
 - E ensemble d'entités faible (le discriminant apparaît souligné en pointillés)
 - R ensemble d'associations identifiant
 - \blacksquare E_S ensemble d'entités identifiant

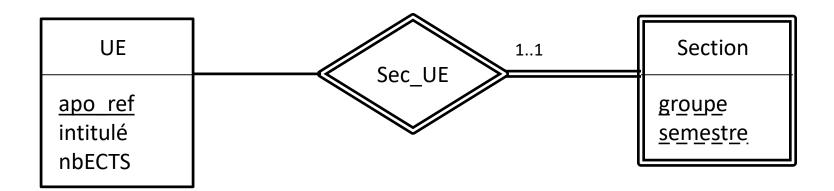


□ Pas d'équivalent UML

Modèle E/A, les bases – Entités faibles

Exemple

- □ UF divisée en sections
- ☐ Section décrite par le groupe et le semestre
- □ Exemples : « programmation impérative » et « architecture et système »



Plan

■ Introduction à la conception de BD

Modèle entités/associations, concepts de base

■ Modèle entités/associations étendu

Quelques problématiques de conception

Modèle E/A étendu

Modèle E/A de base

- Modélisation de la plupart des propriétés sur les données...
- ... mais absence des notions apparues plus tard

Deux extensions

- Éléments de modélisation objet (généralisation, spécialisation, héritage)
- Agrégation

Spécialisation

- Processus de modélisation top-down
- Distinguer un sous-ensemble d'entités d'un ensemble d'entités
 - Spécification d'un ensemble d'entités de plus bas niveau
 - Attributs supplémentaires, participations particulières à des associations

Généralisation

- Processus de modélisation bottom-up
- Combiner des ensembles d'entités partageant certaines caractéristiques
 - Spécification d'un ensemble d'entités de plus haut niveau
 - Factorisations d'attributs ou de participations à des associations

Héritage

- \square Généralisation vs. Spécialisation \equiv hiérarchie de classes (modél. objet)
 - Entité de plus haut niveau : regroupe les attributs/associations communes
 - Entité de plus bas niveau : regroupe les attributs/associations propres

- Contraintes sur la généralisation
 - ☐ Généralisation *logique* ou *d'utilisation*
 - Quelles entités sont membres d'un ensemble de plus bas niveau ?
 - Contrainte logique
 - Propriété logique sur les éléments du modèle E/A
 - □ Exemple

ClSénior est une spécilisation de Client les clients de plus de 65 ans sont des entités de ClSénior

- Contrainte d'utilisation
 - La condition est gérée de façon extérieure (lors de l'utilisation de la BD)
 - Exemple

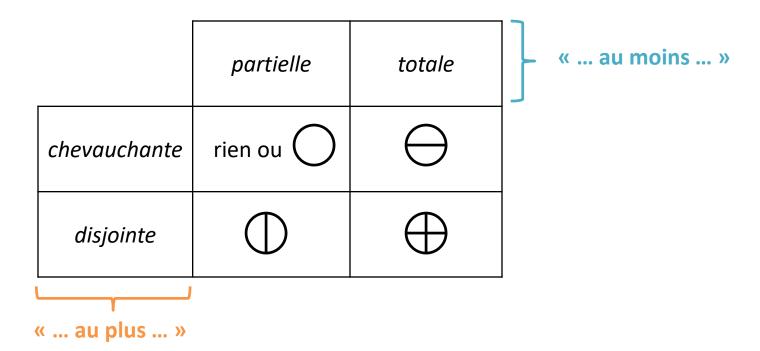
régime alimentaire d'un participant à une conférence lors de l'inscription, le participant désigne son régime alimentaire

- Contraintes sur la généralisation
 - ☐ Généralisation *logique* ou *d'utilisation*
 - ☐ Généralisation *disjointe* ou *chevauchante*
 - Une entité peut-elle appartenir à plusieurs spécialisations ou à une seule ?
 - Disjointe
 - Ne peut appartenir qu'à une seule des spécialisations
 - Notion des proches des objets en programmation par exemple
 - Chevauchante (overlapping)
 - Peut appartenir à plusieurs spécialisations

