

Bases de Donnees Normalisation en 4eme et 5eme Formes
Rappels
☐ Une relation est en 3FN si :
 pas de DF d'une partie d'une clé vers un attribut non clé (2FN)
 pas de DF entre attributs non clés.
☐ Toute relation a au moins une décomposition en
3FN qui :
 préserve les dépendances fonctionnelles (DF)
– et est sans perte
© J. Akoka & I. Wattiau 2

Bases de Données	Normalisation en 4ème et 5ème Formes
☐ Une relation en	3FN peut comporter des redondances
<i>Exemple :</i> R(VILLE, D	EPARTEMENT, CODE POSTAL)
avec les DF :	VILLE, DEPARTEMENT -> CODE CODE -> DEPARTEMENT
et la clé :	VILLE, DEPARTEMENT
<i>les redondances :</i> pour to le département.	outes les villes ayant le même code postal, on répète
<i>Problème :</i> une DF d'un	n attribut non clé vers une partie de la clé.

Bases de Données		Normalisation en 4ème et 5ème Formes
	Forme normale de BOYCE-CODD :	
	Les seules DF autorisées sont celles dans les détermine un attribut.	quelles une clé
	Exemple:	
	R (<u>VILLE, DEPARTEMENT</u> , CODE POSTAL)	
	n'est pas en BCNF	
R pe	eut être décomposée en :	
	R1 (<u>VILLE, CODE POSTAL</u>)	
	R2 (DEPARTEMENT, <u>CODE POSTAL</u>)	
=	Décomposition sans perte	
	Mais qui ne préserve pas la DF :	
	VILLE, DEPARTEMENT	-> CODE.
R1 et	t R2 sont en BCNF.	
© J. Akoka & I. W	Vattiau	4

Bases de Données

Normalisation en 4ème et 5ème Formes

☐ Une relation en BCNF peut comporter des redondances

"L'étudiant de numéro NUMETUD pratique le sport SPORT et suit le COURS."

- Pas de DF
- CLE = {NUMETUD, SPORT, COURS}
- R est en 3FN et en BCNF
- Cependant R contient des redondances :

R	NUMETUD	SPORT	COURS
	100	Foot	Math
	100	Foot	Anglais
	200	Foot	Math
	200	Tennis	Anglais
	200	Foot	Anglais
	200	Tennis	Math

© J. Akoka & I. Wattiau

5

Bases de Données

Normalisation en 4ème et 5ème Formes

☐ La notion de *dépendance fonctionnelle* ne suffit à définir toutes les dépendances entre les données.

Dépendance multivaluée (DM) :

R(A1, A2, ..., An)

X sous-ensemble de {A1, A2, ..., An}

Y sous-ensemble de {A1, A2, ..., An}

 $X \rightarrow Y : "X multidétermine Y"si, soit Z = R - X - Y,$ {(xyz) et (xy'z') \(\text{E} \) R => (xy'z) et (xyz') \(\in \) R }

"A chaque valeur de X, il y a un ensemble de valeurs de Y associées et cet ensemble est indépendant des autres attributs."

Bases de Données	Normalisation en 4ème et 5ème Formes
☐ <i>Exemple</i> : R (NUMETUD, S	SPORT, COURS)
•	
NUMETUD->>SPORT	NUMETUD->>COURS
<=> Pas de lien entre les cours s	suivis et les sports pratiqués.
\square Contre-exemple: R (NUMEM	IP, LANGUE, PRODUIT)
"L'employé NUMEMP parle l	LANGUE et vend PRODUIT".
Si pour vendre un produit, il distribué, il n'y a pas de dm (dé	faut parler la langue du pays où il est pend. multiv.).
© I Akoka & I Wattiau	7

Bases de Données	Normalisation en 4ème et 5ème Formes
☐ 4ème Forme Normale : une relation e	est en 4FN si les seules
DM sont celles dans lesquelles une cl	
attribut.	
☐ Remarques:	
 une dépendance fonctionnelle est un cas pa multivaluée 	articulier de dépendance
- 4FN => 3FN et BCNF	· ·
 en fait, on ne considère que les DM élémer droite minimale). 	ntaires (parties gauche et
© I Akoka & I Wattiau	R

J. AKOKA & I. Wattiai

☐ Exemple: VINS (BUVEUR, CRU, PRODUCTEUR)

VINS	BUVEUR	CRU	PRODUCTEUR
	Pierre	Chablis	Claude
	Pierre	Chablis	Nicolas
	Pierre	Volnay	Nicolas
	Paul	Chablis	Nicolas

VINS est en 4FN (aucune DM):

BUVEUR >>> CRU Pierre n'achète pas de Volnay chez

Claude

CRU ->>> PRODUCTEUR

PRODUCTEUR, >>> BUVEUR

© J. Akoka & I. Wattiau

o

Bases de Données			Normalisation en 4ème et 5ème Formes
VINS	BUVEUR	CRU	PRODUCTEUR
	Pierre	Chablis	Claude
	Pierre	Chablis	Nicolas
	Pierre	Volnay	Nicolas
	Paul	Chablis	Nicolas

