

# Compléments SQL sur les requêtes complexes

<http://www.lirmm.fr/~poncelet/HLIN605.html>

Pascal Poncelet  
LIRMM  
Pascal.Poncelet@lirmm.fr  
<http://www.lirmm.fr/~poncelet>

## LMD - Partitionnement

- Permet de regrouper les tuples d'une relation en sous classes par valeur de l'attribut réalisant le partitionnement :  
`GROUP BY col1, [col2, ...]`
- Doit suivre le WHERE ou le FROM si celui-ci est vide
- Les colonnes mentionnées dans le GROUP BY doivent être indiquées dans le SELECT
- Attention : si GROUP BY, les fonctions agrégatives s'appliquent aux sous classes

## LMD - Partitionnement

- Quel est le nombre de vols effectués par chacun des pilotes ?  
`SELECT Pl#, COUNT (Vol#)  
FROM VOL  
GROUP BY Pl# ;`  
Une seule ligne par pilote !
- Nombre de vols par pilote et par avion ?  
`SELECT Pl#, AV#, COUNT (Vol#)  
FROM VOL  
GROUP BY Pl#, Av# ;`  
Autant de lignes par pilote qu'il y a d'avions différents qu'il conduit

## LMD - Partitionnement

- Pour chaque pilote (num et nom) donner le nombre de vol qu'il assure au départ de Paris  
`SELECT PlInom, COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL  
WHERE VD = « PARIS »  
AND PILOTE.PL#=VOL.PL#  
GROUP BY PlInom;`

## LMD - Partitionnement

- Donner pour chaque appareil, le nombre pilotes qui l'utilisent.

```
SELECT NomAv, AVION.V#, PIlNom, COUNT (VOL.PI#)
FROM PILOTE, VOL, AVION
WHERE VOL.PL#=AVION.PL#
AND PILOTE.PL#=VOL.PL#
GROUP BY NomAV, AVION.AV#
```

## LMD - Partitionnement

1	DURAND
2	DUPOND

AV1	AIRBUS
AV2	AIRBUS

V1	1	AV1
V2	2	AV1
V3	1	AV2
V4	2	AV1
V5	2	AV2
V6	1	AV1

A1 : 1 (V1)  
2 (V2)  
2 (V4)  
1 (V6)  
= 4

A2 : 1 (V3)  
2 (V5)

= 2 (IL N'Y A QUE 2 PILOTES !)

## LMD - Partitionnement

- Donner pour chaque appareil, le nombre pilotes qui l'utilisent.

```
SELECT NomAv, AVION.V#, PIlNom, COUNT (DISTINCT VOL.PI#)
FROM PILOTE, VOL, AVION
WHERE VOL.PL#=AVION.PL#
AND PILOTE.PL#=VOL.PL#
GROUP BY NomAV, AVION.AV#
```

## LMD - Partitionnement

- Sélection dans les sous classes  
GROUP BY ... HAVING condition
- La condition doit porter sur la sous-table
- Donner le nombre de vols (s'il est supérieur à 5) par pilote  
SELECT PInom, COUNT (Vol#)  
FROM PILOTE, VOL  
WHERE PILOTE.PL# = VOL.PL#  
GROUP BY PInom  
HAVING Count(Vol#)>5;

## LMD - Partitionnement

- ❑ Quels sont les noms des pilotes assurant le même nombre de vols avec un AIRBUS que DUPONT ?
- ❑ C'est un partitionnement. Rappel dans le WHERE on manipule l'ensemble donc on ne peut pas tester pilote par pilote
- ❑ 2 parties :
- ❑ Combien de vols sont faits par DUPONT sur un AIRBUS
- ❑ Combien de vols sont égaux à la valeur précédente

## LMD - Partitionnement

- ❑ Combien de vols sont égaux à la valeur précédente (RES1)

```
SELECT PILOTE.PI#, PInom, COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE PILOTE.PI# = VOL.PI#  
AND VOL.Av#=AVION.Av#  
AND Nomav LIKE 'AIRBUS%'  
GROUP BY PILOTE.PL#, PInom  
HAVING COUNT (*) = RES1
```

