

Université IBM i 2018

16 et 17 mai

IBM Client Center Paris



Session S41 – LFs, vues et index, ne les confondez pas !

Nathanaël Bonnet

Gaia

nathanael.bonnet@gaia.fr

Gaia



- Conseil et formation IBM i depuis 1995
 - Inter et intra entreprise
- Base de connaissance en ligne
 - <https://know400.gaia.fr>
- Organisateur des matinées 400 iday
 - <https://www.gaia.fr/400iday-3>



<https://www.gaia.fr>

<https://twitter.com/GaiaFrance>

Plan de la présentation

- Introduction
- DDS (RLA) vs DDL (SQL)
- LF vs Index
- LF vs Vue
- Modernisation
- Conclusion

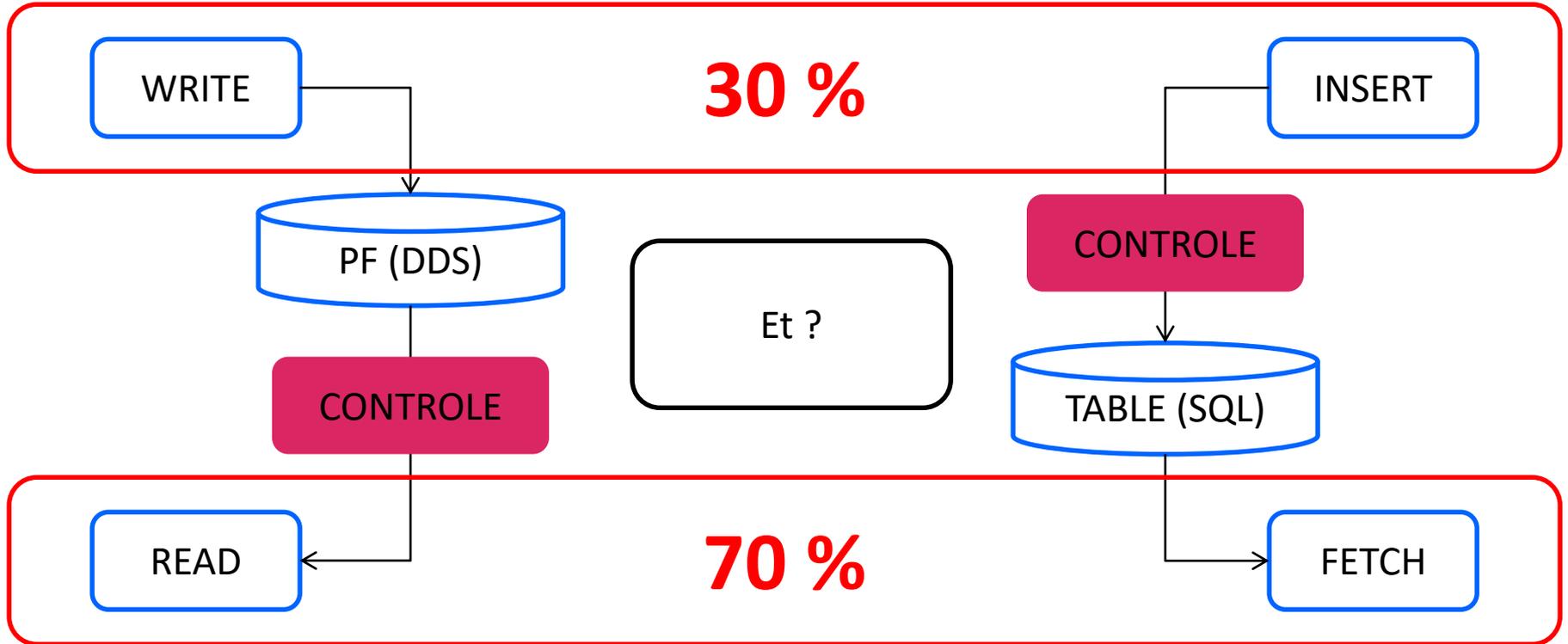
Introduction

LF et Index

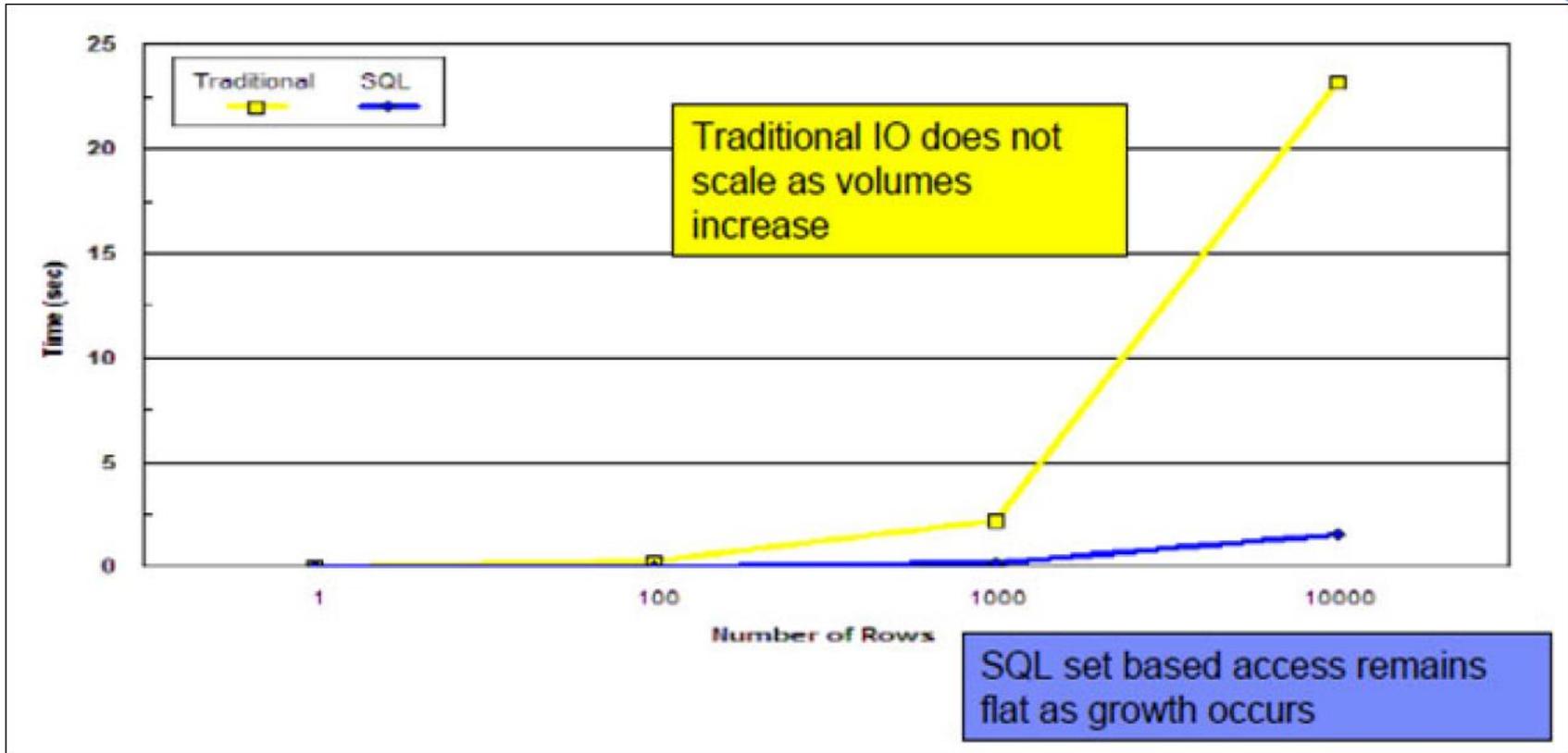


- Modernisation BD
 - DDS vers DDL
 - DDS stabilisé (6.1)
 - Nouvelles fonctionnalités uniquement en SQL