- Contraintes sur la généralisation
 - Généralisation logique ou d'utilisation
 - ☐ Généralisation *disjointe* ou *chevauchante*
 - ☐ Généralisation *totale* ou *partielle*
 - Une entité doit-elle forcément appartenir à l'une des spécialisations ?
 - Totale
 - □ Doit appartenir forcément à l'une des spécialisations
 - Analogue au cas où l'entité de plus haut niveau correspond à une classe abstraite
 - Partielle
 - Ne doit pas forcément être spécialisée

- Contraintes sur la généralisation
 - ☐ Généralisation *logique* ou *d'utilisation*
 - ☐ Généralisation *disjointe* ou *chevauchante*
 - ☐ Généralisation *totale* ou *partielle*

cardinalité de la généralisation



- Notations graphiques et exemple
 - □ Proche d'UML
 où les contraintes sur les cardinalités doivent être exprimées en OCL
 - □ Employés d'une entreprise
 - Classification suivant le type de profil
 - Productif (e.g., consultant technique) ou commercial
 - Sémantique : partielle et chevauchante

 Commercial ∪ Productif ≠ Employé

 Un employé n'est pas forcément un productif
 ou un commercial

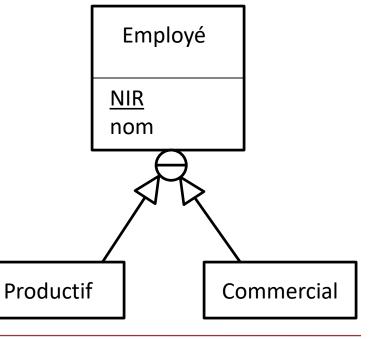
 Commercial ∩ Productif ≠ Ø

 Un employé peut être à la fois productif
 et commercial

 Productif

 Commercial

- Notations graphiques et exemple
 - □ Proche d'UML
 où les contraintes sur les cardinalités doivent être exprimées en OCL
 - □ Employés d'une entreprise
 - Classification suivant le type de profil
 - Productif (e.g., consultant technique) ou commercial
 - Sémantique : totale et chevauchanteCommercial U Productif = Employé
 - Un employé **est** forcément un productif ou un commercial
 - Commercial ∩ Productif ≠ Ø
 Un employé peut être à la fois productif et commercial



- Notations graphiques et exemple
 - □ Proche d'UML
 où les contraintes sur les cardinalités doivent être exprimées en OCL
 - Employés d'une entreprise
 - Classification suivant le type de profil
 - Productif (e.g., consultant technique) ou commercial
 - ☐ Sémantique : *partielle* et *disjointe*
 - Commercial ∪ Productif ≠ Employé Un employé n'est pas forcément un productif ou un commercial
 - Commercial ∩ Productif = Ø
 Un employé ne peut pas être à la fois productif et commercial

Employé

NIR
nom

ductif

Productif

Commercial

- Notations graphiques et exemple
 - □ Proche d'UML
 où les contraintes sur les cardinalités doivent être exprimées en OCL
 - □ Employés d'une entreprise
 - Classification suivant le type de profil
 - Productif (e.g., consultant technique) ou commercial
 - □ Sémantique : *totale* et *disjointe*
 - Commercial U Productif = Employé
 Un employé est forcément un productif
 ou un commercial
 - Commercial ∩ Productif = Ø
 Un employé ne peut pas être à la fois productif et commercial

NIR nom

ductif

Commercial

Modèle E/A étendu – Agrégation

Association comme entité

- □ Par exemple : association entre associations...
- Limitation du modèle E/A de base
 Pas « d'ordre supérieur »

Agrégation

- Abstraction où les associations sont considérées comme des entités d'ordre supérieur
- □ Attention

