- Clause FROM : plusieurs tables dans la forme générale
- But : recomposer de l'information distribuée dans plusieurs tables
- Exemple : obtenir titre et réalisateur de tous les films à partir de ce schéma :

Films

titre	annee	id_realisate
Alien	1979	I
Sacrifice	1986	6

Artistes

id	nom	prenom	naissan
1	Scott	Ridley	1943
2	Hitchcock	Alfred	1899
3	Kurosawa	Akira	1910
4	Woo	John	1946
5	Cameron	James	1954
6	Tarkovski	Andrei	1932

- la clause FROM avec deux tables renvoie leur "produit":
 - representation de la première table concatenée avec chaque ligne de la deuxième
 - appelé produit cartesian

SELECT * FROM Films, Artiste;

		lid_réalisateur 			•	
++ Alien	1979 1979 1979 1979 1979 1986 1986 1986	1 1 1 1 1 6 6	1234561123	Scott Hitchcock Kurosawa	Ridley Alfred Akira John Andrei James Ridley Alfred John	1943
Sacrifice Sacrifice	1986	_	I 6	Cameron Tarkovski	Andrei	1932

- La plupart du temps le produit cartésien contient des lignes "inutiles"
 - e.g.: pas significatif de concatener "Alien" avec "Hitchcock"
- On peut utiliser la condition WHERE pour sélectionner uniquement les lignes du produit qui sont "reliées"

```
SELECT * FROM Films, Artistes
WHERE id_réalisateur = id;
```

- La plupart du temps le produit cartésien contient des lignes "inutiles"
 - e.g.: pas significatif de concatener "Alien" avec "Hitchcock"
- On peut utiliser la condition WHERE pour sélectionner uniquement les lignes du produit qui sont "reliées"
- Ensuite la clause SELECT pour retenir uniquement les colonnes qui nous intéressent

- L'opération de produit cartésien (FROM Table1, Tables2) suivie d'une condition de sélection (WHERE condition) est appelée JOINTURE (JOIN)
- Syntaxe alternative pour la même requête

```
SELECT titre, nom
FROM Films JOIN Artistes ON (réalisateur = id );
```

Clause FROM : renommage

SELECT F.titre
FROM Films AS F

AS optionnel

Renommage des tables nécessaire si la même table est présente plusieurs fois dans la partie FROM, pour pouvoir distinguer les attributs

```
SELECT F1.titre
FROM Film F1, Film F2
WHERE F2.annee > F1.annee;
```

(les films qui ne sont pas le plus récents)

Utilisation de fonctions prédéfinies dans les requêtes

On peut utiliser des fonctions dans les requêtes

Exemple : dans les clauses SELECT, WHERE ou dans une expression pour affecter des valeurs à des champs

Pour la plupart ce sont des ajouts de MySQL à la norme SQL

Exemples:

```
ABS(num): valeur absolue

CONCAT(str, [str2,...]): concaténation des chaînes

NOW(): la date et heure courante
```

Utilisation de fonctions prédéfinies dans les requêtes

```
SELECT CONCAT ('réalisateur : ', nom)
FROM Artistes ;
```

```
SELECT YEAR(NOW()) - naissance AS age
FROM Artistes;
```

Artistes

id	nom	prenom	naissan
I	Scott	Ridley	1943
2	Hitchcock	Alfred	1899
3	Kurosawa	Akira	1910

Quelques fonctions MySQL

CEILING(num)

Renvoie l'entier immédiatement supérieur ou égal à num

FLOOR(num)

Renvoie l'entier immédiatement inférieur ou égal à num

CURDATE()

Renvoie la date courante AAAAMMJJ ou AAAA-MM-JJ

CURTIME

Renvoie l'heure courante HHMMSS ou HH:MM:SS

DATE_FORMAT(date, format)

Formate date selon format

Quelques fonctions MySQL

```
IF(test, val1, val2)
    Renvoie val1 si test est vrai, val2 sinon
INSTR(str, substr)
   Position de substr dans str
LENGTH(str)
   Renvoie la longueur de str
STRCMP(str1, str2)
   0 si égalité, -1 si str1 < str2, +1 sinon
```