 - Ressources plus faciles à trouver
- Transparent
 - Equivalences DDS <-> DDL gérées par le système
- Qualité des données
 - Contrôle avant / après
 - Temps de réponse

Qualité des données



Performance



DDS (RLA) vs DDL (SQL)

Concepts et vocabulaire

IBM i	DB2 for i
Bibliothèque	Schéma, Collection ou BD
Fichier physique	Table
Enregistrement	Ligne
Champ / Zone	Colonne
Logique	Index, vue
Format	
Membre	
Nom = 10 caractères	Nom = 128 caractères
	Catalogue
Journalisation	Journalisation
	Intégrité référentielle

Fonctionnement

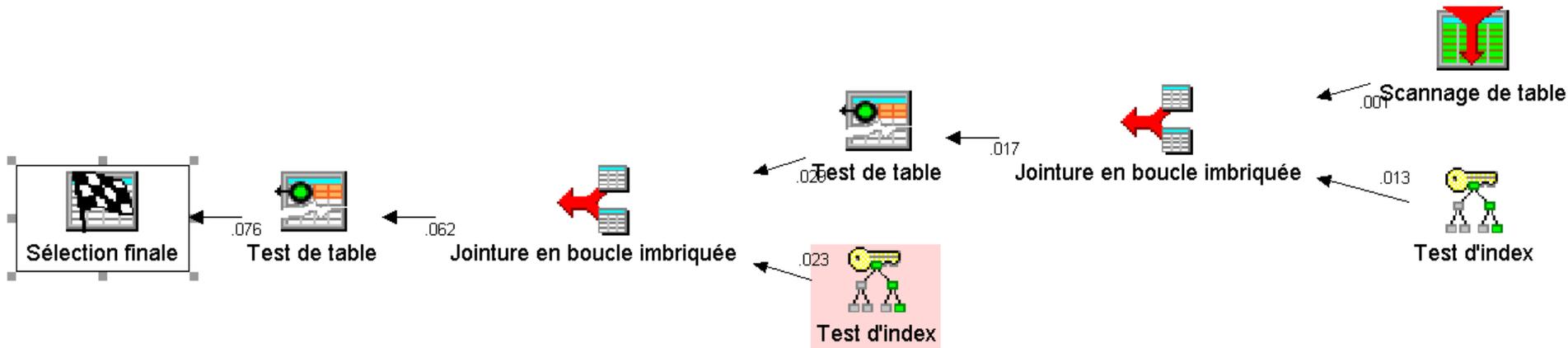
- DDS / « carte F »
 - Compilé
 - Traitement ligne à ligne (RLA)
 - Le programmeur prévoit la logique d'accès et la code dans ses programmes
 - Le programmeur fait l'optimisation
 - Avantage : maîtrisé par les développeurs