## LMD - Partitionnement

- ❑ Combien de vols sont faits par DUPONT sur un AIRBUS

```
SELECT COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE PILOTE.PI# = VOL.PI#  
AND VOL.Av#=AVION.Av#  
AND PInom = « DUPONT »  
AND Nomav LIKE 'AIRBUS%'
```

= RES1

## LMD - Partitionnement

- ❑ Combien de vols sont égaux à la valeur précédente (RES1)

```
SELECT PILOTE.PI#, PInom, COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE PILOTE.PI# = VOL.PI#  
AND VOL.Av#=AVION.Av#  
AND Nomav LIKE 'AIRBUS%'  
GROUP BY PILOTE.PL#, PInom  
HAVING COUNT (*) = (SELECT COUNT (*)  
  FROM PILOTE, VOL, AVION  
  WHERE PILOTE.PI# = VOL.PI#  
  AND VOL.Av#=AVION.Av#  
  AND PInom = « DUPONT »  
  AND Nomav LIKE 'AIRBUS%')
```

## LMD - Partitionnement

- Les seules difficultés sont :
- De ne pas oublier que les colonnes mentionnées dans le GROUP BY doivent être indiquées dans le SELECT
- Et de ne pas confondre :
  - Les conditions qui sont dans le WHERE portent sur l'ensemble de la relation
  - Les conditions qui sont dans le HAVING portent sur la sous relation qui a été partitionnée avec le GROUP BY

14

## Equivalence algébrique - SQL

- PROJECTION
- PROJECT(R/liste) ou  $\Pi_{(liste)}(R)$
- **SELECT** liste **FROM** R;

PROJECT(PILOTE/PLNUM,ADR)  
 $\Pi_{(PLNUM,ADR)}(PILOTE)$

**SELECT** PLNUM,ADR **FROM** PILOTE;

15

## Equivalence algébrique - SQL

- SELECTION
- SELECT(R/critere) ou  $\sigma_{(critere)}(R)$
- **SELECT \* FROM** R **WHERE** critere;

SELECT(PILOTE/ADR=« Paris »)  
 $\sigma_{(ADR=« PARIS »)}(PILOTE)$

**SELECT \* FROM** PILOTE **WHERE** ADR=« PARIS »;

14

## Equivalence algébrique - SQL

- PRODUIT CARTESIEN
- $\otimes(R,S)$  ou  $R \otimes S$
- **SELECT \* FROM** R,S; (**ATTENTION !!!! Ce n'est pas une jointure !!!!**)

$\otimes(PILOTE,VOL)$   
PILOTE  $\otimes$  VOL

**SELECT \* FROM** PILOTE, VOL;

16

## Equivalence algébrique - SQL

### □ JOINTURE

□ JOIN(R,S, critere) ou  $R \bowtie_{\text{critere}} S = \sigma_{(\text{critere})}(R \otimes S)$

□ **SELECT \* FROM R,S WHERE critere;**

JOIN(PILOTE,VOL/PILOTE.PLNUM=VOL.PLNUM)  
PILOTE  $\bowtie$  VOL  
PLNUM=PLNUM

**SELECT \* FROM PILOTE,VOL WHERE  
PILOTE.PLNUM=VOL.PLNUM;**

17

## Equivalence algébrique - SQL

### □ UNION

□ UNION(R,S) ou  $R \cup S$

□ **SELECT \* FROM R UNION SELECT \* FROM S;**

UNION(PILOTE1,PILOTE2)  
 $PILOTE1 \cup PILOTE2$

**SELECT \* FROM PILOTE1 UNION SELECT \* FROM  
PILOTE2;**

18

## Equivalence algébrique - SQL

### □ INTERSECTION

□ INTERSECTION(R,S) ou  $R \cap S$

□ **SELECT \* FROM R INTERSECT SELECT \* FROM S;**

□ **SELECT \* FROM R WHERE  $A_1, A_2 \dots A_N$  IN (SELECT \*  
FROM S);**

INTERSECTION(PILOTE1,PILOTE2)  
 $PILOTE1 \cap PILOTE2$

**SELECT \* FROM PILOTE1 INTERSECT SELECT \* FROM PILOTE2;**

19

## Equivalence algébrique - SQL

### □ DIFFERENCE

□ DIFFERENCE(R,S) ou  $R - S$

□ **SELECT \* FROM R EXCEPT SELECT \* FROM S;**

□ **SELECT \* FROM R WHERE  $A_1, A_2 \dots A_N$  NOT IN (SELECT  
\* FROM S);**

DIFFERENCE(PILOTE1,PILOTE2)  
 $PILOTE1 - PILOTE2$

**SELECT \* FROM PILOTE1 EXCEPT SELECT \* FROM PILOTE2;**

20

## La division en SQL

- Rappel :
- Division d'une relation binaire par une relation unaire
- $R(X,Y) \div S(Y)$
- **Les x associés à tous les y de R**