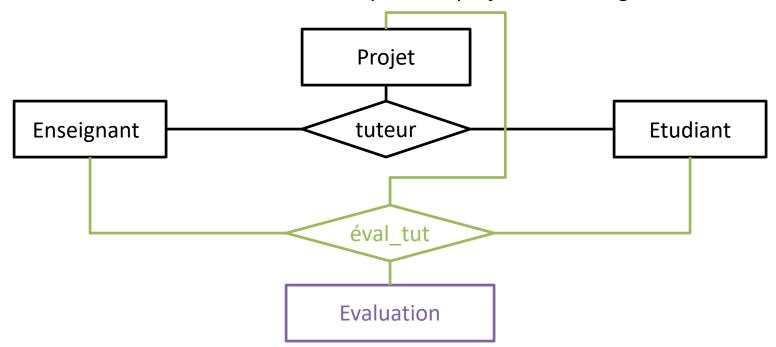
Notion totalement différente des agrégations en UML

Les agrégations UML permettent d'abstraire les notions de collections, tableaux, listes, etc. en programmation

Modèle E/A étendu – Agrégation

- Notations graphiques et exemple
 - Pas d'équivalent en UML
 - Exemple : tutorat entre enseignants et étudiants
 - Ajout d'une entité Projet : tutorat est une association ternaire
 - Entité Evaluation

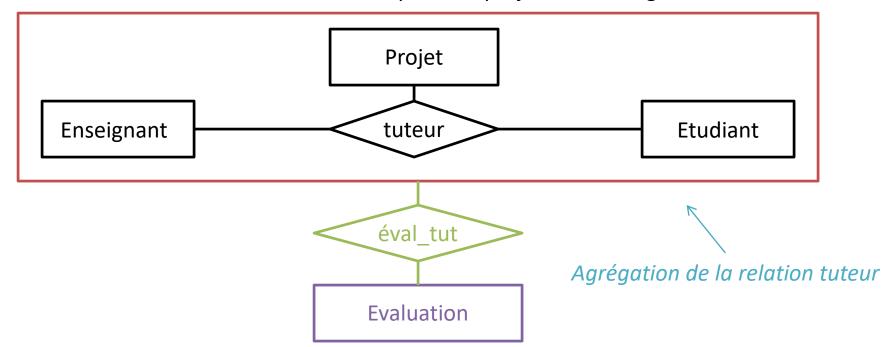
« l'évaluation d'un tutorat dépend du projet, de l'enseignant et de l'étudiant »



Modèle E/A étendu – Agrégation

- Notations graphiques et exemple
 - Pas d'équivalent en UML
 - Exemple : tutorat entre enseignants et étudiants
 - Ajout d'une entité Projet : tutorat est une association ternaire
 - Entité Evaluation

« l'évaluation d'un tutorat dépend du projet, de l'enseignant et de l'étudiant »



Plan

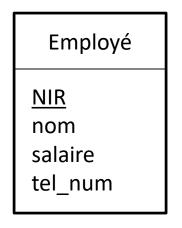
Introduction à la conception de BD

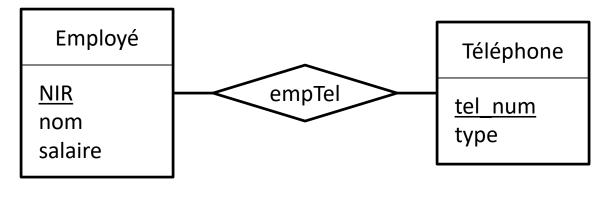
Modèle entités/associations, concepts de base

■ Modèle entités/associations étendu

Quelques problématiques de conception

- Ensemble d'entités vs. attribut ?
 - Exemple : employé et numéro de téléphone



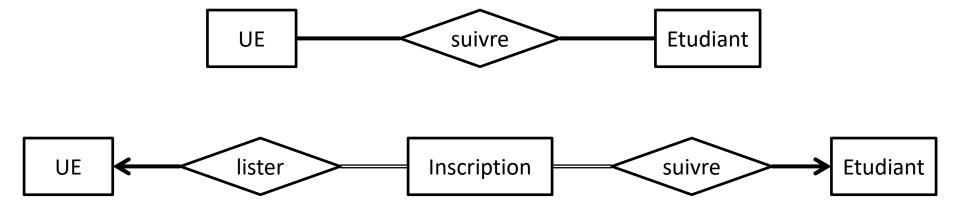


- Aucune réponse simple...
- Préconisations
 - L'attribut est un objet en soi, a une importance dans la BD
 Par exemple, utiliser la BD pour générer un annuaire
 - L'attribut a lui-même des attributs
 - Un attribut composite ou multivalué
 cache souvent une entité non explicitée dans les spec.