- DDL / SQL
 - Script interprété
 - Traitement ensembliste
 - Le programmeur indique le résultat souhaité
 - Le moteur SQL fait l'optimisation
 - Analyse et réécrit les requêtes. Nécessite des infos contextuelles (statistiques).
 - Avantage : moins de travail pour le développeur et meilleures performances

Plan d'exécution

■ Requête

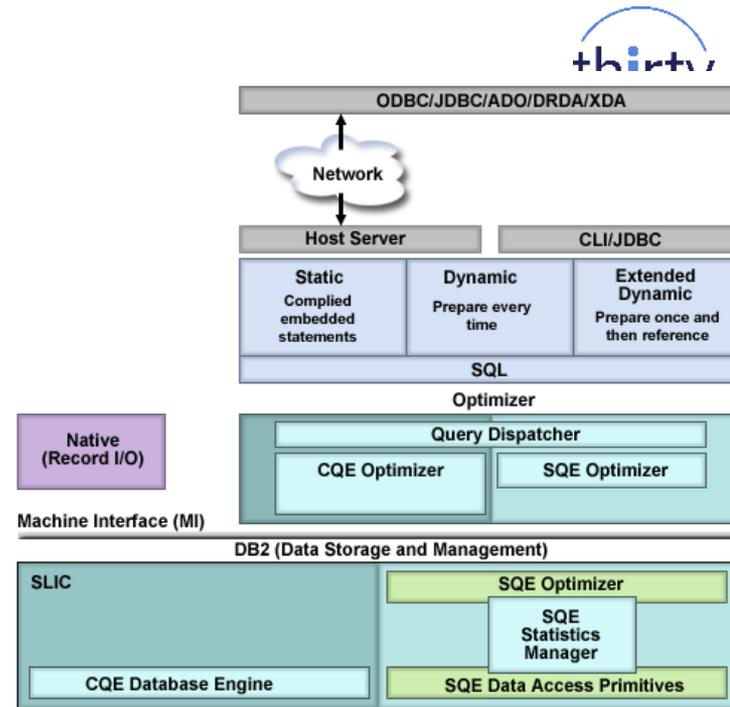
```
SELECT e.empno, TRIM(e.firstnme)|| ' ' || TRIM(e.lastname) AS employe , e.job, e.workdept,
d.deptname, TRIM(mgr.firstnme)|| ' ' || TRIM(mgr.lastname) AS manager, d.admrdept
FROM employee e
JOIN department d ON e.workdept = d.deptno LEFT
JOIN employee mgr ON d.mgrno = mgr.empno
```



Optimiseur(s)

- 2 moteurs d'optimisation des requêtes
 - CQE : Classical Query Engine
 - Moteur historique pour QRY/400
 - SQE : SQL Query Engine
 - Moteur SQL
- Aujourd'hui
 - La quasi-totalité des requêtes passent par SQE
 - Même si les données sont dans des PF/LF
- Références

- [https://www.ibm.com/developerworks/community/wikis/home?lang=en#!/wiki/IBM%20i%20Technology%20Updates/page/Classic%20Query%20Engine%20\(CQE\)%20and%20SQL%20Query%20Engine%20\(SQE\)%20Differences](https://www.ibm.com/developerworks/community/wikis/home?lang=en#!/wiki/IBM%20i%20Technology%20Updates/page/Classic%20Query%20Engine%20(CQE)%20and%20SQL%20Query%20Engine%20(SQE)%20Differences)



LF / Index ou vue

- En SQL, nous disposons de deux types de « fichiers logiques »
 - Index
 - Non utilisable dans une requête SQL
 - Uniquement pour le fonctionnement de l'optimiseur
 - Utilisable dans les I/O natives (RLA)
 - Dispose d'une clé, unique ou non
 - Vue
 - Utilisable dans une requête SQL
 - Utilisable dans les I/O natives (RLA)
 - En lecture (restrictions pour modification)
 - Aucune clé possible

PF / Table

■ Comparaison

	PF	TABLE
Objet		*FILE / PF
Nom	Système : 10	Système : 10 SQL : 128
Création	CRTPF + source	CREATE TABLE
Formats	Plusieurs	1 Par défaut format = membre = table RCDFMT
Membres	Plusieurs	1
Clés	Aucune Unique Non unique	Aucune Unique

LF vs Index

Présentation



- Les index sont souvent présentés comme étant l'équivalent des LF pour SQL
 - Ils peuvent faire bien plus
 - Et sont indispensables au bon fonctionnement de DB2 en mode SQL
- DB2 supporte maintenant de multiples possibilités
 - Index radix (depuis 1988)
 - Index EVI (depuis 1998)
 - Index dérivé
- Hors périmètre
 - Index Omnifind
 - Stocké dans l'IFS pour recherche « contient » et/ou linguistique

■ Comparaison

	LF	INDEX
Objet		*FILE / LF
Nom	Système : 10	Système : 10 SQL : 128
Création	CRTL + source	CREATE INDEX
Formats	Plusieurs	1 Hérité de la table RCDFMT
Membres	Plusieurs	1
Taille de la page	Défaut : 8 à 32 Ko	Défaut : 64 Ko

	LF	INDEX
Clés	Aucune Unique Non unique	Unique Non unique
Ordre	Liste de zones	Liste de colonnes
Sélection de zones / colonnes	Toutes les zones du format Liste Valeurs calculées	Toutes les colonnes du format Liste Valeurs calculées
Sélection d'enregistrements / lignes	Sélection / omission	WHERE
Jointure	JOIN/JFILE/JFLD	n/a