Trier les résultats des requêtes : ORDER BY

Trier les résultats des requêtes : ORDER BY

Note: le tri n'est pas lié à BETWEEN

On peut faire un tri sur plus d'une colonne

On peut trier dans l'ordre croissant (ASC) ou décroissant (DESC)

Exemple:

Liste les films par année et, dans une année, par ordre alphabétique inverse

```
SELECT annee, titre
FROM Films
ORDER BY annee ASC, titre DESC;
```

Résultat

```
SELECT annee, titre FROM Films ORDER BY annee ASC, titre DESC;
```

Une condition de WHERE plus complexe : IN

Rechercher des attributs appartenant à un ensemble :

```
SELECT titre FROM Films
WHERE nom IN ('Hitchcock','Scott', 'Kurosawa');

Plus simple qu'une suite de OR
SELECT titre FROM film-simple
WHERE nom = 'Hitchcock' OR nom = 'Scott' OR nom = 'Kurosawa');
```

Une condition de WHERE plus complexe : IN

Plus intéressant : les valeur de l'ensemble dans lequel rechercher peuvent être le résultat d'une (sous-) requête

```
SELECT id_realisateur FROM Films
WHERE titre IN (SELECT titre FROM Notation WHERE note > 5);
```

La condition IN peut être combinée avec d'autres conditions à l'aide des opérateurs booléens AND, OR, NOT

```
SELECT nom FROM Films, Artiste
WHERE id = id_relaisateur
AND titre NOT IN (SELECT titre FROM Notation);
```

D'autre conditions complexes introduisent des sous-requêtes,...cf. cours BD L2

Un mot sur la modélisation des données

Modéliser plusieurs concepts

Rappel: la table Films

Films

titre	annee	realisateur
Alien	1979	Scott
Vertigo	1958	Hitchcock
Psychose	1960	Hitchcock
Kagemusha	1980	Kurosawa
Volte-face	1997	Woo
Pulp Fiction	1995	Tarantino
Titanic	1997	Cameron
Sacrifice	1986	Tarkovski

Et si on voulait representer plusieurs informations sur les réalisateurs (nom prénom, date de naissance, ...) ?

Modéliser plusieurs concepts

Pourquoi pas tout mettre dans la meme table?

Films

titre	annee	realisateur	prenom	naissance
Alien	1979	Scott	Ridley	1943
Vertigo	1958	Hitchcock	Alfred	1899
Psychose	1960	Hitchcock	Alfred	1899
Kagemusha	1980	Kurosawa	Akira	1910
Volte-face	1997	Woo	John	1946
Pulp Fiction	1995	Tarantino	Quentin	
Titanic	1997	Cameron	James	1954
Sacrifice	1986	Tarkovski	Andrei	1932

Problèmes avec la table simple

Redondance

Les informations sur les réalisateurs sont répétées pour chaque film qu'ils ont réalisé.

Anomalies d'insertion

Possibilité d'insérer des donné incohérentes

exemple : le meme réalisateur avec deux dates de naissance différentes

Anomalies de mise à jour

Si on a besoin de rectifier une erreur sur l'année de naissance, il faut penser à le faire pour tous les films. Sinon, la table contient des informations incohérentes...

Anomalies de suppression

La suppression d'un film de la table, entraîne la suppression des informations associées sur le réalisateur.

Si le réalisateur n'était présent que pour un seul film, la suppression de ce film entraîne la disparition de toutes les informations relatives au réalisateur.

Solution

Utiliser plusieurs tables pour représenter les films et les réalisateurs indépendamment les uns des autres

insertions, mises-à-jour et destructions indépendantes.

