

# Bases de données relationnelles - 2

---

S8 - BDTN 2025

# 2

---

Dépendances Fonctionnelles et Formes normales

Tables et contraintes – clé primaire, contrainte d'intégrité référentielle, autres contraintes

Dictionnaire de données : lister les contraintes, les désactiver

Révisions SQL : le partitionnement

# Formes normales

---

# Dépendance Fonctionnelle

---

Met en évidence les liens qui existent entre les données

Dégager les dépendances fonctionnelles est important pour élaborer le modèle conceptuel de la base de données

# Définition

---

R est le schéma d'une relation,

A et B sont des ensembles d'attributs de R

On dit que :

- B est fonctionnellement dépendant de A
- Ou A détermine fonctionnellement B

Si à chaque valeur de A, correspond au plus une valeur de B

On l'écrit :  $A \rightarrow B$

# Dépendance Fonctionnelle : exemples

---

La connaissance du numéro de client permet de connaître sans ambiguïté le nom du client

- L'identifiant du client détermine fonctionnellement le nom de famille du client
- $cst\_id \rightarrow cst\_last\_name$

La connaissance du titre du spectacle permet de connaître la durée du spectacle

- Le titre du spectacle détermine fonctionnellement la durée du spectacle
- $shw\_title \rightarrow shw\_duration$

nomProj	idEmp	heures	nomEmp	budget	dateDebut	salEmp	mgrProj	evalEmp
ILO	E101	25	Durand	100000	15/11/2019	45000	E085	9
ILO	E105	39	Adam	100000	15/11/2019	43000	E085	
ILO	E110	10	Rivera	100000	15/11/2019	41000	E085	8
MAXI	E110	29	Rivera	200000	03/01/2021	41000	E155	

- Chaque projet a un nom unique (attribut nomProj) , il est décrit par son budget, sa date de début, l'identifiant du chef de projet (mgrProj)

nomProj → budget, dateDebut, mgrProj

- Les noms des employés et des managers ne sont pas uniques

idEmp → nomEmp, salEmp

- Un employé est identifié par la valeur de son identifiant (idEmp), il est décrit par son nom, son salaire

- Plusieurs employés peuvent travailler sur chaque projet, et un employé peut travailler sur plusieurs projets. La colonne heures indique le nombre d'heures par semaine qu'un employé donné doit travailler sur un projet donné

nomProj, idEmp → heures

- evalEmp donne l'évaluation obtenue par l'employé sur un projet donné. Cette évaluation est donnée par le manager du projet

nomProj, idEmp → evalEmp

# Anomalies à éviter

---

Lors de la conception d'une base de données relationnelle, on chercher à éviter :

- La redondance
- Les anomalies suivantes:
  - *Anomalie de mise à jour* : une occurrence d'un fait est modifiée, mais pas toutes les occurrences
  - *Anomalie de suppression* : un fait valide est perdu lorsqu'un tuple est supprimé

# Anomalies

---

	<b>nomProj</b>	<b>idEmp</b>	<b>heures</b>	<b>nomEmp</b>	<b>budget</b>	<b>dateDebut</b>	<b>salEmp</b>	<b>mgrProj</b>	<b>evalEmp</b>
	ILO	E101	25	Durand	100000	15/11/2019	45000	E085	9
	ILO	E105	39	Adam	100000	15/11/2019	43000	E085	
	ILO	E110	10	Rivera	100000	15/11/2019	41000	E085	8
	MAXI	E110	29	Rivera	200000	03/01/2021	41000	E155	

# Première forme normale

---

*Une relation est en première forme normale si et seulement si :*

- *Tout attribut a une valeur et une seule pour chaque tuple (atomicité)*

	<b>nomProj</b>	<b>idEmp</b>	<b>budget</b>	<b>dateDebut</b>	<b>mgrProj</b>
	ILO	{ E101 E105, E110 }	100000	15/11/2019	E085
	MAXI	E110	200000	03/01/2021	E155