Principe

■ Un index

- Est une structure entretenue automatiquement par DB2
- Permet d'accélérer les opérations de recherche, tri, jointure ou d'agrégation réalisées par la base de données
- Référence certaines informations contenues dans une table suivant un ordre déterminé
- Peut être comparé à un index de livre qui référence des pages contenant un mot-clé

Index

Special characters

_ (underscore) in LIKE predicate 221
- (subtraction) 173
? (question mark) 1231
/ (divide) 173
.NET 4
* (asterisk) 262, 263

ADD materialized query clause
ALTER TABLE statement 814
ADD PARTITION
ALTER TABLE statement 813
ADD unique-constraint clause
ALTER TABLE statement 808
ADD_MONTHS

Statistiques



- Des statistiques
 - Sont associées à chaque index
 - Elles sont prises en charge par le moteur SQE pour déterminer si l'index est pertinent, au-delà des zones déclarées
 - Une partie des statistiques est accessible via **DSPFD**
 - Plus de détails via le catalogue DB2

Création, suppression



- Les opérations possibles
 - Création et suppression
 - **CREATE INDEX** *nom_index* ... ;
 - **DROP INDEX** *nom_index* ;
 - L'index ne doit pas être verrouillé
 - Il est impossible de modifier un index
 - Il faudra le supprimer et le recréer

- Ces instructions peuvent être exécutées
 - Via n'importe quelle interface SQL
 - STRSQL, RUNSQLSTM, RUNSQL, SQL embarqué, ODBC/JDBC/.Net provider ...
 - Via les assistants spécifiques de System i Navigator et IBM Navigator for i

Bonnes pratiques



- Pour ajouter un texte descriptif à vos index

```
LABEL ON INDEX nom_index  
IS 'Description de l''index' ;
```

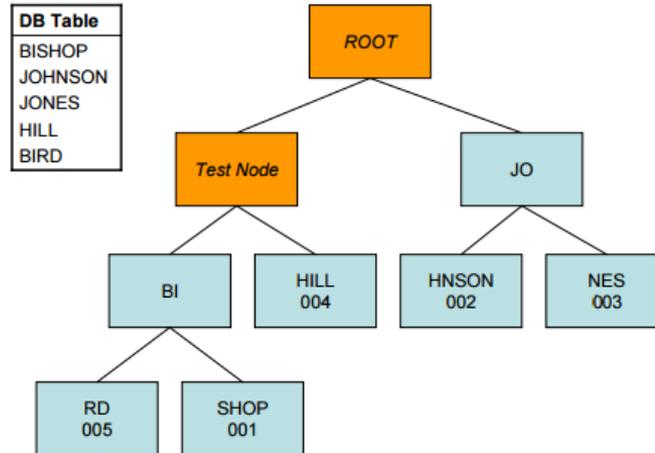
- Bibliothèque
 - Il est recommandé de placer l'index dans la même bibliothèque que la table sous-jacente

The background of the slide features a complex network graph. It consists of numerous small, light-gray circular nodes connected by thin, light-gray lines (edges). The nodes are distributed across the entire frame, creating a dense, interconnected web of connections. The overall appearance is that of a large-scale network or data structure.

Index Radix

Définition

- Les index de type radix disposent d'une structure en "B-arbre"
 - Structure hiérarchique qui tend à équilibrer les différentes branches



- Cette structure est particulièrement adaptée
 - Au stockage d'un grand nombre de valeurs
 - Les branches seront multipliées pour maintenir un nombre limité de niveaux
 - Avec des temps d'accès très rapides
 - Globalement le nombre de niveaux de l'arbre
 - C'est la structure par défaut d'index utilisé par DB2
 - Aussi bien par **CREATE INDEX** que par **CRTLF**
 - C'est également la structure utilisé par DB2 pour stocker les clés
 - Clé primaire, clé unique ou clé étrangère

Syntaxe 1/7



- Générale

```
CREATE [UNIQUE] INDEX nom_index  
ON nom_table (colonne1 [ASC | DESC], ... )
```

- Les noms d'index et de table peuvent être qualifiés ou non

UNIQUE

- Chaque valeur de clé insérée dans la table devra être unique
- Sinon l'enregistrement sera rejeté

- Exemples

- Index avec clé unique sur la colonne **ACTNO** (ASC par défaut)

