

L'information incomplète dans SQL

Bases de données

Amélie Gheerbrant
IRIF, Université Paris Diderot
amelie@irif.fr

La valeur Null

- Valeur de données Null : marqueur multi-fonction utilisé dès qu'il faut représenter qu'une information est manquante
 - ▶ source majeure de problèmes et d'incohérences

L'information incomplète dans SQL

“... this topic cannot be described in a manner that is simultaneously both comprehensive and comprehensible”

“Those SQL features are ... fundamentally at odds with the way the world behaves”

C. Date & H. Darwin, 'A Guide to SQL Standard'

“If you have any nulls in your database, you're getting wrong answers to some of your queries. What's more, you have no way of knowing, in general, just which queries you're getting wrong answers to; all results become suspect. You can never trust the answers you get from a database with nulls”

C. Date, 'Database in Depth'

Qu'est-ce que ça signifie Null ?

- Dépend du contexte :
 - ▶ Valeur manquante : il y a une valeur, mais **inconnue** pour le moment
 - ▶ Non applicable : il n'y a pas de valeur (**non définie**)
- Comportement :
 - ▶ **Constante** : comme n'importe quelle autre valeur
 - ▶ **Inconnu** : une nouvelle valeur de vérité (true, false, unknown)
- « Méta » incomplétude :
 - ▶ la signification de NULL dépend de l'usage qui en est fait dans un certain contexte

Valeur manquante versus non applicable

Personne		
<u>ID</u>	nom	instrument
1	Lisa	Null
2	Bart	Null

Valeur manquante versus non applicable

Personne		
<u>ID</u>	nom	instrument
1	Lisa	Null
2	Bart	Null

- Est-ce que Lisa joue d'un instrument ?
- Est-ce que Bart joue d'un instrument ?

Conception de schéma et valeur NULL

Personne			
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument
1	Lisa	true	Null
2	Bart	false	Null

- Est-ce que Lisa joue d'un instrument ?
- Est-ce que Bart joue d'un instrument ?

Conception de schéma et valeur NULL

Personne				
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument	
1	Lisa	true	Null	i.e. inconnu
2	Bart	false	Null	i.e. non applicable

- Est-ce que Lisa joue d'un instrument ?
- Est-ce que Bart joue d'un instrument ?

Conception de schéma et valeur NULL

Personne			
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument
1	Lisa	true	Null <i>i.e. inconnu</i>
2	Bart	false	Null <i>i.e. non applicable</i>

- Et si on voulait exclure la valeur NULL de instrument mais seulement lorsque la valeur de musicien est true ?
 - ▶ spécifier instrument NOT NULL n'est pas adapté dans ce cas
 - ▶ il faut une contrainte plus fine

Conception de schéma et valeur NULL

Personne			
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument
1	Lisa	true	Null <i>i.e. inconnu</i>
2	Bart	false	Null <i>i.e. non applicable</i>

- Pour exclure la valeur NULL de instrument lorsque la valeur de musicien est true, on pourrait utiliser :
 - ▶ CHECK (NOT (musicien='true' AND instrument IS NULL))

Conception de schéma et valeur NULL

Personne			
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument
1	Lisa	true	Null i.e. inconnu
2	Bart	false	Null i.e. non applicable

- Mais il serait raisonnable d'exclure aussi les cas dans lesquels musicien est false mais instrument n'est pas NULL :
 - ▶ CHECK (NOT (musicien='false' AND instrument IS NOT NULL))

Conception de schéma et valeur NULL

Personne			
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument
1	Lisa	NULL	saxophone
2	Bart	NULL	NULL

- D'après les valeurs de la seconde colonne, on ne sait pas si Bart et Lisa sont musiciens
 - ▶ NULL dans la colonne musicien représente une **valeur manquante**
 - ▶ mais alors, que représente NULL dans la colonne instrument ? !

Conception de schéma et valeur NULL

Personne			
<u>ID</u>	nom	musicien	instrument
1	Lisa	NULL	saxophone
2	Bart	NULL	NULL

- D'après les valeurs de la seconde colonne, on ne sait pas si Bart et Lisa sont musiciens
 - ▶ NULL dans la colonne musicien représente une **valeur manquante**
 - ▶ mais alors, que représente NULL dans la colonne instrument ? !
- Et que représente la valeur saxophone dans instrument ?!
 - ▶ Exclure ce genre de cas avec CHECK
CHECK (NOT (musicien='true' AND instrument IS NULL))
 - ▶ Déclarer musicien comme NOT NULL

Conception de schéma et valeur NULL

Règle de bonne pratique : détacher les colonnes facultatives
(élimination des valeurs non applicables)

Personne	
<u>ID</u>	nom
1	Lisa
2	Bart

Musicien	
<u>ID</u>	instrument
1	saxophone

- + contraintes de clef étrangère et NOT NULL :
 - ▶ Musicien(ID) references Personne(ID)
 - ▶ instrument NOT NULL

Contraintes et valeur NULL

- Les NULL ne sont pas autorisés dans les clefs primaires
 - ▶ CREATE TABLE R (A INT PRIMARY KEY);
 - ▶ INSERT INTO R VALUES (NULL);
 - ▶ **ERROR : null value in column "a" violates not-null constraint**
- En revanche, les NULL se comportent comme des valeurs distinctes (bien que manquantes...) avec UNIQUE
 - ▶ CREATE TABLE R (A INT UNIQUE, B INT);
 - ▶ INSERT INTO R VALUES (NULL, 1);