# Première forme normale

---

*Une relation est en première forme normale si et seulement si :*

- *Tout attribut a une valeur et une seule pour chaque tuple (atomicité)*

	nomProj	idEmp	budget	dateDebut	salEmp	mgrProj
	ILO	E101	100000	15/11/2019	45000	E085
	ILO	E105	100000	15/11/2019	43000	E085
	ILO	E110	100000	15/11/2019	41000	E085
	MAXI	E110	200000	03/01/2021	41000	E155

	nomProj	idEmp	heures	nomEmp	budget	dateDebut	salEmp	mgrProj	evalEmp
	ILO	E101	25	Durand	100000	15/11/2019	45000	E085	9
	ILO	E105	39	Adam	100000	15/11/2019	43000	E085	
	ILO	E110	10	Rivera	100000	15/11/2019	41000	E085	8
	MAXI	E110	29	Rivera	200000	03/01/2021	41000	E155	

nomProj → budget, dateDebut, mgrProj

Clé  
(nomProj, idEmp)

idEmp → nomEmp, salEmp

Projet(#nomProj, #idEmp, heures, nomEmp, budget,  
dateDebut, salEmp, mgrProj, evalEmp)

nomProj, idEmp → heures

nomProj, idEmp → evalEmp

# Deuxième forme normale

---

*Une relation est en 2ième forme normale si :*

- *elle est en première forme normale*
- *les attributs non-clé dépendent de TOUTE la clé*

	nomProj	idEmp	heures	nomEmp	budget	dateDebut	salEmp	mgrProj	evalEmp
	ILO	E101	25	Durand	100000	15/11/2019	45000	E085	9
	ILO	E105	39	Adam	100000	15/11/2019	43000	E085	
	ILO	E110	10	Rivera	100000	15/11/2019	41000	E085	8
	MAXI	E110	29	Rivera	200000	03/01/2021	41000	E155	

# Deuxième forme normale

---

Une relation est en 2ième forme normale si :

- Elle est en 1ère forme normale
- Les attr. non-clé dépendent de TOUTE la clé

## Dépendances Fonctionnelles

1.  $\text{nomProj} \rightarrow \text{budget}, \text{dateDebut}, \text{mgrProj}$
2.  $\text{idEmp} \rightarrow \text{nomEmp}, \text{salEmp}$
3.  $\text{nomProj}, \text{idEmp} \rightarrow \text{heures}$
4.  $\text{nomProj}, \text{idEmp} \rightarrow \text{evalEmp}$

## Clé

- Clé candidate :  $(\text{nomProj}, \text{idEmp})$
- Clé primaire :  $(\text{nomProj}, \text{idEmp})$
- Attributs non-clé :  $\text{budget}, \text{dateDebut}, \text{mgrProj}, \text{salEmp}, \text{heures}, \text{evalEmp}$

Validation de la 2<sup>ème</sup> FN : DF1 et DF2 => la table n'est pas en 2<sup>ème</sup> Forme Normale

# Résolution : Deuxième forme normale

---

1.  $\text{nomProj} \rightarrow \text{budget}, \text{dateDebut}, \text{mgrProj}$
2.  $\text{idEmp} \rightarrow \text{nomEmp}, \text{salEmp}$
3.  $\text{nomProj}, \text{idEmp} \rightarrow \text{heures}$
4.  $\text{nomProj}, \text{idEmp} \rightarrow \text{evalEmp}$

DF1 => Table Projet

nomProj	budget	DateDebut	mgrProj
ILO	100000	15/11/2019	E085
ILO	100000	15/11/2019	E085
ILO	100000	15/11/2019	E085
MAXI	200000	03/01/2021	E155

Projet(#nomProj, budget, dateDebut, mgrProj)

DF2 => Table Emp

idEmp	nomEmp	salEmp
E101	Durand	45000
E105	Adam	43000
E110	Rivera	41000
E110	Rivera	41000

Emp(#idEmp, nomEmp, salEmp)

DF3 et DF4 => Table Détails

nomProj	idEmp	heures	evalEmp
ILO	E101	25	9
ILO	E105	39	
ILO	E110	10	8
MAXI	E110	29	

Détails(#idEmp=>Emp,  
#nomEmp=>Projet, heures, evalEmp)

# Troisième forme normale

*Une relation est en troisième forme normale si :*

- *elle est en deuxième forme normale*
- *tout attribut n'appartenant pas à une clé ne dépend QUE de la clé*

Num_immat	Marque	Modèle	Num_chassis
FZ 567 KL	Renault	Clio	
FT 777 PY	Peugeot	107	VPF35TYG3F 78945612
BB 444 JKI	Citroën	C3	
ER 876 MZ	Peugeot	108	

- Voiture(num\_immat, num\_chassis, modèle, marque)

- Num\_immat identifie un véhicule de façon unique
- Num\_chassis identifie un véhicule de façon unique
- Le modèle du véhicule détermine la marque
- modèle → marque
- num\_immat → num\_chassis, modèle, marque
- num\_chassis → num\_immat, modèle, marque
- 2 Clés candidates : Num\_immat et Num\_chassis
- 1 Clé primaire choisie parmi les 2 clés candidates :
- Num\_immat
- Attributs non-clé : modèle , marque