Employé

NIR nom salaire { telephone num type }

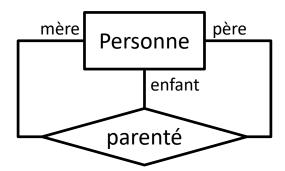
- Ensemble d'entités vs. ensemble d'associations ?
 - Exemple : étudiant et UE

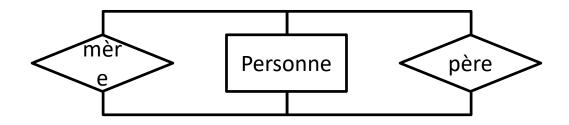


- ☐ Aucune réponse simple...
- Préconisation

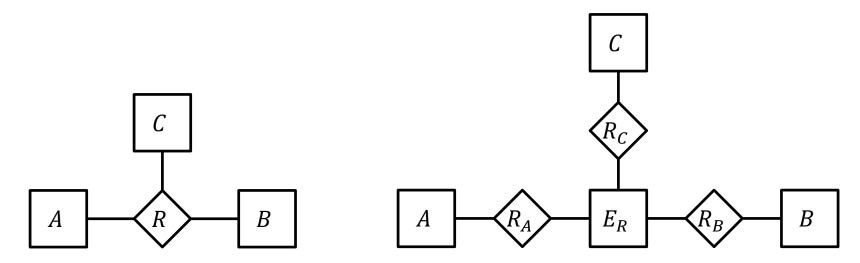
Désigner une relation par un verbe décrivant l'action entre les entités

- \blacksquare Association n-aire vs. association binaire ?
 - \square Transformation d'une association n-aire en associations binaires...
 - Exemples : enfant et parent

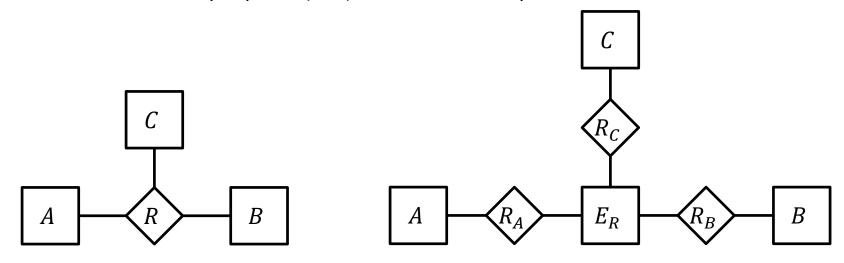




- \blacksquare Association n-aire vs. association binaire?
 - \square Transformation d'une association n-aire en associations binaires...
 - Cas général (pour n=3)
 - Ajout d'un attribut identifiant pour E_R (pas indiqué sur le schéma) utilisation possible d'une entité faible pour E_R
 - \square Pour chaque association $(a_i, b_i, c_i) \in R$
 - création d'une entité $e_i \in E_R$
 - avec $(e_i, a_i) \in R_A$, $(e_i, b_i) \in R_B$, $(e_i, c_i) \in R_C$



- \blacksquare Association n-aire vs. association binaire ?
 - \square Transformation d'une association n-aire en associations binaires...
 - ... mais parfois non désirée
 - Complexifie le shéma
 Traduction E/A => schéma relationnel, moins de jointure
 - Certains cas de cardinalité ne peuvent être traduit
 - Considérer le cas R many-to-one de A et B vers C chaque paire (a, b) est associé à au plus un c



- Validation d'un modèle E/A
 - Vérification de la complétude du modèle
 - Vérification de la cohérence du modèle
 - □ Simplification du modèle