R	
A	B
NULL	1

Contraintes et valeur NULL

- Les NULL ne sont pas autorisés dans les clefs primaires
 - ▶ CREATE TABLE R (A INT PRIMARY KEY);
 - ▶ INSERT INTO R VALUES (NULL);
 - ▶ **ERROR : null value in column "a" violates not-null constraint**
- En revanche, les NULL se comportent comme des valeurs distinctes (bien que manquantes...) avec UNIQUE
 - ▶ CREATE TABLE R (A INT UNIQUE, B INT);
 - ▶ INSERT INTO R VALUES (NULL, 1);
 - ▶ INSERT INTO R VALUES (NULL, 1);

R	
A	B
NULL	1
NULL	1

Contraintes et valeur NULL

- Rappel : la contrainte de clef primaire impose que le résultat de cette requête soit toujours vide

```
SELECT R1.A FROM R R1, R R2
WHERE R1.A=R2.A AND (R1.B<>R2.B)
UNION
SELECT A FROM R WHERE A IS NULL;
```

- Rappel : la contrainte UNIQUE impose que le résultat de cette requête soit toujours vide

```
SELECT R1.A FROM R R1, R R2
WHERE R1.A=R2.A AND (R1.B<>R2.B);
```

- ▶ Ici $R1.A=R2.A$ n'est ni true, ni false, mais **unknown**

Contraintes et valeur NULL

R	
<u>A</u>	<u>B</u>
1	1

S	
A	B
1	NULL

Contrainte de clef étrangère :
S(A,B) REFERENCES R(A,B)
la contrainte est satisfaite

- Rappel : la contrainte de clef étrangère impose que le résultat de cette requête soit toujours vide

```
SELECT A, B FROM S  
WHERE A NOT IN (SELECT A FROM R)  
OR  
B NOT IN (SELECT B FROM R);
```
- Or ici `NULL NOT IN (SELECT B FROM R)` n'est ni true ni false, mais **unknown**

Contraintes et valeur NULL

```
CREATE TABLE article (  
    id integer primary key,  
    nom varchar(25) not null,  
    prix decimal(7,2),  
    prix_solde decimal(7,2),  
CHECK (prix_solde < prix)  
);
```

Article			
<u>ID</u>	nom	prix	prix_solde
8	pantalon	99.9	59.95
5	pull	40	26
3	veste	120	79.95
9	chemise	20	NULL

- Rappel : la contrainte CHECK impose que le résultat de cette requête soit toujours vide

```
SELECT * FROM Article
```

```
WHERE prix_solde >= prix ;
```

- ▶ La dernière ligne est admise par la clause CHECK
- ▶ En revanche `SELECT * FROM Article WHERE prix_solde < prix ;` sélectionne toutes les lignes sauf la dernière

Rappel : maintien de l'intégrité référentielle

Prévoir les problèmes en amont :

```
CREATE TABLE Seance
```

```
(id_seance serial PRIMARY KEY
```

```
titre VARCHAR(30), FOREIGN KEY REFERENCES Film(titre)
```

```
cinema VARCHAR(30)
```

```
ON DELETE SET NULL
```

```
ON UPDATE CASCADE
```

```
);
```

Cette déclaration force :

- ▶ à répercuter l'effacement d'un tuple dans Film en rendant NULL tous les champs titre de Séance qui avaient pour valeur celle du titre effacé
- ▶ à répercuter la mise à jour d'un tuple dans Film (pour ce qui concerne le champ titre) en opérant la même mise à jour dans les tuples de Seance concernés

Rappel : maintien de l'intégrité référentielle

Prévoir les problèmes en amont :

```
CREATE TABLE Seance
```

```
(id_seance serial PRIMARY KEY
```

```
titre VARCHAR(30), FOREIGN KEY REFERENCES Film(titre)
```

```
cinema VARCHAR(30)
```

```
ON DELETE SET NULL
```

```
ON UPDATE CASCADE
```

```
);
```

Cette déclaration force :

- ▶ à répercuter l'effacement d'un tuple dans Film en rendant NULL tous les champs titre de Séance qui avaient pour valeur celle du titre effacé 

pas de problème

- ▶ à répercuter la mise à jour d'un tuple dans Film (pour ce qui concerne le champ titre) en opérant la même mise à jour dans les tuples de Seance concernés

Valeur NULL et opérations arithmétiques

```
SELECT 1+NULL AS somme, 1-NULL AS diff, 1 * NULL AS mult, 1/NULL AS div ;
```

somme	diff	mult	div
NULL	NULL	NULL	NULL

- Toute opération arithmétique mettant en jeu un NULL a pour résultat NULL

Valeur NULL et opérations arithmétiques

```
SELECT 1+NULL AS somme, 1-NULL AS diff, 1 * NULL AS mult, 1/NULL AS div, NULL/0 AS div_zero ;
```

somme	diff	mult	div	div_zero
NULL	NULL	NULL	NULL	NULL

- En fait, même le résultat de la division de NULL par 0 retourne NULL !
 - ▶ pas d'erreur liée à la division par 0 ici
 - ▶ NULL est traité comme **non applicable** (indéfini)