- Identifier les films (et les réalisateurs) pour s'assurer qu'aucun doublon ne figure dans nos tables
 - Films: 2 films ne peuvent avoir le même titre (supposons-le)
 - Réalisateurs : 2 réalisateurs peuvent avoir le même nom; on les distingue grâce à un identificateur (id)
- Lier les films et les réalisateurs sans introduire de redondance d'information

Solution

Ajout d'un attribut dans la table film : "realisateur"

Il n'y a plus de redondance dans la base de données :

Films

titre	annee	realisateur
Alien	1979	I
Vertigo	1958	2
Psychose	1960	2
Kagemusha	1980	3
Volte-face	1997	4
Pulp Fiction	1995	5
Titanic	1997	6
Sacrifice	1986	7

Realisateurs

id	nom	prenom	naissance
I	Scott	Ridley	1943
2	Hitchcock	Alfred	1899
3	Kurosawa	Akira	1910
4	Woo	John	1946
5	Tarantino	Quentin	
6	Cameron	James	1954
7	Tarkovski	Andrei	1932

Solution

Insertion

Les informations concernant un même réalisateur sont présentes une seule fois dans la base : pas possible des stocker des information incohérentes (e.g. deux dates de naissance différentes)

ou bien il s'agit d'un réalisateur different!

Mise à jour

Il n'y a plus de redondance, donc une mise à jour ne risque pas d'introduire d'incohérence

Suppression

La suppression d'un film n'affecte pas le réalisateur

Modélisation

Remarque:

la modélisation ne concerne que le schema de la base de données pas les données (lignes)

Films

titre	annee	realisateur

Realisateurs

id	nom	prenom	naissance
----	-----	--------	-----------

Une schema de base de données plus complexe

- On veut représenter:
 - Des films,
 - Les réalisateurs et les acteurs qui jouent,
 - Les pays où ces films ont été réalisés,
 - Des utilisateurs du site des films
- Permettre aux utilisateurs de noter les films

- Les informations concernant les acteurs et les réalisateurs seront vraisemblablement les mêmes (nom, prénom, année de naissance)
 - on les représente avec une unique table Artistes

Artistes			
id	nom	prenom	naissance

Avec les films on représente l'id de l'artiste qui en est le réalisateur

Films			
titre	annee	id_realisateur	

- Comment représenter les acteurs qui jouent dans un film sans redondance?
 - Pourquoi la solution adoptée pour le réalisateur (ajouter son id dans la table Films) n'est pas valable?

- Un film a plusieurs acteurs, un attribut id_acteur peut représenter une seule valeur!
- Solution : une nouvelle table qui fait le "lien" entre films et acteurs
 - Seuls les identifiants dans cette table, pour éviter la redondance



Films				Artistes			
ti	tre	annee	id_realisateur	id	nom	prenom	naissance

• Et si on voulait représenter également les rôles des acteurs dans les film ?

- Le rôle n'est pas associé au film ou à l'acteur, mais à la participation de l'acteur dans un film.
 - attribut de la table Cast

	Films		Artistes					
titre	annee	id_realisateur		id	nom	prenom	naissan	

• Représentation des pays :



- Et des utilisateurs : chaque utilisateur a un pseudo, nom, prénom, mdp, mais également un pays
 - comment représenter le pays?

Représentation des pays :



- Et des utilisateurs : chaque utilisateur a un pseudo, nom, prénom, mdp, mais également un pays
 - comment représenter le pays?

pseudo email nom prenom mdp code_pays

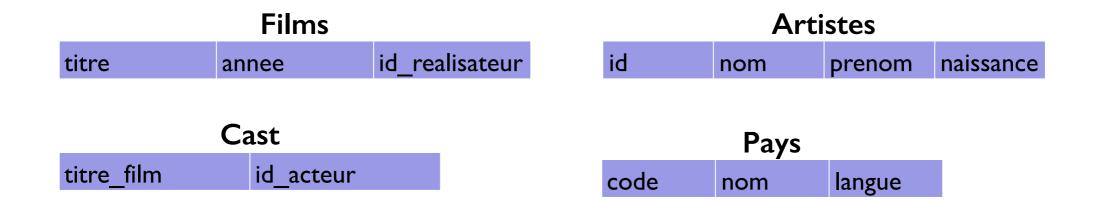
Comment représenter les notes que les utilisateurs donnent aux films?