- Validation d'un modèle E/A
 - □ Vérification de la complétude du modèle
 - Vérification de la cohérence du modèle
 - □ Simplification du modèle
- Complétude du modèle
 - Objectifs : vérifier que l'ensemble des spécifications sont présentes
 - □ Présentation de chaque élément du modèle E/A
 - Entité

Nom	Enseignant
Définition	Personnel de l'université délivrant une quantité d'enseignement non nulle
Liste des attributs	NIR, nom, prénom, grade, section
Clé primaire	NIR

- Validation d'un modèle E/A
 - □ Vérification de la complétude du modèle
 - Vérification de la cohérence du modèle
 - Simplification du modèle
- Complétude du modèle
 - Objectifs : vérifier que l'ensemble des spécifications sont présentes
 - □ Présentation de chaque élément du modèle E/A
 - Association

Nom	Tutorat
Définition	Représente le suivi d'un étudiant sur un projet par un enseignant
Liste des entités (cardinalité+rôle)	Enseignant (0N, tueur), Etudiant (11, tutoré), Projet (1N)
Liste des attributs	-

- Validation d'un modèle E/A
 - □ Vérification de la complétude du modèle
 - Vérification de la cohérence du modèle
 - □ Simplification du modèle
- Complétude du modèle
 - Objectifs : vérifier que l'ensemble des spécifications sont présentes
 - □ Présentation de chaque élément du modèle E/A
 - Attribut

Nom	Grade
Définition	Corps auquel appartient un enseignant
Structure	Simple – monovalué
Domaine de valeur	{ MCF, Pr, PRAG, }
Appartenance à la clé	Non

- Validation d'un modèle E/A
 - □ Vérification de la complétude du modèle
 - Vérification de la cohérence du modèle
 - □ Simplification du modèle
- Complétude du modèle
 - Objectifs : vérifier que l'ensemble des spécifications sont présentes
 - Présentation de chaque élément du modèle E/A
 - Contrainte d'intégrité

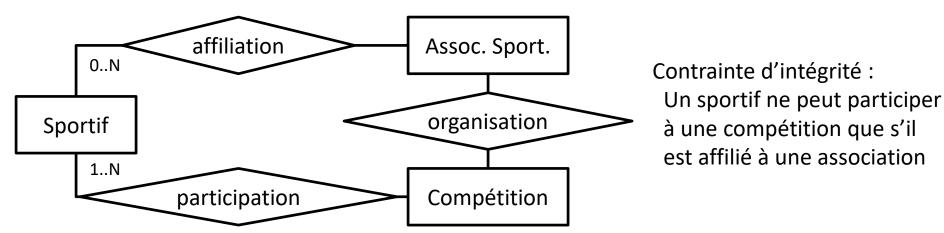
Nom	Tutorat de recherche
Éléments E/A impliqués	Association Tutorat, Attribut Grade (Enseignant) Attribut Type (Projet)
Assertion	Seuls les enseignants de grade MCF et Pr, peuvent encadrer un projet de type de Recherche

Validation d'un modèle E/A

- Vérification de la complétude du modèle
- □ Vérification de la cohérence du modèle
- □ Simplification du modèle

Cohérence du modèle

- □ Existe-t-il des contraintes contradictoires ?Ex: niveau BD, vérifier s'il est possible de peupler les tables
- Aucune approche systématique



- Validation d'un modèle E/A
 - Vérification de la complétude du modèle
 - Vérification de la cohérence du modèle
 - □ Simplification du modèle
- Simplification du modèle
 - Objectifs
 - Élimination de la redondance et des ambiguïtés
 - Clarté
 - Concision
 - Stabilité du schéma (limiter les besoins de restructuration lors de l'ajout d'entités/associations)
 - Facilité de mise-à-jour (éviter l'introduction d'anomalies lors de l'exploitation de la BD)
 - Application d'une série de règles de simplification
 Différent d'une mise sous forme normale (rien d'automatique)