Valeur NULL et agrégation

R
A
0
NULL
1
NULL

Les opérateurs d'agrégation ignorent NULL

```
SELECT min(A) as min, max(A) as max, count(A) as count, sum(A) as somme,  
cast(avg(A) as numeric(2,1)) FROM R ;
```

min	max	count	somme	moyenne
0	1	2	1	0.5

Valeur NULL et agrégation

R
A
0
NULL
1
NULL

Les opérateurs d'agrégation ignorent NULL

- ▶ une exception : **COUNT(*)**

```
SELECT min(A) as min, max(A) as max, count(A) as count, sum(A) as somme,  
cast(avg(A) as numeric(2,1)), COUNT(*) as count_star FROM R ;
```

min	max	count	somme	moyenne	count_star
0	1	2	1	0.5	4

Valeur NULL et agrégation

R
A
0
NULL
1

Le calcul d'un agrégat sur un multi-ensemble vide retourne NULL

```
SELECT min(A) as min, max(A) as max, count(A) as count, sum(A) as somme,  
avg(A) as moyenne FROM R WHERE A=2 ;
```

min	max	count	somme	moyenne
NULL	NULL	0	NULL	NULL

Sémantique de ces NULL : valeurs **non applicables**

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
1	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT SELECT * FROM S ;`

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
1	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT SELECT * FROM S ;`
- Réponse :
 - ▶ Q1 retourne {1, NULL}

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
1	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT SELECT * FROM S ;`
- Réponse :
 - ▶ Q1 retourne {1, NULL}
 - ▶ Q2 retourne {NULL}

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
1	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT SELECT * FROM S ;`
- Réponse :
 - ▶ Q1 retourne { 1, NULL }
 - ▶ Q2 retourne { NULL }
 - ▶ Q3 retourne { 1 }

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
1	
NULL	

- Que retournent :

- ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION SELECT * FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT SELECT * FROM S ;`
- ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT SELECT * FROM S ;`

- Réponse :

- ▶ Q1 retourne {1, NULL}
- ▶ Q2 retourne {NULL}
- ▶ Q3 retourne {1}

Dans les opérations ensemblistes, les NULL sont donc traités comme n'importe quelle autre valeur

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
NULL	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT ALL SELECT * FROM S ;`

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
NULL	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT ALL SELECT * FROM S ;`
- Réponse :
 - ▶ Q1 retourne {1, NULL, NULL, NULL}

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
NULL	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT ALL SELECT * FROM S ;`
- Réponse :
 - ▶ Q1 retourne {1, NULL, NULL, NULL}
 - ▶ Q2 retourne {NULL}

Valeur NULL et opérations ensemblistes

R	S
A	A
1	NULL
NULL	
NULL	

- Que retournent :
 - ▶ Q1 : `SELECT * FROM R UNION ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q2 : `SELECT * FROM R INTERSECT ALL SELECT * FROM S ;`
 - ▶ Q3 : `SELECT * FROM R EXCEPT ALL SELECT * FROM S ;`
- Réponse :
 - ▶ Q1 retourne { 1, NULL, NULL, NULL }
 - ▶ Q2 retourne { NULL }
 - ▶ Q3 retourne { 1, NULL }

Valeur NULL dans les conditions de sélection

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

• Que retournent :

- ▶ Q1 : **SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A ;**
- ▶ Q2 : **SELECT * FROM R, S WHERE R.A<>S.A ;**
- ▶ Q3 : **SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A OR R.A<>S.A ;**

R	S	=	R.A	S.A
A	A		1	NULL
1	NULL		NULL	NULL
NULL				

Valeur NULL dans les conditions de sélection

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

Le résultat de chacune de ces trois requêtes est vide

• Que retournent :

- ▶ Q1 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A ;`
- ▶ Q2 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A<>S.A ;`
- ▶ Q3 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A OR R.A<>S.A ;`

R	S	=	R.A	S.A
A	A	=	1	NULL
1	NULL		NULL	NULL
NULL				

Valeur NULL et comparaisons

- Que retourne :
 - ▶ `SELECT 1=NULL AS resultat ;`

Valeur NULL et comparaisons

- Que retourne :
 - ▶ `SELECT 1=NULL AS resultat ;`

résultat
NULL

- Il ne s'agit pas d'un résultat indéterminé, mais d'une valeur de vérité :
 - ▶ `UNKNOWN`

Valeur NULL et comparaisons

- `SELECT 1=NULL AS resultat ;`

résultat
NULL

- Il ne s'agit pas d'un résultat indéterminé, mais d'une valeur de vérité :
 - ▶ UNKNOWN

- `SELECT 1=NULL OR TRUE AS resultat ;`

résultat
true

Valeur NULL et comparaisons

- `SELECT 1=NULL OR TRUE AS resultat ;`

résultat
true

- En revanche `SELECT NULL/1 OR TRUE AS resultat ;` renvoie :
 - ▶ `ERROR: argument of OR must be type boolean, not type integer`

Valeur NULL et évaluation des conditions de sélection

- SQL utilise trois valeurs de vérité : **true** (t), **false** (f), **unknown** (u)
 - ▶ toute comparaison (à l'exception de IS [NOT] NULL et EXISTS) dont l'un des arguments est **NULL** est évalué **unknown**