# Résolution

---

Table Voiture

Clé primaire : num\_immat

Clé étrangère : modèle

Num_immat	Modèle	Num_chassis
FZ 567 KL	Clio	
FT 777 PY	107	VPF35TYG3F 78945612
BB 444 JKI	C3	
ER 876 MZ	108	

Table Marque\_voiture

Clé primaire : Modèle

Modèle	Marque
Clio	Renault
107	Peugeot
C3	Citroën
108	Peugeot

# Propriétés de la décomposition en 3ème forme normale

---

Toute relation a au moins une décomposition en troisième forme normale

1. qui est sans perte d'information
2. qui préserve les dépendances fonctionnelles

# Formes normales

---

Toujours réaliser une conception qui respecte les 3 premières Formes normales

Sauf si...

Le coût de la décomposition est trop important

Tables respectant les trois 1ères Formes Normales

nomProj	budget	DateDebut	mgrProj
ILO	100000	15/11/2019	E085
ILO	100000	15/11/2019	E085
ILO	100000	15/11/2019	E085
MAXI	200000	03/01/2021	E155

	idEmp	nomEmp	salEmp
	E101	Durand	45000
	E105	Adam	43000
	E110	Rivera	41000
	E110	Rivera	41000

	nomProj	idEmp	heures	evalEmp
	ILO	E101	25	9
	ILO	E105	39	
	ILO	E110	10	8
	MAXI	E110	29	

Table avant décomposition

	nomProj	idEmp	heures	nomEmp	budget	dateDebut	salEmp	mgrProj	evalEmp
	ILO	E101	25	Durand	100000	15/11/2019	45000	E085	9
	ILO	E105	39	Adam	100000	15/11/2019	43000	E085	
	ILO	E110	10	Rivera	100000	15/11/2019	41000	E085	8
	MAXI	E110	29	Rivera	200000	03/01/2021	41000	E155	

# Tables et contraintes

---

# Exemples

---

```
42  CREATE TABLE booking_bkg (
43      bkg_id NUMBER(20) GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY,
44      bkg_date DATE DEFAULT CURRENT_DATE CONSTRAINT nn_bkg_date NOT NULL,
45      bkg_total_seat NUMBER(1) CONSTRAINT ck_total_seat CHECK(bkg_total_seat > 0),
46      bkg_cst_id NUMBER(20) CONSTRAINT nn_bkg_cst_id NOT NULL,
47      bkg_shw_id NUMBER(20) CONSTRAINT nn_bkg_shw_id NOT NULL,
48      bkg_tpr_id NUMBER(20) CONSTRAINT nn_bkg_tpr_id NOT NULL,
49      CONSTRAINT pk_bkg PRIMARY KEY(bkg_id));
50
51
52
53
54
55
56
57  ALTER TABLE booking_bkg ADD CONSTRAINT fk_bkg_cst_id
58      FOREIGN KEY(bkg_cst_id) REFERENCES customer_cst(cst_id);
59  ALTER TABLE booking_bkg ADD CONSTRAINT fk_bkg_shw_id
60      FOREIGN KEY(bkg_shw_id) REFERENCES show_shw(shw_id);
61  ALTER TABLE booking_bkg ADD CONSTRAINT fk_bkg_tpr_id
62      FOREIGN KEY(bkg_tpr_id) REFERENCES type_price_tpr(tpr_id);
63
```

# Principaux types Oracle

Type oracle	Signification/exemple
VARCHAR2(size)	Chaine de caractères de taille variable – le nombre de caractères doit être précisé - max : 4000
NUMBER(precision, scale)	Valeurs numériques Précision : de 1 à 38 (nombre de chiffres au total) Scale : de -84 à 127 (nombre de chiffres après la virgule) $123,89 \Rightarrow \text{NUMBER}(6,2) \Rightarrow 123,89$ $123,89 \Rightarrow \text{NUMBER}(6,1) \Rightarrow 123,9$ $123,89 \Rightarrow \text{NUMBER}(6,-2) \Rightarrow 100$
CHAR(size)	Chaine de caractères de taille fixe – le nombre de caractères doit être précisé - max : 2000

# Principaux types Oracle

---

Type oracle	Signification/exemple
CLOB	Character Large OBject
BLOB	Binary Large OBject
DATE	Du 1 janvier 4712 avant JC au 31 décembre 9999 ap JC Contient les champs Jour/mois/année – heure/minute/seconde Ne gère pas les fractions de secondes
TIMESTAMP(fractional_seconds)	Contient les champs Jour/mois/année – heure/minute/seconde Gère les fractions de secondes Fractional_seconds_precision : de 0 à 9, par défaut 6