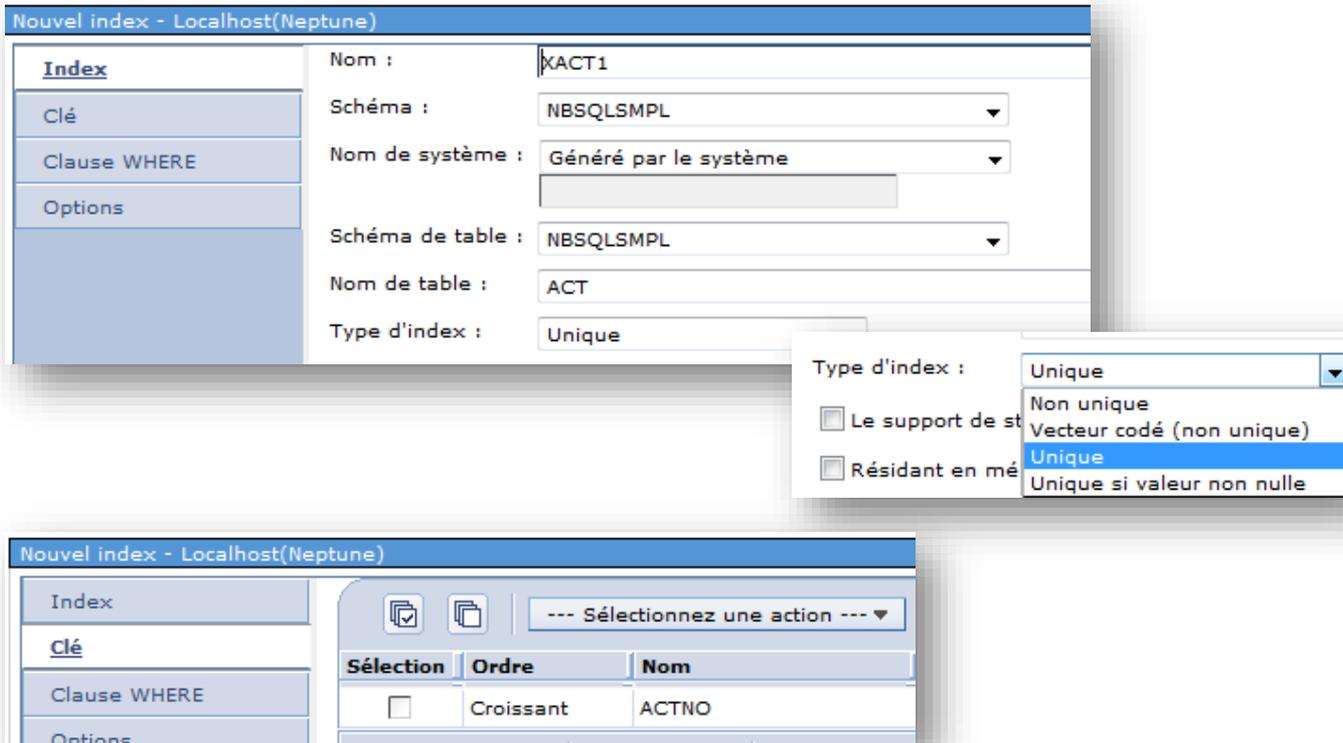
```
CREATE UNIQUE INDEX NBSQLSMPL.XACT1  
ON NBSQLSMPL.ACT ( ACTNO ) ;
```

- Index avec clé non unique sur les colonnes **EMPNO** et **PHOTO_FORMAT** avec sens de tri explicite

```
CREATE INDEX XEMP_PHOTO  
ON EMP_PHOTO ( EMPNO DESC, PHOTO_FORMAT ASC ) ;
```

Syntaxe 2/7

- Equivalent via l'assistant



The image shows two screenshots of the 'Nouvel index' (New Index) dialog box in SQL Server Enterprise Manager. The top screenshot shows the configuration for a new index named 'I_XACT1' on the 'ACT' table in the 'NBSQLSMPL' schema. The index type is set to 'Unique'. A dropdown menu is open, showing options: 'Unique' (selected), 'Non unique', 'Vecteur codé (non unique)', and 'Unique si valeur non nulle'. There are also checkboxes for 'Le support de st' and 'Résidant en mé'. The bottom screenshot shows the 'Clé' (Key) tab, displaying a table with columns 'Sélection', 'Ordre', and 'Nom'. The table contains one entry: 'ACTNO' with 'Croissant' order and 'ACTNO' name.

Index	Nom :	Value
Clé	Schéma :	NBSQLSMPL
Clause WHERE	Nom de système :	Généré par le système
Options	Schéma de table :	NBSQLSMPL
	Nom de table :	ACT
	Type d'index :	Unique

Sélection	Ordre	Nom
<input type="checkbox"/>	Croissant	ACTNO

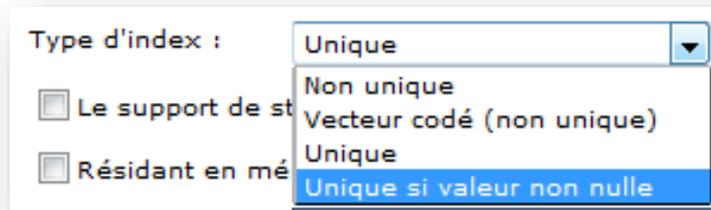
Syntaxe 3/7

- Autres options

UNIQUE WHERE NOT NULL

- UNIQUE, sauf si la valeur de la clé est NULL

```
CREATE UNIQUE WHERE NOT NULL INDEX XACT1  
ON ACT ( ACTNO ) ;
```