Valeur NULL et évaluation des conditions de sélection

- SQL utilise trois valeurs de vérité : **true** (t), **false** (f), **unknown** (u)
 - ▶ toute comparaison (à l'exception de IS [NOT] NULL et EXISTS) dont l'un des arguments est **NULL** est évalué **unknown**
 - ▶ les valeurs de vérité assignées à chaque comparaison se propagent via les tables de vérité suivantes :

AND	t	f	u
t	t	f	u
f	f	f	f
u	u	f	u

OR	t	f	u
t	t	t	t
f	t	f	u
u	t	u	u

	NOT
t	f
f	t
u	u

Valeur NULL et évaluation des conditions de sélection

- SQL utilise trois valeurs de vérité : **true** (t), **false** (f), **unknown** (u)
 - ▶ toute comparaison (à l'exception de IS [NOT] NULL et EXISTS) dont l'un des arguments est **NULL** est évalué **unknown**
 - ▶ les valeurs de vérité assignées à chaque comparaison se propagent via les tables de vérité suivantes :

AND	t	f	u
t	t	f	u
f	f	f	f
u	u	f	u

OR	t	f	u
t	t	t	t
f	t	f	u
u	t	u	u

	NOT
t	f
f	t
u	u

- ▶ les tuples retournés sont ceux pour lesquels la condition est évaluée **true**

Valeur NULL dans les conditions de sélection (revisitées)

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

• Que retournent :

- ▶ Q1 : **SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A ;**
- ▶ Q2 : **SELECT * FROM R, S WHERE R.A<>S.A ;**
- ▶ Q3 : **SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A OR R.A<>S.A ;**

R	S	=	R.A	S.A
A	A		1	NULL
1	NULL		NULL	NULL
NULL				

Valeur NULL dans les conditions de sélection (revisitées)

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

• Que retournent :

- ▶ Q1 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A ;`
- ▶ Q2 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A<>S.A ;`
- ▶ Q3 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A OR R.A<>S.A ;`

R.A	S.A
1	NULL
NULL	NULL

R.A=S.A
unknown
unknown

Valeur NULL dans les conditions de sélection (revisitées)

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

• Que retournent :

- ▶ Q1 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A ;`
- ▶ Q2 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A<>S.A ;`
- ▶ Q3 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A OR R.A<>S.A ;`

R.A	S.A
1	NULL
NULL	NULL

R.A=S.A
unknown
unknown

R.A<>S.A
unknown
unknown

Valeur NULL dans les conditions de sélection (revisitées)

R
A
1
NULL

S
A
NULL

R.A	S.A
1	NULL
NULL	NULL

• Que retournent :

- ▶ Q1 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A ;`
- ▶ Q2 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A<>S.A ;`
- ▶ Q3 : `SELECT * FROM R, S WHERE R.A=S.A OR R.A<>S.A ;`

R.A=S.A
unknown
unknown

R.A<>S.A
unknown
unknown

R.A=S.A OR R.A <> S.A
unknown
unknown

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Sur une base de données sans NULL, Q1 et Q2 retournent le même résultat

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R`
`INTERSECT`
`SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A`
`FROM R, S`
`WHERE R.A=S.A ;`

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Sur une base de données sans NULL, Q1 et Q2 retournent le même résultat

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
INTERSECT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R, S
WHERE R.A=S.A ;`

En revanche **en présence de NULL**, pas forcément...

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Sur une base de données sans NULL, Q1 et Q2 retournent le même résultat

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
INTERSECT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R, S
WHERE R.A=S.A ;`

En revanche **en présence de NULL**, pas forcément...

- ▶ Q1 retourne {NULL}
- ▶ Q2 retourne la table vide

R	S
A	A
NULL	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Sur une base de données sans NULL, Q1 et Q2 retournent le même résultat

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R`
`INTERSECT`
`SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A`
`FROM R, S`
`WHERE R.A=S.A ;`

En revanche **en présence de NULL**, pas forcément...

- ▶ Q1 retourne {NULL}
- ▶ Q2 retourne la table vide

R	S
A	A
NULL	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Nous avons vu trois manières (a priori équivalentes) d'exprimer la négation

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R`
`EXCEPT`
`SELECT S.A FROM S;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A`
`FROM R`
`WHERE NOT EXISTS (`
`SELECT *`
`FROM S`
`WHERE S.A=R.A);`
- ▶ Q3 : `SELECT DISTINCT R.A`
`FROM R`
`WHERE R.A NOT IN (`
`SELECT S.A`
`FROM S);`

R
A
1
NULL

S
A
NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Nous avons vu trois manières (a priori équivalentes) d'exprimer la négation

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
EXCEPT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE NOT EXISTS (
SELECT *
FROM S
WHERE S.A=R.A) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A NOT IN (
SELECT S.A
FROM S) ;`

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

- ▶ Q1 retourne {1}

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Nous avons vu trois manières (a priori équivalentes) d'exprimer la négation

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
EXCEPT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE NOT EXISTS (
SELECT *
FROM S
WHERE S.A=R.A) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A NOT IN (
SELECT S.A
FROM S) ;`