x1	y1	x1	y1
x1	y2		
x2	y1		
x2	y3		y2

21

## La division en SQL

- Expression en algébrique
- $$\Pi_X(R) - \Pi_X(\Pi_X(R) \otimes S - R)$$
- $\Pi_X(R) \otimes S =$  la division idéale : « tous les x associés à tous les y de S »

x1	y1
x1	y2
x2	y1
x2	y2

23

## La division en SQL

- Avions conduits par tous les pilotes VOL1  
(PLNUM  $\div$  PLNUM) PIL ?

VOL1	AVNUM	PLNUM
	30	100
	30	101
	30	102
	30	103
	31	100
	31	102
	32	102
	32	103
	33	102

Diviseur	PIL1	<table><tr><th>PLNUM</th></tr><tr><td>100</td></tr></table>	PLNUM	100	→	<table><tr><th>AVNUM</th></tr><tr><td>30</td></tr><tr><td>31</td></tr></table>	AVNUM	30	31	
PLNUM										
100										
AVNUM										
30										
31										
Diviseur	PIL2	<table><tr><th>PLNUM</th></tr><tr><td>102</td></tr><tr><td>103</td></tr></table>	PLNUM	102	103	→	<table><tr><th>AVNUM</th></tr><tr><td>30</td></tr><tr><td>32</td></tr></table>	AVNUM	30	32
PLNUM										
102										
103										
AVNUM										
30										
32										

22

## La division en SQL

- Expression en algébrique
- $$\Pi_X(R) - \Pi_X(\Pi_X(R) \otimes S - R)$$
- $\Pi_X(R) \otimes S - R =$  les mauvais (« ceux qui ne sont pas associés à tous les y de S »)

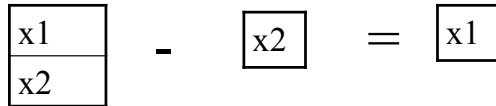
x2	y2
----	----

24

## La division en SQL

- Pour avoir les bons :

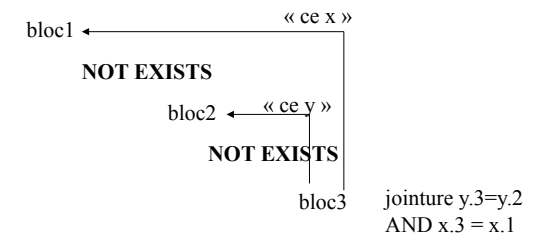
$$\Pi_x(R) - \Pi_x(\Pi_x(R) \otimes S - R)$$



25

## La division en SQL

- Utilisation d'un double NOT EXISTS
- Quels sont les x associés à tous les y de R ?**
- Paraphrase : « Quels sont les x tels qu'il n'existe pas de y qui ne soit pas associé à ce x ? »
- Présence de deux blocs :



26

## La division en SQL

- Les pilotes conduisant tous les avions
- Existe-t-il un pilote tel qu'il n'existe aucun avion de la compagnie qui ne soit pas conduit par ce pilote ?*

```

SELECT *                               Bloc 1
FROM PILOTE
WHERE NOT EXISTS (
  SELECT *                               Bloc 2
  FROM AVION
  WHERE NOT EXISTS (
    SELECT *                             Bloc 3
    FROM VOL
    WHERE VOL. NUMPIL=PILOTE.NUMPIL
    AND VOL. NUMAV=AVION.NUMAV));
    
```

27

## La division en SQL

- Examen de la requête :
- Pour chaque pilote examiné par le 1er bloc, les différents tuples de AVION sont balayés au niveau du 2ème bloc et pour chaque avion, les conditions de jointure du 3ème bloc sont évaluées.