- Un utilisateur peut noter plusieurs films et un film peut être noté par plusieurs utilisateurs
 - → la note ne peut pas être un attribut du film, ni de l'utilisateur
- Solution : une nouvelle table qui fait le "lien" entre films et utilisateurs
 - Seuls les identifiants dans cette table, pour éviter la redondance
 - la note est un attribut additionnel de cette table

Notation

titre_film pseudo note

Solution : schema complet



Utilisateurs

<u>.</u>				_	_
pseudo	email	nom	prenom	mdp	code pays
P 0 0 0 .	J		P. 0	P	

Notation

titre_film pseudo note

Ce schéma sera ensuite implementé dans le SGBD avec un suite de commandes CREATE TABLE, après avoir choisi le type de chaque attribut

Modèles E/A

Pour simplifier le processus de modélisation en général on ne cherche pas à trouver les bonnes tables directement (comme dans l'exemple précédent)

On s'appuie sur des modèles dits "Entités / Associations" (ou E/A)

- modèles E/A (1976) à la base de méthodes de conception comme OMT (UML)
- plus haut-niveau que le modèle relationnel
- notions d'entité pour représenter les données d'intérêt et d'association pour représenter comment elles sont reliées

Il existe ensuite des règles qui nous permettent de traduire un schéma E/R en un schéma relationnel, et définir donc les tables de la base

cf. cours BD L3

• L'information repartie sur plusieurs tables sera "reconstruite" au moment de l'interrogation, par jointure

Les noms et les notes des utilisateurs qui ont noté le film "Alien" :

Utilisateurs

pseudo	email	nom	prenom	mdp	code pays
P000.00	0	1	P. 0		

Notation

titre_film pseudo note

• L'information repartie sur plusieurs tables sera "reconstruite" au moment de l'interrogation, par jointure

Les noms et les notes des utilisateurs qui ont noté le film "Alien" :

Utilisateurs

pseudo	email	nom	prenom	mdp	code pays
P 2 2 3 . 2 2	0		P. 0	- P	

Notation

titre_film pseudo note

Alternative

```
SELECT nom, note

FROM Notation, Utilisateurs

WHERE titre_film = 'Alien'

AND Notation.pseudo = Utilisateurs.pseudo

SELECT nom, note

FROM Notation JOIN Utilisateurs
```

WHERE titre film = 'Alien'

ON (Notation.pseudo = Utilisateurs.pseudo)

• L'information repartie sur plusieurs tables sera "reconstruite" au moment de l'interrogation, par jointure

Les noms et les notes des utilisateurs qui ont noté les films de 1995 :

Utilisateurs pseudo email nom prenom mdp code_pays Films Notation titre annee id_realisateur titre_film pseudo note

 L'information repartie sur plusieurs tables sera "reconstruite" au moment de l'interrogation, par jointure

Les noms et les notes des utilisateurs qui ont noté les films de 1995 :

Utilisateurs

pseudo	email	nom	prenom	mdp	code_	pays			
Films Notation									
titre	annee	id_	realisateur		titre_film	pseudo	note		

```
SELECT nom, note
FROM Notation, Utilisateurs, Films
WHERE Notation.pseudo = Utilisateurs.pseudo
AND titre_film = titre
AND année = 1995
```

Interroger un schema complexe

L'information repartie sur plusieurs tables sera "reconstruite" au moment de l'interrogation, par jointure

Les noms et les notes des utilisateurs qui ont noté les films de 'Tarantino' :

Films				Artistes				
titre	annee	id	_realisateur		id	nom	prénom	naissanc
Utilisateurs								
pseudo	email	nom	prenom	mdį	р	code_pays		
Notation								
titre_film	pseudo	note						

Interroger un schema complexe

• L'information repartie sur plusieurs tables sera "reconstruite" au moment de l'interrogation, par jointure

Les noms et les notes des utilisateurs qui ont noté les films de 'Tarantino' :

Films				Artistes					
titre	a	annee		id_realisateur		id	nom	prénom	naissanc
Utilisateurs									
pseudo	ema	ail	nom	prenom	md	P	code_pays		
	Notation								
titre_film	pseu	do	note	FROM Notat WHERE Nota AND titre_	SELECT Utilisateurs.nom, note FROM Notation, Utilisateurs, Films, Artistes WHERE Notation.pseudo = Utilisateurs.pseudo AND titre_film = titre AND id_realisateur = id				

AND Artistes.nom = 'Tarantino'

Intégrité des données

Contraintes d'intégrité

- Contrainte d'intégrité : propriétés des données que l'on demande au système de garantir
- Exemples :
 - Un attribut doit toujours avoir une valeur (NOT NULL)
 - Un (ensemble d') attribut(s) identifie les lignes d'une table
 - (e.g. id dans la table Artiste)
 - Un attribut d'une table fait référence à l'identifiant d'une autre table
 - (e.g id_realisateur dans la table artiste)
 - Un attribut ne peut prendre qu'une des valeurs prédéfinies d'un ensemble
 - etc.