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

- ▶ Q1 retourne {1}
- ▶ Q2 retourne {1, NULL}

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Nous avons vu trois manières (a priori équivalentes) d'exprimer la négation

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
EXCEPT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE NOT EXISTS (
SELECT *
FROM S
WHERE S.A=R.A) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A NOT IN (
SELECT S.A
FROM S) ;`

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

- ▶ Q1 retourne {1}
- ▶ Q2 retourne {1, NULL}
- ▶ Q3 retourne {}

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Trois manières (a priori équivalentes) de retourner les films les plus longs

- ▶ Q1 : `SELECT F1.titre FROM Films F1 WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Films F2 WHERE F2.duree > F1.duree) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree = (SELECT MAX(duree) FROM Films) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree >= ALL (SELECT duree FROM Films) ;`

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Trois manières (a priori équivalentes) de retourner les films les plus longs

- ▶ Q1 : `SELECT F1.titre FROM Films F1 WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Films F2 WHERE F2.duree > F1.duree) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree = (SELECT MAX(duree) FROM Films) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree >= ALL (SELECT duree FROM Films) ;`
- ▶ Q1 retourne {Les Créatures, Sans toit ni loi}

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Trois manières (a priori équivalentes) de retourner les films les plus longs

- ▶ Q1 : `SELECT F1.titre FROM Films F1 WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Films F2 WHERE F2.duree > F1.duree) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree = (SELECT MAX(duree) FROM Films) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree >= ALL (SELECT duree FROM Films) ;`
- ▶ Q1 retourne {Les Créatures, Sans toit ni loi}
- ▶ Q2 retourne {Les Créatures}

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

Trois manières (a priori équivalentes) de retourner les films les plus longs

- ▶ Q1 : `SELECT F1.titre FROM Films F1 WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM Films F2 WHERE F2.duree > F1.duree) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree = (SELECT MAX(duree) FROM Films) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree >= ALL (SELECT duree FROM Films) ;`
- ▶ Q1 retourne {Les Créatures, Sans toit ni loi}
- ▶ Q2 retourne {Les Créatures}
- ▶ Q3 retourne {}

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

- ▶ Q1 : `SELECT F1.titre FROM Films F1`
`WHERE NOT EXISTS (`
`SELECT * FROM Films F2`
`WHERE F2.duree > F1.duree) ;`

En plus des réponses attendues on obtiendra tous les films dont la durée est inconnue. La valeur de durée étant NULL, la condition `F2.durée > F1.durée` vaut UNKNOWN et l'ensemble entre parenthèses est vide. Le prédicat NOT EXISTS est évalué à true et le tuple est retenu.

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

- ▶ Q3 : `SELECT titre FROM Films`
`WHERE duree >=ALL (`
`SELECT duree`
`FROM Films) ;`

Aucun film ne sera retourné. La valeur de durée étant NULL, la condition durée > NULL vaut UNKNOWN quelque soit la valeur de duree et la condition >=ALL est évalué à false quel que soit le tuple considéré.

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Valeur NULL et équivalence de requêtes

- En présence de NULL, la somme ne semble pas toujours distributive...
 - ▶ $SUM(A+B)$ n'est pas nécessairement égal à $SUM(A)+SUM(B)$

ACTIVITE				
CODE_ACTIV	INTITULE	TITULAIRE	(H_COURS)	(H_TP)
INFO 1232	Java	PHE	30	15
INFO 1241	Labo prog.	PHE		45
INFO 2101	BD	JLH	30	
INFO 2111	Projet qualité	NHA		30
INFO 2120	Modélisation	JLH	20	10
INFO 2213	Conception	VEN	45	
INFO 2214	Mise en œuvre	VEN	60	
INFO 2231	Labo gestion	NHA		45

Valeur NULL et équivalence de requêtes

- En présence de NULL, la somme ne semble pas toujours distributive...
 - ▶ $SUM(A+B)$ n'est pas nécessairement égal à $SUM(A)+SUM(B)$

ACTIVITE				
CODE_ACTIV	INTITULE	TITULAIRE	(H_COURS)	(H_TP)
INFO 1232	Java	PHE	30	15
INFO 1241	Labo prog.	PHE		45
INFO 2101	BD	JLH	30	
INFO 2111	Projet qualité	NHA		30
INFO 2120	Modélisation	JLH	20	10
INFO 2213	Conception	VEN	45	
INFO 2214	Mise en œuvre	VEN	60	
INFO 2231	Labo gestion	NHA		45

- ▶ Q1 : `SELECT TITULAIRE, SUM(H_COURS)+SUM(H_TP) AS CHARGE`
`FROM ACTIVITE`
`GROUP BY TITULAIRE ;`

TITULAIRE	CHARGE
JLH	60
NHA	
PHE	90
VEN	

Valeur NULL et équivalence de requêtes

- En présence de NULL, la somme ne semble pas toujours distributive...
 - ▶ $SUM(A+B)$ n'est pas nécessairement égal à $SUM(A)+SUM(B)$

ACTIVITE				
CODE_ACTIV	INTITULE	TITULAIRE	(H_COURS)	(H_TP)
INFO 1232	Java	PHE	30	15
INFO 1241	Labo prog.	PHE		45
INFO 2101	BD	JLH	30	
INFO 2111	Projet qualité	NHA		30
INFO 2120	Modélisation	JLH	20	10
INFO 2213	Conception	VEN	45	
INFO 2214	Mise en œuvre	VEN	60	
INFO 2231	Labo gestion	NHA		45