# Désactivation et activation des contraintes

---

Désactivation des contraintes:

```
ALTER TABLE nom_table DISABLE CONSTRAINT nom_contrainte;
```

Activation des contraintes:

```
ALTER TABLE nom_table ENABLE CONSTRAINT nom_contrainte
```

# Partitionnement

---

MO_ID	MO_TITLE	MO_YEAR	MO_GENRE	MO_LENGTH	MO_ST_ID	MO_DIRECTOR	MO_ORIGINAL
6	Indiana Jones and the temple of doom	1984	action-adventure	118	3	4	5
8	King Kong	2005	action-adventure	188	-	-	-
7	Indiana Jones and the last crusade	1989	action-adventure	127	3	4	6
9	King Kong	1933	action-adventure	105	-	-	-
5	Indiana Jones and the raiders of the lost ark	1981	action-adventure	115	3	4	-
1	12 angry men	1957	drama	96	-	3	-
2	Gone with the wind	1939	epic romance	224	-	-	-
4	Titanic	1997	epic romance	194	1	1	-
3	Star wars	1977	space opera	121	-	-	-
10	The Empire strikes back	1980	space opera	124	-	-	3

10 rows returned in 0,01 seconds

[CSV Export](#)

COUNT(*)	MO_GENRE
2	epic romance
2	space opera
1	drama
5	action-adventure

4 rows returned in 0,00 seconds

# GROUP BY

---

```
SELECT COUNT(*) , mo_genre  
FROM movie  
GROUP BY mo_genre;
```

# Sélection des groupes

---

Calculer le nombre de films par genre pour les groupes comportant au moins 2 valeurs

```
SELECT COUNT(*) , mo_genre  
FROM movie  
GROUP BY mo_genre  
HAVING COUNT(*) >= 2;
```

COUNT(*)	MO_GENRE
2	epic romance
2	space opera
5	action-adventure

3 rows returned in 0,00 seconds

# La forme générale d'une requête utilisant une fonction de groupe

---

```
SELECT      colonne, fonction_g
FROM        table
[WHERE      condition]
[GROUP BY   colonne]
[HAVING     condition]
[ORDER BY   colonne] ;
```

# GROUP BY plusieurs colonnes

```
SELECT mo_genre, ms_name,  
       ROUND(AVG(mo_length),2), COUNT(*)  
FROM moviestar  
INNER JOIN starsin  
        ON ms_id = si_ms_id  
INNER JOIN movie  
        ON mo_id = si_mo_id  
GROUP BY mo_genre,  
         ms_name;
```

MO_GENRE	MS_NAME	ROUND(AVG(MO_LENGTH),2)	COUNT(*)
epic romance	Leonardo DI CAPRIO	194	1
drama	Henry FONDA	96	1
space opera	Harrison FORD	121	1
epic romance	Kate WINSLET	194	1
action-adventure	Harrison FORD	140,33	3
epic romance	Vivien LEIGH	224	1
action-adventure	Sean CONNERY	118	1
action-adventure	Naomie WATTS	188	1

# Séquences

---

# Séquence

---

Clés artificielles

Générer automatiquement des valeurs numériques uniques

Une séquence

- Est un objet de la base de données
- Est créé indépendamment des tables
- Peut être partagé par plusieurs utilisateurs

```
CREATE TABLE moviestar (
    ms_id NUMBER(4) GENERATED BY DEFAULT AS IDENTITY (START WITH 10 INCREMENT BY 1),
    ms_name VARCHAR2(20),
    ms_address VARCHAR2(20),
    ms_gender CHAR(1) DEFAULT 'F'
        CONSTRAINT ck_ms_gender CHECK (ms_gender IN ('M', 'F')),
    ms_birthdate DATE,
    CONSTRAINT pk_moviestar PRIMARY KEY (ms_id)
);
```

Colonne IDENTITY  
=> Oracle crée une séquence

```
INSERT INTO moviestar(ms_name, ms_birthdate)
VALUES( 'Kate WINSLET',
       TO_DATE('05/10/1975', 'DD/MM/YYYY'));
```

A l'insertion la colonne est omise et la valeur est générée

```
SELECT ms_id, ms_name, ms_gender
FROM moviestar;
```

Résultat du SELECT :

```
-----  
10 Kate WINSLET      F  
-----  
SELECT sequence_name
FROM user_sequences;
```

Résultat du SELECT :

```
-----  
ISEQ$$_75411
```