Contrainte NOT NULL

Si la valeur d'un attribut n'est pas spécifiée pendant l'insertion, la valeur "vide" NULL lui sera affectée

Exemple

INSERT INTO Utilisateurs (prenom, nom) VALUES ('Jean', 'Dupont')

Resultat:

Utilisateurs

pseudo	email	nom	prenom	mdp	code_pays
•••	•••	•••	•••	•••	•••
NULL	NULL	Dupont	Jean	NULL	NULL

La contrainte de NOT NULL sur un attribut d'une table impose que l'attribut ait une valeur non nulle

(génère une erreur si ce n'est pas le cas)

Contrainte NOT NULL

Specifier des contraintes de NOT NULL en SQL

```
CREATE TABLE Utilisateur (
pseudo VARCHAR(50) NOT NULL,
email VARCHAR(50) NOT NULL,
nom VARCHAR(20) NOT NULL,
prenom VARCHAR(20),
mdp VARCHAR(60) NOT NULL,
naissance INTEGER,
code_pays INTEGER NOT NULL
);
```

Contrainte NOT NULL et valeur par défaut

Une clause **DEFAULT** peut être spécifiée pour un attribut :

```
CREATE TABLE Notation (
   titre_film VARCHAR(50) NOT NULL,
   pseudo VARCHAR(50) NOT NULL,
   note INTEGER NOT NULL DEFAULT 0
);
```

Si la valeur de l'attribut n'est pas spécifiée lors d'une insertion, sa valeur sera celle définie par la clause DEFAULT.

INSERT INTO Notation VALUES ('Alien', 'jean87') ne génère pas d'erreur et insère la ligne :

Notation

titre_film	pseudo	note
•••	•••	•••
'Alien'	'jean87'	0

Contraintes de clé

- Une clé d'une table:
 - Plus petit sous-ensemble d'attributs permettant d'identifier une ligne de manière unique
- Exemples :
 - nss est une clef de la table Personne(nss, nom, prénom)
 - (ville, rue, numero) est une clef de la table Bâtiment (ville, rue, numero, #etages)
- Une table peut avoir plusieurs clefs
- Exemple :
 - pseudo est une clef de la table
 Utilisateur (pseudo, e-mail, nom, prénom, mdp, code_pays)
 - comme également email

Clés primaires

- Une table a toujours une clé dite
 - clé primaire

```
(attributs soulignés ci-dessous)
```

```
Film ( <u>titre</u>, année, id_realisateur)
Artiste (<u>id</u>, nom, prénom, naissance)
Utilisateur (<u>pseudo</u>, e-mail, nom, prénom, mdp, code_pays)
Pays (<u>code</u>, nom, langue)
Cast (<u>id_film</u>, id_acteur)
Notation (<u>id_film</u>, pseudo, note)
```

les autres clés sont appelées clefs candidates (ou secondaires)

Spécifier les clés primaires en SQL

• Clé primaire comportant un seul attribut

```
CREATE TABLE Utilisateur (
pseudo VARCHAR(50) PRIMARY KEY,
email VARCHAR(50) NOT NULL,
nom VARCHAR(20) NOT NULL,
prenom VARCHAR(20),
mdp VARCHAR(60) NOT NULL,
naissance INTEGER,
code_pays INTEGER NOT NULL
);
```

Spécifier les clés primaires en SQL

Clé primaire comportant plusieurs attributs

```
CREATE TABLE Notation (
   titre_film VARCHAR(50),
   pseudo VARCHAR(50),
   note INTEGER NOT NULL DEFAULT 0,
   PRIMARY KEY (titre_film, pseudo)
);
```