- ▶ Q1 : `SELECT TITULAIRE, SUM(H_COURS+H_TP) AS CHARGE`
`FROM ACTIVITE`
`GROUP BY TITULAIRE ;`

TITULAIRE	CHARGE
JLH	30
NHA	
PHE	45
VEN	

Valeur NULL et résultats de requêtes problématiques

- Imaginons que la BD du système de défense antimissile de l'OTAN recense des missiles ciblant des villes à protéger, ainsi que le lancement de missiles anti balistiques envoyés pour les intercepter
 - ▶ Requête : y a-t-il un missile qui cible une ville à protéger mais n'a pas encore été intercepté ?

Missiles	
id_m	cible
M1	Paris
M2	Londres
M3	Berlin

```
SELECT M.id_m, M.cible
```

```
FROM Missiles M
```

```
WHERE M.id_m NOT IN
```

```
( SELECT I.missile FROM Intercepte I
```

```
WHERE statut = 'actif' );
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Valeur NULL et résultats de requêtes problématiques

- Imaginons que la BD du système de défense antimissile de l'OTAN recense des missiles ciblant des villes à protéger, ainsi que le lancement de missiles anti balistiques envoyés pour les intercepter
 - ▶ Requête : y a-t-il un missile qui cible une ville à protéger mais n'a pas encore été intercepté ?

Missiles	
id_m	cible
M1	Paris
M2	Londres
M3	Berlin

```
SELECT M.id_m, M.cible
```

```
FROM Missiles M
```

```
WHERE M.id_m NOT IN
```

```
( SELECT I.missile FROM Intercepte I
```

```
WHERE statut = 'actif' );
```

Un missile anti balistique a été envoyé, mais sa cible n'a pas été entrée dans la BD

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Valeur NULL et résultats de requêtes problématiques

- La requête **retourne l'ensemble vide** car l'évaluation de `M2 NOT IN {M1, NULL}` et `M3 NOT IN {M1, NULL}` donne UNKNOWN
- Mais ni M2 ni M3 n'ont été interceptés...
 - ▶ Requête : y a-t-il un missile qui cible une ville à protéger mais n'a pas encore été intercepté ?

```
SELECT M.id_m, M.cible
```

```
FROM Missiles M
```

```
WHERE M.id_m NOT IN
```

```
( SELECT I.missile FROM Intercepte I
```

```
WHERE statut = 'actif' );
```

Missiles	
id_m	cible
M1	Paris
M2	Londres
M3	Berlin

Un missile anti balistique a été envoyé, mais sa cible n'a pas été entrée dans la BD

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

Les choses semblent vraiment absurdes...

Même le résultat de la requête suivante (apparemment tautologique) est suspect :

```
SELECT missile  
FROM Intercepte  
WHERE missile='M1' OR missile <>'M1';
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

En fait, `SELECT missile` n'est pas l'union de
`FROM Intercepte ;`

```
SELECT missile
FROM Intercepte
WHERE missile='M1' ;
```

et

```
SELECT missile
FROM Intercepte
WHERE missile<>'M1' ;
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

En présence de NULL il est crucial de toujours bien distinguer dans les requêtes les cas avec et sans NULL :

```
SELECT missile  
FROM Intercepte  
WHERE missile='M1' OR missile <>'M1' OR missile IS NULL ;
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

En présence de NULL il est crucial de toujours bien distinguer dans les requêtes les cas avec et sans NULL :

```
SELECT missile  
FROM Intercepte  
WHERE missile='M1' OR missile <>'M1' OR missile IS NULL ;
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

En présence de NULL il est crucial de toujours bien distinguer dans les requêtes les cas avec et sans NULL :

```
SELECT missile
```

```
FROM Intercepte
```

```
WHERE missile='M1' OR missile <>'M1' OR missile IS NULL ;
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

ATTENTION : ne jamais utiliser =NULL à la place de IS NULL
(la comparaison n'évalue **jamais** à true)

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

- Imaginons que la BD du système de défense antimissile de l'OTAN recense des missiles ciblant des villes à protéger, ainsi que le lancement de missiles anti balistiques envoyés pour les intercepter
 - ▶ Requête : y a-t-il un missile qui cible une ville à protéger mais n'a pas encore été intercepté ?

Missiles	
id_m	cible
M1	Paris
M2	Londres
M3	Berlin

```
SELECT M.id_m, M.cible
```

```
FROM Missiles M
```

```
WHERE M.id_m NOT IN
```

```
( SELECT I.missile FROM Intercepte I
```

```
WHERE statut = 'actif'
```

```
AND I.missile IS NOT NULL );
```

Intercepte		
id_i	missile	statut
I1	M1	actif
I2	NULL	actif

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

Trois manières équivalentes de retourner les films les plus longs

- ▶ Q1 : `SELECT F1.titre FROM Films F1 WHERE F1.duree IS NOT NULL AND NOT EXISTS (SELECT * FROM Films F2 WHERE F2.duree > F1.duree) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree = (SELECT MAX(duree) FROM Films) ;`
- ▶ Q3 : `SELECT titre FROM Films WHERE duree >= ALL (SELECT duree FROM Films WHERE duree IS NOT NULL) ;`