Si on décompose VINS en 2 relations à 2 attributs chacune, on ne peut plus retrouver la relation initiale, et ce quelle que soit la décomposition choisie :

R1	BUVEUR	CRU	<u>R2</u>	BUVEUR	PRODUCTEUR
	Pierre	Chablis		Pierre	Claude
	Pierre	Volnay		Pierre	Nicolas
	Paul	Chablis		Paul	Nicolas

R3	CRU		PRODUCTEUR
	Chablis		Claude
	Chablis		Nicolas
	Volnay		Nicolas
INS ° R	1 🔀	R2	

Pourtant, VINS contient des redondances :

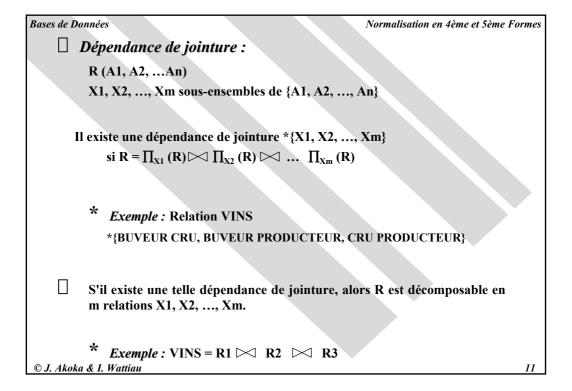
2 fois Pierre Chablis

2 fois Chablis Nicolas

=> Il existe des relations non décomposables en 2 relations, mais en 3 ou plus.

© J. Akoka & I. Wattiau

10

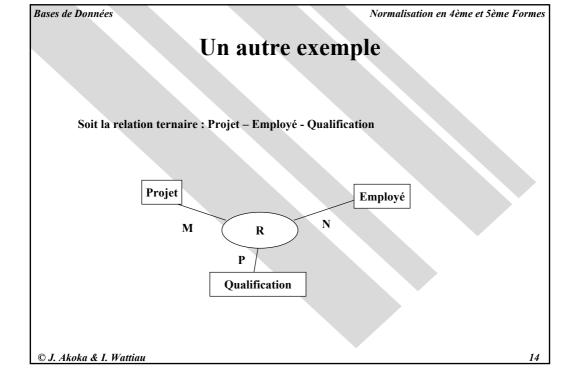


Remarques:

- une DM est un cas particulier de DJ (dépend. de jointure):
(X ->> Y => X ->> Z) => *{XY, XZ}

- si R (A1, A2, A3, A4) a 2 clés A1 et A2, on a les DJ
*{A1A2, A1A3, A1A4} et *{A1A2, A2A3, A2A4}

Bases de Données				Normalisation en 4ème et 5ème Formes
		rme Normale sont impliquées		tion est en 5FN si
*	Exemple : V	INS n'est pas en	5FN	
5FN	N s'il n'est p		réer la relat	Une relation est en ion par jointure de s.
*	Problème :	trouver les DJ sémantique sim	,	pas d'interprétation
*	Certaines tal	bles n'ont pas de	décompositi	ion en 5FN.
© I Akoka & I Wa	ıttiau			13



1ère interprétation - Qualifications requises

numemp	numproj	qualif
101	3	A
101	3	В
101	4	A
101	4	C
102	3	A
102	3	В
103	5	D

numemp	numproj
101	3
101	4
102	3
103	5

numemp	qualif
101	A
101	В
101	C
102	A
102	В
103	D

numproj	qualif
3	A
3	В
4	A
4	C
5	D

© J. Akoka & I. Wattiau

15

Bases de Données

Normalisation en 4ème et 5ème Formes

2ème interprétation – Qualifications communes

1	numemp	numproj	qualif
	101	3	Α
	101	3	В
	101	4	A
	101	4	В
	102	3	Α
	102	3	В
	103	3	Α
	103	4	Α
	103	5	A
	103	5	С

numemp	numproj
101	3
101	4
102	3
103	3
103	4
103	5

numemp	qualif
101	Α
101	В
102	Α
102	В
103	Α
103	C

numproj	qualif
3	Α
3	В
4	Α
4	В
5	Α
5	С

© J. Akoka & I. Wattiau

16

3ème interprétation - Qualifications utilisées

numemp	numproj	qualif
101	3	Α
101	3	В
101	4	Α
101	4	C
102	3	Α
102	3	В
102	4	A
102	4	В

numemp	numproj
101	3
101	4
102	3
102	4

numemp	qualif
101	A
101	В
101	С
102	A
102	В

numproj	qualif
3	Α
3	В
4	Α
4	С
4	В

© J. Akoka & I. Wattiau

17