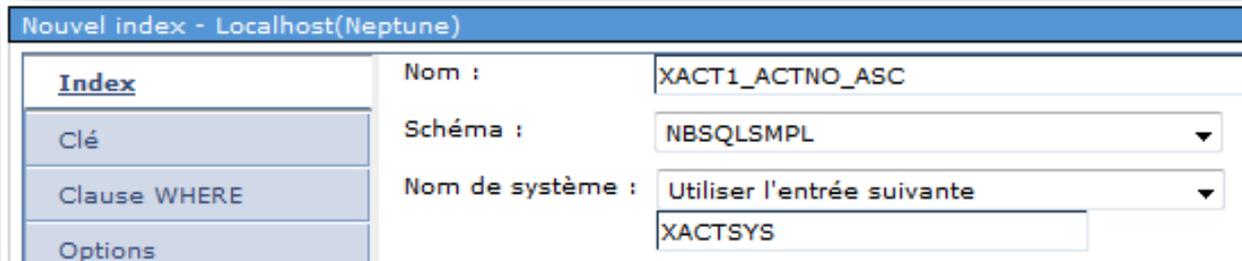


Syntaxe 4/7

FOR SYSTEM NAME *nom_système*

- Permet d'indiquer un nom de fichier système sur 10 caractères
- Pour rappel, le nom SQL peut aller jusqu'à 128 caractères « mixed case »

```
CREATE UNIQUE INDEX XACT1_ACTNO_ASC  
FOR SYSTEM NAME XACTSYS  
ON ACT (ACTNO ASC) ;
```

A screenshot of a database management tool window titled 'Nouvel index - Localhost(Neptune)'. The window contains a table with four rows: 'Index', 'Clé', 'Clause WHERE', and 'Options'. To the right of the table are three input fields: 'Nom :' with the value 'XACT1_ACTNO_ASC', 'Schéma :' with a dropdown menu showing 'NBSQLSMPL', and 'Nom de système :' with a dropdown menu showing 'Utiliser l'entrée suivante' and a text box containing 'XACTSYS'.

Index	Nom :	XACT1_ACTNO_ASC
Clé	Schéma :	NBSQLSMPL
Clause WHERE	Nom de système :	Utiliser l'entrée suivante
Options		XACTSYS

Syntaxe 5/7



- **RCDFMT**

- Permet d'indiquer un nom de format pour la compatibilité avec le système de fichier natif, principalement en migration de structures de données DDS vers SQL
- Par défaut en SQL
 - nom de format = nom du fichier
- Il est aussi possible d'indiquer

ADD ALL COLUMNS

Ajout de toutes les colonnes dans l'index

ADD KEYS ONLY (défaut)

Seules les colonnes spécifiées dans l'index sont comprises dans le format

ADD col1, col2 ...

les colonnes indiqués sont ajoutées au format

```
CREATE INDEX XACTNB ON ACT (ACTNO ASC)  
RCDFMT XACT1R ADD ALL COLUMNS ;
```

Syntaxe 6/7

- RCDFMT
 - Equivalent assistant, via l'onglet « options »

Utilisation principale de l'index

Accès via SQL

Accès système classique (non SQL)

*Nom de format d'enregistrement : XACT1R

Colonnes incluses au format d'enregistrement :

Toutes les colonnes de table suivies par des expressions de clés

Colonnes et expressions de clés uniquement

Colonnes et expressions de clés suivies par les colonnes de table référencées

Nom	Nom de système
Aucun	

Ajout de colonnes...

Retrait

Déplacement vers le haut

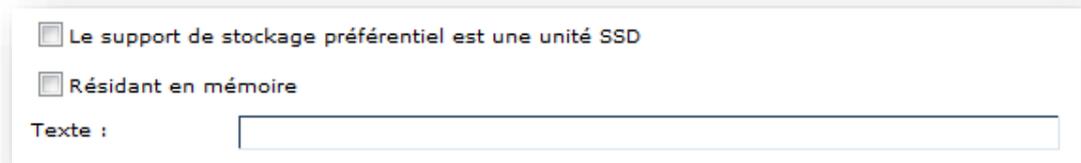
Déplacement vers le bas

Syntaxe 7/7

- **UNIT ANY** ou **UNIT SSD**
 - Indique si le stockage doit se faire de préférence sur support SSD
- **KEEP IN MEMORY YES** ou **NO**
 - Indique que l'on souhaite maintenir cet index en mémoire principale lorsqu'utilisé pour une requête

```
CREATE INDEX XACTNB ON NBSQLSMPL.ACT (ACTNO ASC)  
RCDFMT XACT1R ADD ALL COLUMNS  
UNIT ANY  
KEEP IN MEMORY NO ;
```

- Dans l'onglet « Index »

A screenshot of a database configuration dialog box with a white background and a thin grey border. It contains two unchecked checkboxes: 'Le support de stockage préférentiel est une unité SSD' and 'Résidant en mémoire'. Below these is a label 'Texte :' followed by an empty text input field.

Le support de stockage préférentiel est une unité SSD

Résidant en mémoire

Texte :



EVI – Encoded Vector Index

Encoded Vector Index



- Ce sont des index bitmaps avancés
 - Brevet spécifique IBM
 - La structure n'est pas un arbre-b comme les index radix
- Usage
 - Très performant pour indexer un petit nombre de valeurs pour un grand nombre de lignes (code produit, taux tva, année, ...)
 - Des données peu vivantes : les valeurs et domaines de valeurs ne doivent pas changer en permanence
 - Gros volumes

Principe

- Par exemple, un index EVI sur la colonne DEPT de la table des employés EMPLOYE

```
SELECT * FROM EMPLOYE WHERE DEPT = 'INFO'
```

Table EMPLOYE

RRN	DEPT	...
1	COMPTA	
2	INFO	
3	INFO	
4	PROD	
5	COMPTA	
6	PROD	
7	INFO	
8	COMPTA	

Table des symboles

Clé	Code	Début	Fin	Nb
COMPTA	A	1	8	3
INFO	B	2	7	3
INFO	B	2	7	3
PROD	C	4	6	2
COMPTA	A	1	8	3
PROD	C	4	6	2
INFO	B	2	7	3
COMPTA	A	1	8	3