28

## La division en SQL

1	...	AV1	....	V1	I	AV1
1	...	AV1	....	V2	1	AV1
2	...	AV2	....	V3	2	AV2
3	...			V4	3	AV1
				V5	2	AV1

Considérons le pilote 1. Parcourons les tuples de la relation AVION. Pour l'avion n° 10, le 3ème bloc retourne un résultat (le vol V1), **NOT EXISTS** est donc faux et l'avion AV1 n'appartient pas au résultat du 2ème bloc. L'avion AV2 n'étant jamais piloté par le pilote 1, le 3ème bloc ne rend aucun tuple, le **NOT EXISTS** associé est donc évalué à vrai. Le 2ème bloc rend donc un résultat non vide (l'avion AV2) et donc le **NOT EXISTS** du 1er bloc est faux. Le pilote 1 n'est donc pas retenu dans le résultat de la requête.

29

## La division en SQL

1	...	AV1	....	V1	I	AV1
1	...	AV1	....	V2	1	AV1
2	...	AV2	....	V3	2	AV2
3	...			V4	3	AV1
				V5	2	AV1

Pour le pilote 2 et l'avion AV1, il existe un vol (V3). Le 3ème bloc retourne un résultat, **NOT EXISTS** est donc faux. Pour le même pilote et l'avion AV2, le 3ème bloc restitue un tuple et à nouveau **NOT EXISTS** est faux. Le 2ème bloc rend donc un résultat vide ce qui fait que le **NOT EXISTS** du 1er bloc est évalué à vrai. Le pilote 2 fait donc partie du résultat de la requête.

30

## La division en SQL

1	...	AV1	....	V1	I	AV1
1	...	AV1	....	V2	1	AV1
2	...	AV2	....	V3	2	AV2
3	...			V4	3	AV1
				V5	2	AV1

- Pour le pilote 3: comme il ne pilote pas l'avion AV2, le 2ème bloc retourne une valeur et la condition du 1er bloc élimine ce pilote du résultat.

31

## La division en SQL

```

□ Les pilotes conduisant tous les airbus
SELECT *
FROM PILOTE
WHERE NOT EXISTS (
    SELECT *
    FROM AVION
    WHERE AVNOM=« AIRBUS »
    AND NOT EXISTS (
        SELECT *
        FROM VOL
        WHERE VOL. NUMPIL=PILOTE.NUMPIL
        AND VOL. NUMAV=AVION.NUMAV));
    
```

Bloc 1

Bloc 2

Bloc 3

La condition dans le bloc 2

32



## La division en SQL

- Utilisation d'une partition ou d'un comptage
- **Quels sont les x associés à tous les y de R ?**
- Paraphrase : « Quels sont les x tels que le nombre de y différents auxquels ils sont associés soit égal au nombre total de y ? »

33

## La division en SQL

- Les pilotes conduisant tous les avions
- *Quels sont les pilotes qui conduisent autant d'avions que la compagnie en possède ?*

```
SELECT NUMPIL
FROM VOL
GROUP BY NUMPIL
HAVING COUNT (DISTINCT NUMAV) = SELECT
COUNT(*) FROM AVION;
```

34

## La division en SQL

```
SELECT NUMPIL
FROM VOL
GROUP BY NUMPIL
HAVING COUNT (DISTINCT NUMAV) = SELECT COUNT(*) FROM AVION;
```

- Le comptage dans la clause **HAVING** permet pour chaque pilote de dénombrer les appareils conduits
- L'oubli du **DISTINCT** rend la requête fausse (on compterait alors le nombre de vols assurés)
- Cette technique de paraphrasage ne peut être utilisée que si les deux ensembles dénombrés sont parfaitement comparables

35

## La division en SQL

- Les pilotes conduisant tous les airbus

```
SELECT NUMPIL
FROM VOL, AVION
WHERE AVION.NUMAV=VOL.NUMAV
AND AVNOM=« AIRBUS »
GROUP BY NUMPIL
HAVING COUNT (DISTINCT NUMAV) =
SELECT COUNT(*)
FROM AVION
WHERE AVNOM=« AIRBUS »;
```

Attention la condition doit être dans les deux

36