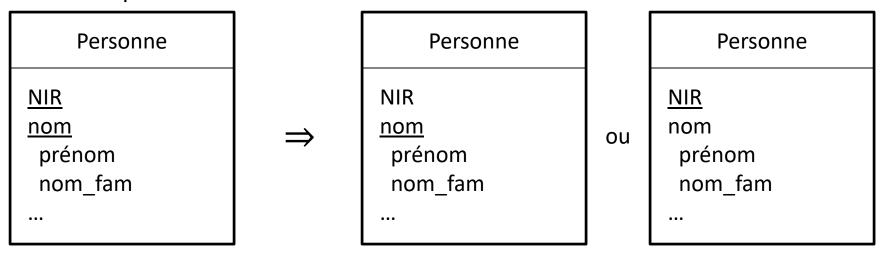
- Absence d'homonyme et de synonyme
 - Homonymie
 - Noms identiques pour différents éléments E/A¹
 introduction d'ambiguïtés (e.g., penser aux jointures naturelles)
 - Transformation
 - Éléments de sémantiques différentes : renommage
 - Éléments de sémantiques identiques (modélisation redondante)
 supprimer un des éléments et restructurer le modèle E/A
 - Synonymie
 - Éléments E/A de sémantiques équivalentes nommés différemment
 Redondance dans le schéma et ambiguïté
 - Transformation
 Supprimer un des éléments et restructurer le modèle E/A

¹ On appelle « élément E/A » une entité, une association, un attribut ou une contrainte d'intégrité

Minimalité des clés primaires

- □ Définition (cf. déf. clé minimale)

 « Si la clé d'une entité (faible ou non) est constituée de plus d'un attribut alors il n'existe pas au sein de ce groupe d'attributs un sous-groupe qui forme une clé »
- Transformation
 - Utiliser le sous-groupe comme clé primaire (ou discriminant)
 - Attention, le choix de la clé est primordial pour la future BD
- Exemple

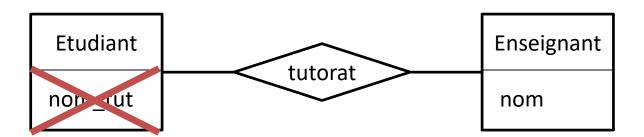


- Mise en évidence des attributs dérivables
 - Définition (cf. attribut dérivable)
 « Un attribut est dérivable si sa valeur peut être calculée à partir de la valeur d'autres attributs »
 - Transformation
 - Créer une contrainte d'intégrité donnant la règle de calcul

- Élimination des éléments redondants
 - □ Définition

« unicité de l'obtention structurelle d'une information »

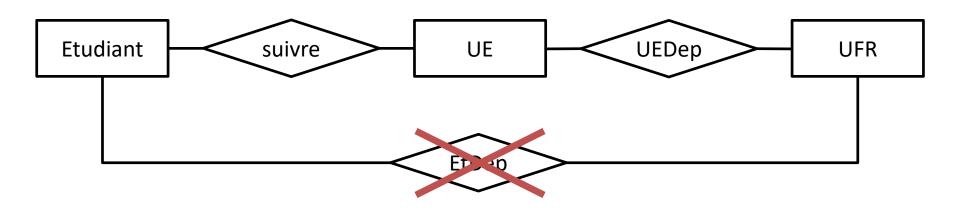
- Transformation
 - Supprimer la redondance et restructurer le diagramme
 - Deux types possibles
 - Attribut redondant à travers une association



- Élimination des éléments redondants
 - Définition

« unicité de l'obtention structurelle d'une information »

- Transformation
 - Supprimer la redondance et restructurer le diagramme
 - Deux types possibles
 - Attribut redondant à travers une association
 - Association redondante à travers d'autres associations



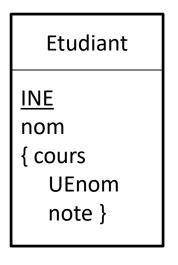
Désagrégation d'une entité

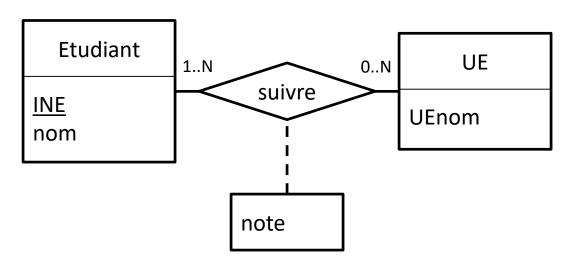
Définition

« Une entité est *désagrégeable* lorsqu'au moins un de ses attributs exprime un objet de la réalité perçue représentable sous la forme d'une association ou d'une entité »