- Remarque : PRIMARY KEY implique NOT NULL, pas besoin de le spécifier explicitement pour les attributs d'une clé
- Chaque table devrait avoir une clé primaire

Clés candidates

• Les autres clés de la table, pas choisies comme clés primaires, peuvent être spécifiées avec la contrainte UNIQUE

```
CREATE TABLE Artiste (
   id INTEGER PRIMARY KEY,
   nom VARCHAR(50) NOT NULL,
   prenom VARCHAR(50) NOT NULL,
   naissance INTEGER,
   UNIQUE (nom, prenom, naissance)
);
```

- (nom, prenom, naissance) : clé candidate
- Remarque : UNIQUE n'implique pas NOT NULL

Clés et clés candidates : erreurs

• Tentative d'insertion de clé primaire existante :

```
mysql> SELECT * FROM Artiste;
+----+
+----+
    1 | Scott | Ridley | 1943 |
    2 | Hitchcock | Alfred | 1899 |
+----+
2 rows in set (0.00 sec)
mysql> INSERT INTO Artiste (id, nom, prenom, naissance)
   -> VALUES (2, 'Woo', 'John', 1946);
ERROR 1062(23000): Duplicata du champ '2' pour la clef 1
```

Clés et clés candidates : erreurs

• Tentative d'insertion duplication clé candidate :

```
mysql> INSERT INTO Artiste (id, nom, prenom, naissance)
    -> VALUES (3,'Hitchcock', 'Alfred', 1899);

ERROR 1062 (23000): Duplicata du champ 'Hitchcock-Alfred-1899' pour la clef 2
```

Clés à incrémentation automatique

- MySQL offre la possibilité de définir des attributs dont la valeur est un entier automatiquement incrémenté à chaque insertion (pas présent dans le standard SQL)
- Très utile pour définir des identifiants "internes"

```
CREATE TABLE Artiste (
   id INTEGER PRIMARY KEY AUTO_INCREMENT,
   nom VARCHAR(50) NOT NULL,
   prenom VARCHAR(50) NOT NULL,
   naissance INTEGER,
   UNIQUE (nom, prenom, naissance)
);
```

 Pas besoin de fournir l'id lors de l'insertion d'un Artiste : il sera automatiquement affecté au dernier id inséré + 1

Clés à incrémentation automatique : insertion

Exemple. Supposer la table Artiste initialement vide.

```
mysql> INSERT INTO Artiste (nom, prenom, naissance)
    -> VALUES ('Scott', 'Ridley', 1943);
Query OK, 1 row affected (0.03 sec)

mysql> INSERT INTO Artiste (nom, prenom, naissance)
    -> VALUES ('Hitchcock', 'Alfred', 1899);
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
```

• Remarque : on ne précise pas la clé "id".

Clés à incrémentation automatique : insertion

• La clé a été automatiquement générée (séquence croissante)

Clés à incrémentation automatique : insertion

Une clé AUTO_INCREMENT peut également être précisée explicitement

```
mysql> INSERT INTO Artiste (id, nom, prenom, naissance)
   -> VALUES (14, 'Woo', 'John', 1946);
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
mysql> SELECT * FROM Artiste;
+----+
+----+
    1 | Scott | Ridley | 1943 |
  2 | Hitchcock | Alfred | 1899 |
   14 | Woo | John | 1946 |
+----+
3 rows in set (0.00 sec)
```

Clés à incrémentation automatique : reprise incrémentation

```
mysql> INSERT INTO Artiste (nom, prenom, naissance)
   -> VALUES ('Kurosawa', 'Akira', 1910);
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
mysql> SELECT * FROM Artiste;
 ident | nom | prenom | naissance |
+----+
    1 | Scott | Ridley | 1943 |
   2 | Hitchcock | Alfred | 1899 |
    14 | Woo | John | 1946 |
    15 | Kurosawa | Akira | 1910 |
 -----+
```