Films		
titre	réalisateur	durée
Les Créatures	Varda	92
Cléo de 5 à 7	Varda	90
Sans toit ni loi	Varda	NULL

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

Trois manières équivalentes d'exprimer la négation

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
EXCEPT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A IS NOT NULL
AND NOT EXISTS (
SELECT *
FROM S WHERE S.A=R.A) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A NOT IN (
SELECT S.A FROM S
WHERE S.A IS NOT NULL) ;`

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

C.f. : « *Making SQL queries Correct on Incomplete Databases : a Feasibility Study* »
PODS'16 (Guagliardo, Libkin)

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

Trois manières équivalentes d'exprimer la négation

- ▶ Q1 : `SELECT R.A FROM R
EXCEPT
SELECT S.A FROM S ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A IS NOT NULL
AND NOT EXISTS (
SELECT *
FROM S WHERE S.A=R.A) ;`
- ▶ Q2 : `SELECT DISTINCT R.A
FROM R
WHERE R.A NOT IN (
SELECT S.A FROM S
WHERE S.A IS NOT NULL) ;`

R	S
A	A
1	NULL
NULL	

C.f. : « *Making SQL queries Correct on Incomplete Databases : a Feasibility Study* »
PODS'16 (Guagliardo, Libkin)

Comment éviter les pièges de la valeur NULL ?

- Cas non traité dans PODS'16 :

SELECT TITULAIRE, SUM(CHARGE) AS CHARGE

FROM (SELECT TITULAIRE, SUM(H_COURS) AS CHARGE

FROM ACTIVITE

GROUP BY TITULAIRE

UNION ALL

SELECT TITULAIRE, SUM(H_TP) AS CHARGE

FROM ACTIVITE

GROUP BY TITULAIRE) AS HEURES

GROUP BY TITULAIRE ;

TITULAIRE	CHARGE
JLH	60
NHA	75
PHE	90
VEN	105

ACTIVITE				
CODE_ACTIV	INTITULE	TITULAIRE	(H_COURS)	(H_TP)
INFO 1232	Java	PHE	30	15
INFO 1241	Labo prog.	PHE		45
INFO 2101	BD	JLH	30	
INFO 2111	Projet qualité	NHA		30
INFO 2120	Modélisation	JLH	20	10
INFO 2213	Conception	VEN	45	
INFO 2214	Mise en œuvre	VEN	60	
INFO 2231	Labo gestion	NHA		45

Les expressions de calcul

- Une expression de type numérique, chaîne de caractères ou encore temporel est évaluée à NULL si l'un de ses arguments est NULL
 - ▶ $A+B+C$ vaut NULL si A ou B ou C vaut NULL
 - ▶ `recette - (SELECT budget FROM ... WHERE ...)` vaut NULL si la sous requête FROM-WHERE correspond à l'ensemble vide
 - ▶ `cast(attribut AS varchar(10))` vaut NULL si attribut vaut NULL
 - ▶ `Mr || nom` vaut NULL si nom vaut NULL
 - ▶ `budget - budget` vaut NULL si budget vaut NULL

La fonction PostgreSQL coalesce

- La fonction coalesce accepte un nombre arbitraire d'arguments et retourne le premier de ses arguments non NULL

```
CREATE TABLE article (  
    id integer primary key,  
    nom varchar(25) not null,  
    prix decimal(7,2),  
    reduction decimal(7,2),  
CHECK (reduction < prix)  
);
```

Article			
<u>ID</u>	nom	prix	reduction
8	pantalon	99.9	59.95
5	pull	40	26
3	veste	120	79.95
9	chemise	20	NULL

```
SELECT nom, (prix-reduction) as prix_net  
FROM Article ;
```

retourne {(pantalon, 39.95), (pull, 14), (veste, 40.05)}

La fonction PostgreSQL coalesce

- La fonction `coalesce` accepte un nombre arbitraire d'arguments et retourne le premier de ses arguments non NULL

```
CREATE TABLE article (  
    id integer primary key,  
    nom varchar(25) not null,  
    prix decimal(7,2),  
    reduction decimal(7,2),  
CHECK (reduction < prix)  
);
```

Article			
<u>ID</u>	nom	prix	reduction
8	pantalon	99.9	59.95
5	pull	40	26
3	veste	120	79.95
9	chemise	20	NULL

```
SELECT nom, (prix- COALESCE(reduction,0)) as prix_net  
FROM Article ;
```

retourne {(pantalon, 39.95), (pull, 14), (veste, 40.05), (chemise, 20)}

Les expressions avec case

- L'expression `case` accepte un nombre arbitraire d'arguments et retourne le premier de ses arguments non `NULL`

```
CREATE TABLE article (  
    id integer primary key,  
    nom varchar(25) not null,  
    prix decimal(7,2),  
    reduction decimal(7,2),  
    CHECK (reduction < prix)  
);
```

Article			
<u>ID</u>	nom	prix	reduction
8	pantalon	99.9	59.95
5	pull	40	26
3	veste	120	79.95
9	chemise	20	NULL

```
SELECT nom, (prix - CASE WHEN reduction IS NULL THEN 0  
ELSE reduction  
END) AS prix_net
```

```
FROM article ; retourne {(pantalon, 39.95), (pull, 14), (veste, 40.05), (chemise, 20)}
```