Transformation

Cas d'un attribut composite ou multivalué





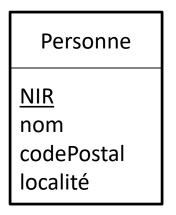
Désagrégation d'une entité

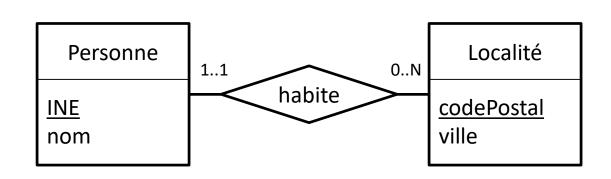
Définition

« Une entité est *désagrégeable* lorsqu'au moins un de ses attributs exprime un objet de la réalité perçue représentable sous la forme d'une association ou d'une entité »

Transformation

- Cas d'un attribut composite ou multivalué
- Cas d'une dépendance entre attributs (autre que la clé)





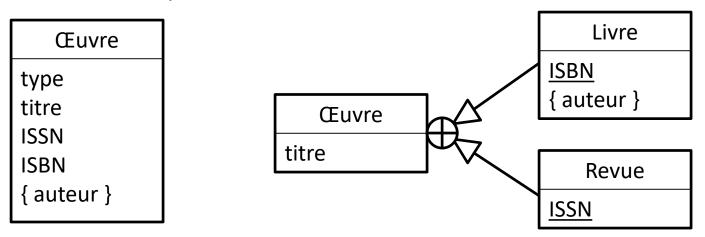
Désagrégation d'une entité

Définition

« Une entité est *désagrégeable* lorsqu'au moins un de ses attributs exprime un objet de la réalité perçue représentable sous la forme d'une association ou d'une entité »

□ Transformation

- Cas d'un attribut composite ou multivalué
- Cas d'une dépendance entre attributs (autre que la clé)
- Cas d'un attribut prenant la valeur null suivant la valeur d'autres attributs



- Désagrégation d'une association
 - ☐ Définition

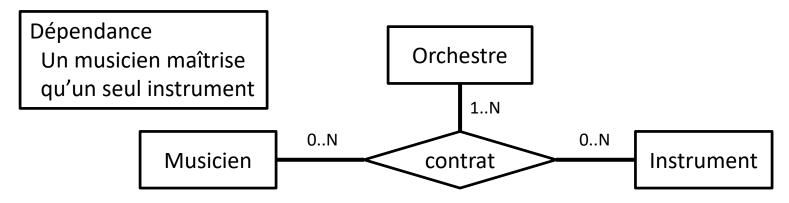
 Analogue à celle d'une association
 - Transformation
 - Processus plus complexe
 - Création de nombreuses entités

Décomposition d'une association

Définition

« La *décomposition* d'une association consiste à remplacer, *sans perte* d'information, une association de degré $n \ge 3$ par plusieurs associations dont le degré sera au plus égal à n-1 »

- Transformation
 - Uniquement si le modèle s'en trouve simplifié
 - Deux types de décomposition
 - □ Pas de cardinalité [?..1] et au moins une dépendance entre rôles traduit souvent la présence d'une imbrication deux associations

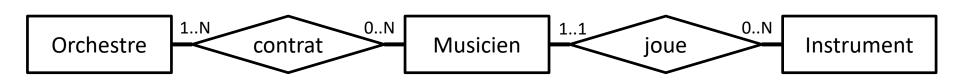


Décomposition d'une association

Définition

« La *décomposition* d'une association consiste à remplacer, *sans perte* d'information, une association de degré $n \ge 3$ par plusieurs associations dont le degré sera au plus égal à n-1 »