Clés à incrémentation automatique : reprise incrémentation

La sequence continue toujours du dernier id inséré, même si sa ligne a été supprimée

```
mysql> DELETE FROM Artiste WHERE id > 2
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
mysql> INSERT INTO Artiste (nom, prenom, naissance)
    -> VALUES ('Kurosawa', 'Akira', 1910);
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
mysql> SELECT * FROM Artiste;
+----+
 ident | nom | prenom | naissance |
+----+
     1 | Scott | Ridley | 1943 |
     2 | Hitchcock | Alfred | 1899 |
    16 | Kurosawa | Akira | 1910 |
```

Clés à incrémentation automatique : reinitialisation

Pour réinitialiser le compteur de la séquence AUTO_INCREMENT :

```
mysql> ALTER TABLE Artiste AUTO_INCREMENT = 4;
```

Mais la nouvelle valeur du compteur doit être strictement supérieure à l'id maximum present dans la table

Clés à incrémentation automatique : reinitialisation

```
mysql> SELECT * FROM Artiste;
  ----+
+----+-----
     1 | Scott | Ridley | 1943 |
 2 | Hitchcock | Alfred | 1899 |
mysql> ALTER TABLE Artiste AUTO_INCREMENT = 4;
mysql> INSERT INTO Artiste (nom, prenom, naissance)
   -> VALUES ('Kurosawa', 'Akira', 1910);
mysql> SELECT * FROM Artiste;
 id | nom | prenom | naissance
     1 | Scott | Ridley | 1943 |
     2 | Hitchcock | Alfred | 1899 |
     4 | Kurosawa | Akira | 1910 |
```

Contrainte entre deux tables : sert à relier des attributs d'un table avec la clef primaire d'une autre table

```
CREATE TABLE Utilisateur (
     pseudo VARCHAR(50) PRIMARY KEY,
     email VARCHAR(50) NOT NULL,
     nom VARCHAR(20) NOT NULL,
     prenom VARCHAR(20),
     mdp VARCHAR(60) NOT NULL,
     naissance INTEGER,
     code_pays INTEGER NOT NULL
     FOREIGN KEY (code_pays) REFERENCES Pays(code)
);
```

Impose que la colonne code_pays de la table Utilisateur contienne uniquement des valeurs qui apparaissent dans la colonne code de la table Pays

Les attributs reliés doivent avoir exactement le même type

L'attribut référencé (celui qui suit la clause REFERENCES) doit être une clef primaire de sa table

```
CREATE TABLE Notation (
   titre_film VARCHAR(50),
   pseudo VARCHAR(50),
   note INTEGER NOT NULL DEFAULT 0,
   PRIMARY KEY (titre_film, pseudo),
   FOREIGN KEY (titre_film) REFERENCES Films(titre),
   FOREIGN KEY (pseudo) REFERENCES Utilisateurs(pseudo),
);
Similaire pour la table Cast
```

```
CREATE TABLE Films (
   titre VARCHAR(50) PRIMARY KEY,
   annee INTEGER NOT NULL,
   id_realisateur INTEGER,
   FOREIGN KEY (id_realisateur) REFERENCES Artiste (id)
);
```

Conséquences de la contrainte de clé étrangère (sur les tables Film/Artiste par exemple)

- Lors d'une insertion dans la table Films :
 - vérification : la valeur id_realisateur doit être parmi les id dans la table Artiste
- Lors de la mise à jour / suppression d'un id dans la table Artiste
 - vérification : aucun Film a cet id de réalisateur
- Si ces vérifications n'on pas de succès
 - comportement par défaut : erreur
 - on peut demander explicitement un autre comportement (ON DELETE CASCADE....)
- Remarque : MySQL fait les vérifications de clef étrangère uniquement si les tables ont été crées avec le moteur InnoDB

Contraintes génériques

D'autres contraintes sur les données ne peuvent pas être exprimées par les mécanismes vus jusqu'à maintenant

Exemple:

la note qu'un utilisateur donne à un film est entre 0 et 5 le salaire d'un manager est plus élevé que celui des ses subalternes

Contraintes sur une seule table : clause CHECK

Contraintes sur plusieurs tables : Assertions SQL

Clause CHECK

- Clause CHECK de SQL
 - Mêmes expressions que la clause WHERE des requêtes SQL
- Exemple : dans la table Films:

• CHECK accepté mais pas traité par MySQL