

Le Modèle Relationnel

HLIN511

Pascal Poncelet

LIRMM

Pascal.Poncelet@lirmm.fr

<http://www.lirmm.fr/~poncelet>



Domaine

- Un **domaine D** est un **ensemble de valeurs caractérisé par un nom**. Du point de vue du modèle relationnel, chaque valeur du domaine est atomique et donc indivisible
 - Cette notion permet de définir les ensembles de départ. Un domaine peut être défini en **extension** en donnant la liste des valeurs composantes ou en **compréhension** en définissant une propriété caractéristique du domaine.

COULEUR = { jaune ; vert ; rouge ; bleu ; rose ; orange ; pourpre }

ABONNE = { Personne possédant une carte d'abonné valide pour l'année en cours }



Domaine

- Du point de vue de la réalisation informatique, le domaine se restreint à la notion de **type de données**
- Néanmoins, il est essentiel au cours de l'étape de conception de clairement définir les domaines
- Attention domaine sémantique vs. Domaine syntaxique



Exemples de domaines

Nom du domaine	Sémantique	Syntaxique
NOM_PILOTE	Noms des pilotes de la compagnie	STRING/VARCHAR
SALAIRE	Salaire des pilotes de la compagnie	REAL/FLOAT
ADRESSE	Adresse des pilotes de la compagnie	STRING/VARCHAR



Schéma de relation

- Un **schéma de relation R**, dénoté
$$R(A_1:D_1, A_2:D_2, \dots, A_n:D_n)$$
est un ensemble d'attributs
- Chaque attribut A_i est le nom d'un rôle joué par son domaine D_i dans le schéma de relation R
- Un schéma de relation R est utilisé pour décrire une relation



Schéma de relation

- Autre définition :
- une relation R correspond au sous ensemble du produit cartésien de n domaines :

$$R \subseteq D_1 \times D_2 \times D_3 \times \dots \times D_n$$

- n : degré de la relation
- attribut : rôle joué par un domaine dans une relation



Exemple

PILOTE : NUM_PILOTE × NOM_PILOTE × ADRESSE × SALAIRE
Pilote (NumPil, NomPil, adr, sal)

AVION : NUM_AVION × NOM_AVION × ADRESSE ×
CAP
Avion (NumAv, AvNom, loc, cap)

VOL : NUM_VOL × NUM_PILOTE × NUM_AVION × VILLE
× VILLE × HEURE × HEURE
Vol (NumVol, NumPil, NumAv, Ville_dep, Ville_arr,
Heure_dep, Heure_arr)



Schéma de relation (suite)

- Définir un schéma de relation revient à **spécifier un nouveau type de données** équivalent à un type STRUCT en C par exemple
- **Attention : Le modèle relationnel n'autorise qu'un seul niveau de structure**
 - Il n'est pas possible par exemple de définir L'attribut Adresse qui se décompose en Rue, Ville et Code Postal



Relation

- Une **relation** r dénotée $r(R)$ du schéma de relation $R(A_1:D_1, A_2:D_2, \dots, A_n:D_n)$ est un ensemble d'enregistrements
- Chaque enregistrement e_i est une liste ordonnée de n valeurs $e_i = \langle v_1, v_2, \dots, v_n \rangle$ où chaque v_i est une valeur du domaine de l'attribut A_i ou une valeur nulle spéciale représentant l'absence d'information
 - Attention la présence de valeurs nulles dans une relation est souvent difficile à interpréter !!



Relation

- Extension = ensemble d'enregistrements (tuples/n-uplets) = relation
- Intention = ensemble des attributs avec leur domaine = schéma de relation
- Les 2 notions cohabitent en permanence :
Le schéma de la base est défini par le concepteur alors que chaque relation correspond à la réalisation à un instant donné de la base de données elle même (ETAT)



Représentation d'une relation

PILOTE	NumPil	NomPil	Adresse	Sal
<div>Nom de la relation</div>	1	Dupond	Nice	15000
	2	Dupré	Paris	20000
	3	Duchamp	Toulouse	9000
	4	Dujardin	Nîmes	17000
	5	Dupond	Paris	18000

Attribut

tuple

Degré = nombre d'attributs = 4

Cardinalité = nombre de tuples = 5



Clé d'une relation

- Une clé de relation **est un sous-ensemble** d'attributs qui permet de caractériser tout enregistrement d'une relation
- Par définition, une relation est un ensemble d'enregistrements et il ne peut donc pas y avoir deux enregistrements strictement identiques dans la même relation



Clé d'une relation

- Il existe généralement un sous-ensemble SC d'attributs d'un schéma de relation R pour lequel deux enregistrements de toute relation $r(R)$ ne peuvent avoir la même combinaison de valeurs pour ces attributs

Quelque soit $t_1, t_2 \in r(R)$, $t_1 [SC] \neq t_2 [SC]$

- Tout ensemble d'attributs vérifiant cette propriété est appelé **superclé** du schéma R
- Il existe au moins une superclé qui est l'ensemble de tous les attributs



Clé d'une relation (suite)

- Une clé C d'un schéma R est une superclé ayant la propriété suivante
si l'on enlève un attribut à C alors C n'est plus une superclé
- De manière informelle, une clé est un ensemble minimum d'attributs dont la connaissance des valeurs permet d'identifier un enregistrement unique de la relation considérée
- Ce qu'il faut retenir :
- «attribut ou ensemble d'attributs qui permet d'identifier de manière unique chaque tuple de la relation»



Clé d'une relation (suite)

- Une clé est invariante dans le temps.
- En général, il existe plusieurs clés pour une même relation R
- Parmi les clés possibles, on choisit une clé qui sera appelée clé primaire, les autres seront candidates
- Lors de la définition d'un schéma cette clé est mise en évidence (soulignement ou gras)



Clé (suite)

- Domaine primaire : domaine de définition d'un attribut clé primaire
- Clé étrangère : attribut définit sur un domaine primaire et qui n'est pas clé primaire dans sa relation
- 2 types de relations :
 - Relations statiques (pas de CE, indépendantes des autres)
 - Relations dynamiques (avec CE)



Exercices

- Dans les relations pilotes, avions et vols déterminer les relations statiques et dynamiques et préciser les différentes clés
- Donner les différents schémas de relations pour Prof, Etudiant et Enseignements



Exercice

- Etudiant (Numero_Etudiant, Num_Secu, Nom, Prenom, Adresse, Telephone)
- Quelle est la clé primaire ?



Schéma de base de données et CI

- Un **schéma de base de données relationnel S** est un ensemble de schémas de relation

$$S = \{R_1, R_2, \dots, R_p\}$$

et un ensemble de **contraintes d'intégrité CI**

- Une **instance de base de données relationnelle BD** est un ensemble d'instances de relations

$$BD = \{r_1, r_2, \dots, r_n\}$$

où chaque r_i respecte les contraintes d'intégrité



Schéma de base de données et CI

- Une contrainte d'intégrité est une propriété du schéma, invariante dans le temps
- Il existe différents types de contraintes d'intégrité:
 - Structurelles ou statiques (liées au modèle)
 - Applicatives ou dynamiques (contraintes de cohérences liées à l'application)



Les contraintes du modèle

- CI de domaine
 - «toute valeur d'un attribut doit appartenir à son domaine de définition»
- CI de relation
 - «toute valeur de clé primaire existe et est unique»
- CI de référence
 - «Toute valeur de CE existe dans la CP associée»
 - la valeur d'attribut de la relation r_1 doit apparaître comme valeur de clé dans une autre relation r_2