- Transformation
 - Uniquement si le modèle s'en trouve simplifié
 - Deux types de décomposition
 - □ Pas de cardinalité [?..1] et au moins une dépendance entre rôles traduit souvent la présence d'une imbrication deux associations



- Décomposition d'une association
 - Définition

« La *décomposition* d'une association consiste à remplacer, *sans perte d'information*, une association de degré $n \ge 3$ par plusieurs associations dont le degré sera au plus égal à n-1 »

- Transformation
 - Uniquement si le modèle s'en trouve simplifié
 - Deux types de décomposition
 - □ Pas de cardinalité [?..1] et au moins une dépendance entre rôles traduit souvent la présence d'une imbrication deux associations

Soit un ensemble d'associations $R(E_1, ..., E_n)$ $\forall i$ la cardinalité maximale de E_i dans R est \mathbb{N} \Rightarrow $\begin{cases} R_1(E_i, E_j) \\ R_2(E_1, ..., E_{j-1}, E_{j+1}, ..., E_n) \end{cases}$ Soit i,j tel que E_j dépend de E_i dans R

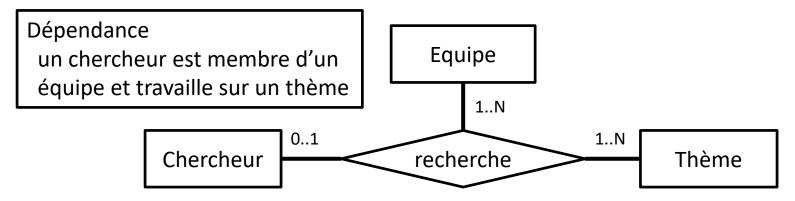
Décomposition d'une association

Définition

« La *décomposition* d'une association consiste à remplacer, *sans perte* d'information, une association de degré $n \geq 3$ par plusieurs associations dont le degré sera au plus égal à n-1 »

Transformation

- Uniquement si le modèle s'en trouve simplifié
- Deux types de décomposition
 - □ Pas de cardinalité [?..1] et au moins une dépendance entre rôles
 - \square Un rôle avec cardinalité [?..1] et n-1 dépendances avec les autres rôles



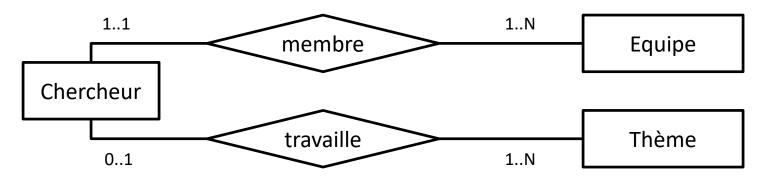
Décomposition d'une association

Définition

« La *décomposition* d'une association consiste à remplacer, *sans perte d'information*, une association de degré $n \geq 3$ par plusieurs associations dont le degré sera au plus égal à n-1 »

Transformation

- Uniquement si le modèle s'en trouve simplifié
- Deux types de décomposition
 - □ Pas de cardinalité [?..1] et au moins une dépendance entre rôles
 - \square Un rôle avec cardinalité [?..1] et n-1 dépendances avec les autres rôles



- Décomposition d'une association
 - Définition

« La *décomposition* d'une association consiste à remplacer, *sans perte d'information*, une association de degré $n \geq 3$ par plusieurs associations dont le degré sera au plus égal à n-1 »

- Transformation
 - Uniquement si le modèle s'en trouve simplifié
 - Deux types de décomposition
 - □ Pas de cardinalité [?..1] et au moins une dépendance entre rôles
 - \square Un rôle avec cardinalité [?..1] et n-1 dépendances avec les autres rôles

Soit un ensemble d'associations
$$R(E_1, ..., E_n)$$
 $\exists i$ la cardinalité maximale de E_i dans R est 1
 $\forall j \neq i \ E_j$ dépend de E_i dans R
...
 $R_i(E_i, E_{i-1})$
...
 $R_{i+1}(E_i, E_{i+1})$
...
 $R_n(E_i, E_n)$