Coalesce versus case

- En termes de performance case et coalesce sont équivalents, mais coalesce rend l'écriture de la requête plus concise

```
SELECT nom, (prix - CASE WHEN reduction IS NULL THEN 0  
ELSE reduction  
END) AS prix_net  
FROM article ;
```

versus

```
SELECT nom, (prix- COALESCE(reduction,0)) as prix_net  
FROM Article ;
```

Les jointures externes

Studio	
nom	titre
United	Licence to kill
United	Rain Man
Dreamworks	Gladiator

Films	
titre	bénéfice
Licence to kill	156
Rain Man	412
Fargo	25

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- On fait d'abord la jointure
 - ▶ mais Dreamworks est perdu : Gladiator ne correspond à rien dans Films

Les jointures externes

nom	titre	bénéfice
United	Licence to kill	156
United	Rain Man	412

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Résultat : {(United, 568)}
 - ▶ mais Dreamworks est perdu : Gladiator ne correspond à rien dans Films

Les jointures externes

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
United	Rain Man	412
Dreamwork	Gladiator	NULL

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films (en listant **tous** les studios)

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL LEFT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Idée : on fait une jointure mais on garde aussi certains des tuples qui n'ont pas de correspondant, en les complétant avec NULL

Les jointures externes

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
United	Rain Man	412
Dreamwork	Gladiator	NULL

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films (en listant **tous** les studios)

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL LEFT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Résultat : {(United, 568), (Dreamworks, NULL)}

Les jointures externes

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
United	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films (en considérant **tous** les films, mais pas forcément tous les studios)

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Résultat : {(United, 568), (NULL, 25)}

Les jointures externes

nom	titre	bénéfice
United	Licence to kill	156
United	Rain Man	412
NULL	Fargo	25
Dreamworks	Gladiator	NULL

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films (en considérant **tous** les films et **tous** les studios)

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL FULL OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Résultat : {(United, 568), (Dreamworks, NULL), (NULL, 25)}

Les jointures externes

nom	titre	bénéfice
United	Licence to kill	156
United	Rain Man	412
NULL	Fargo	25
Dreamworks	Gladiator	NULL

Remarque :

A LEFT OUTER JOIN B ON A.id=B.id

A RIGHT OUTER JOIN B ON A.id=B.id

A FULL OUTER JOIN B ON A.id=B.id

sont également des constructions

valides !

- Requête : pour chaque studio, trouver le bénéfice global généré par ses films (en considérant **tous** les films et **tous** les studios)

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL FULL OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Résultat : {(United, 568), (Dreamworks, NULL), (NULL, 25)}

Les jointures externes

- Attention : modifions un peu les données

Studio	
nom	titre
United	Licence to kill
United	Sun Man
Dreamworks	Gladiator

Films	
titre	bénéfice
Licence to kill	156
Rain Man	412
Fargo	25

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

Valeur de données NULL et GROUP BY

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
NULL	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Comportement de GROUP BY :

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

- Résultat : {(United, 156), (NULL,437)}
 - ▶ le GROUP BY a groupé ensemble tous les tuples dont la valeur de STUDIO.NOM était NULL !

Valeur de données NULL et GROUP BY

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
NULL	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Comportement de GROUP BY :

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
```

```
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
```

```
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

GROUP BY traite NULL
comme n'importe quelle
autre valeur

- Résultat : {(United, 156), (NULL,437)}

- ▶ le GROUP BY a groupé ensemble tous les tuples dont la valeur de STUDIO.NOM était NULL !

Valeur de données NULL et GROUP BY

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
NULL	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Comportement de GROUP BY :

```
SELECT COALESCE(STUDIO.NOM, 'Inconnu'), SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM ;
```

On peut renommer les colonnes
NULL grâce à COALESCE

- Résultat : {(United, 156), (Inconnu, 437)}
- ▶ le GROUP BY a groupé ensemble tous les tuples dont la valeur de STUDIO.NOM était NULL !

Valeur de données NULL et ORDER BY

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
NULL	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Comportement de ORDER BY :

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM
ORDER BY STUDIO.NOM;
```

- Résultat : {(United, 156), (NULL, 437)}
 - ▶ ORDER BY liste les valeurs NULL de STUDIO.NOM en dernier (spécifique à PostgreSQL)

Valeur de données NULL et ORDER BY

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
NULL	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Comportement de ORDER BY :

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM
ORDER BY STUDIO.NOM NULLS LAST ;
```

- Résultat : {(United, 156), (NULL,437)}
- ▶ l'ordre dans lequel les NULL sont listés peut être choisi

Valeur de données NULL et ORDER BY

nom	titre	bénéfice
United	Licence to	156
NULL	Rain Man	412
NULL	Fargo	25

- Comportement de ORDER BY :

```
SELECT STUDIO.NOM, SUM(Films.benefice)
FROM STUDIO NATURAL RIGHT OUTER JOIN FILMS
GROUP BY STUDIO.NOM
ORDER BY STUDIO.NOM NULLS FIRST ;
```

- Résultat : {(NULL,437), (United, 156)}
 - ▶ l'ordre dans lequel les NULL sont listés peut être choisi