Vector
A
B
B
C
A
C
B
A

Bitmap
0
1
1
0
0
0
1
0

- Index bitmap classique

Valeur	bitmap
COMPTA	10001001
INFO	01100010
PROD	00010100

Principe



- Les index bitmaps
 - Permettent un stockage performant en termes d'espace occupé
 - Permettent des opérations très rapides sur les sélections, même multiples
 - `WHERE DEPT = 'INFO' OR DEPT = 'COMPTA'`
 - Résolu par une opération OR binaire sur les vecteurs bitmaps correspondants
 - L'optimiseur peut utiliser plusieurs index EVI pour satisfaire une unique condition

Syntaxe 1/2



- Générale

```
CREATE ENCODED VECTOR INDEX nom_index
  ON nom_table (colonne1 [ASC | DESC], ... )
```

- Les noms d'index et de table peuvent être qualifiés ou non

- Exemples

- EVI sur colonne DEPT de la table EMPLOYE

```
CREATE ENCODED VECTORE INDEX EMP_DEPT
  ON EMPLOYE ( DEPT ) ;
```

- EVI sur colonnes DEPT et JOB de la table EMPLOYE

```
CREATE ENCODED VECTORE INDEX EMP_DEPT
  ON EMPLOYE ( DEPT, JOB DESC ) ;
```

Syntaxe 2/2



- **WITH x DISTINCT VALUES**

- Indique un nombre estimé de clés distinctes, afin de déterminer la taille initiale des codes pour la table des symboles (1, 2 ou 4 octets)

```
CREATE ENCODED VECTOR INDEX EVI_IDX  
ON EMPLOYEE (WORKDEPT ASC)  
WITH 255 DISTINCT VALUES ;
```

- Les options **UNIT ANY** ou **SSD** et **KEEP IN MEMORY NO** ou **YES**
 - Sont identiques aux index radix

Comparaison



- Par rapport aux index radix

- Avec une clé composée

```
CREATE INDEX nom_idx ON nom_tbl (col1, col2, col3 );
```

- Radix

- L'ordre des zones dans la clé est très important
- Du plus discriminant au moins discriminant

- EVI

- Vous pouvez créer des EVI contenant plusieurs colonnes

```
CREATE ENCODED VECTORE INDEX nom_idx ON nom_tbl (col1, col2, col3 );
```

- Ou plusieurs EVI

```
CREATE ENCODED VECTOR INDEX nom_idx ON nom_tbl (col1);
```

```
CREATE ENCODED VECTOR INDEX nom_idx ON nom_tbl (col2);
```

```
CREATE ENCODED VECTOR INDEX nom_idx ON nom_tbl (col3);
```

- Le moteur SQE est capable de mixer ces 3 EVI pour effectuer sa requête



Index dérivés

Principe



- Capacités d'utiliser
 - Des expressions
 - Des colonnes calculées
 - Des sélections
 - Sélectionner les lignes utiles

- Exemple

```
CREATE INDEX EMPLOYEE_SEARCH ON EMPLOYEE (  
    UPPER(FIRSTNME) AS FIRSTNME_UP,  
    SALARY + BONUS + COMM AS REVENUS )  
WHERE JOB <> 'MANAGER' ;
```

Principe



- Nom des colonnes
 - Si vous n'indiquez pas **AS**
 - DB2 calcule lui-même le nom des colonnes : **IXCOL00001**, **IXCOL00002**
...
 - Si vous indiquez **AS**
 - Vous devez fournir un nom de colonne qui n'existe pas dans la table
 - Vous pouvez indiquer
 - **AS** et **FOR SYSTEM NAME**

Index EVI



- Pour les index EVI, il est possible d'ajouter la clause **INCLUDE**
 - Permet d'ajouter à l'index des valeurs d'agrégation par les fonctions
 - AVG, COUNT, COUNT_BIG, SUM, STDDEV, STDDEV_SAMP, VARIANCE ou VARIANCE_SAMP
 - Le mot-clé DISTINCT ne peut pas être utilisé

```
CREATE ENCODED VECTOR INDEX EVI_DEMO
ON EMPLOYEE (EMPNO ASC, UPPER(FIRSTNME) ASC)
WHERE JOB <> 'MANAGER'
INCLUDE(AVG(SALARY), COUNT(*)) ;
```

- Ces informations sont exploitées par les requêtes utilisant des fonctions OLAP telles que **GROUPING SET**, **ROLLUP** ou **CUBE**

- Expressions de clé et sélection
 - Ne peuvent pas être utilisés
 - Les sous-requêtes
 - Les fonctions d'agrégation
 - Les variables globales
 - Les séquences
 - Les fonctions OLAP
 - L'expression ROW_CHANGE
 - Le prédicat REGEXP_LIKE
 - Toute fonction non déterministe

Limites



- Les fonctions suivantes
 - ATAN2, CARDINALITY, CONTAINS, CURDATE, CURTIME, DATAPARTITIONNAME, DATAPARTITIONNUM, DAYNAME, DBPARTITIONNAME, DECRYPT_BINARY, DECRYPT_BIT, DECRYPT_CHAR, DECRYPT_DB, DIFFERENCE, DLURLCOMPLETE, DLURLPATH, DLURLPATHONLY, DLURLSCHEME, DLURLSERVER, DLVALUE, ENCRYPT_AES, ENCRYPT_RC2, ENCRYPT_TDES, GENERATE_UNIQUE, GETHINT, IDENTITY_VAL_LOCAL, INSERT, LPAD, LOCATE_IN_STRING, MAX_CARDINALITY, MONTHNAME, MONTHS_BETWEEN, NEXT_DAY, OVERLAY, NOW, RAISE_ERROR, RAND, REGEXP_COUNT, REGEXP_INSTR, REGEXP_REPLACE, REGEXP_SUBSTR, REPEAT, REPLACE, ROUND_TIMESTAMP, RPAD, SCORE, SOUNDEX, TABLE_NAME, TABLE_SCHEMA, TIMESTAMP_FORMAT, TIMESTAMPDIF, TRUNC_TIMESTAMP, VARCHAR_FORMAT, VERIFY_GROUP_FOR_USER, WEEK_ISO, WRAP, XMLPARSE, XMLVALIDATE, XSLTRANSFORM

LF vs Vue

Présentation



- Une vue est souvent présentée, à tort, comme l'équivalent SQL d'un LF avec sélection/omission et/ou jointure

- Une vue
 - Contient une instruction SELECT
 - Décrit les données à utiliser
 - Ne contient aucune donnée
 - Ne peut pas contenir de clé

■ Comparaison

	LF	Vue
Objet		*FILE / LF
Nom	Système : 10	Système : 10 SQL : 128
Création	CRTL + source	CREATE VIEW
Formats	Plusieurs	1 RCDFMT
Membres	Plusieurs	1
Taille de la page	Défaut : 8 à 32 Ko	n/a

	LF	Vue
Clés	Aucune Unique Non unique	Aucune
Ordre	Liste de zones	n/a
Sélection de zones / colonnes	Toutes les zones du format Liste Valeurs calculées	Toutes les colonnes du format Liste Valeurs calculées
Sélection d'enregistrements / lignes	Sélection / omission	WHERE
Jointure	JOIN/JFILE/JFLD	JOIN (INNER, FULL, CROSS, LEFT/RIGHT, EXCEPTION)
Agrégation	n/a	GROUP BY

■ Besoins techniques

- Conversion de données
 - Dates numériques ou alpha -> date
- Nom et structure des données à adapter
 - Renommage, concaténation, découpage, jointure, ...
- Sécurité
 - Interdire l'accès aux données sensibles
- Réduire les dépendances
 - Entre la structure de la BD et les consommateurs

■ Performance

- Contrairement aux LF et INDEX, la création de vues n'a aucune impact sur les performances
 - Aucune donnée à maintenir
 - Le SELECT contenu dans la vue est évalué lors de son utilisation

■ Imbrication de vues

- Une vue peut être construite sur d'autres vues
- Permet d'obtenir des résultats nécessitant des étapes

Exemples

- Limiter les informations, calculer et renommer les colonnes

```
/* Infos générales employés */  
create view employeeInfo for system name empinfo as (  
  select empno as matricule,  
         trim( firstnme ) || ' ' || trim(lastname) as nom,  
         job as poste,  
         workdept as dept,  
         year( hiredate - birthdate ) as age_embauche  
  from employee ) ;
```

MATRICULE	NOM	POSTE	DEPT	AGE_EMBAUCHE
000010	CHRISTINE HAAS	PRES	A00	31
000020	MICHAEL THOMPSON	MANAGER	B01	25
000030	SALLY KWAN	MANAGER	C01	33
000050	JOHN GEYER	MANAGER	E01	23
000060	IRVING STERN	MANAGER	D11	28
000070	EVA PULASKI	MANAGER	D21	27
000090	EILEEN HENDERSON	MANAGER	E11	29
000100	THEODORE SPENSER	MANAGER	E21	23
000110	VINCENZO LUCCHESI	SALESREP	A00	28
000120	SEAN O'CONNELL	CLERK	A00	21

Exemples

```
/* Département avec info du manager et nombre d'employés */
create view deptInfo as (
  with cte_nb_emp as (select workdept, count(*) as nb from employee group by workdept)
  select d.deptno ,
         d.deptname as nom_dept,
         e.firstnme as prenom_mgr,
         e.lastname as nom_mgr,
         n.nb as nb_emp
  from      department d
  left join employee e   on d.mgrno = e.empno
  left join cte_nb_emp n on n.workdept = d.deptno ) ;
```

DEPTNO	NOM_DEPT	PRENOM_MGR	NOM_MGR	NB_EMP
A00	SPIFFY COMPUTER SERVICE DIV.	CHRISTINE	HAAS	5
B01	PLANNING	MICHAEL	THOMPSON	1
C01	INFORMATION CENTER	SALLY	KWAN	4
D01	DEVELOPMENT CENTER	-	-	-
D11	MANUFACTURING SYSTEMS	IRVING	STERN	11
D21	ADMINISTRATION SYSTEMS	EVA	PULASKI	7
E01	SUPPORT SERVICES	JOHN	GEYER	1
E11	OPERATIONS	EILEEN	HENDERSON	7
E21	SOFTWARE SUPPORT	THEODORE	SPENSER	6
F22	BRANCH OFFICE F2	-	-	-
G22	BRANCH OFFICE G2	-	-	-
H22	BRANCH OFFICE H2	-	-	-
I22	BRANCH OFFICE I2	-	-	-

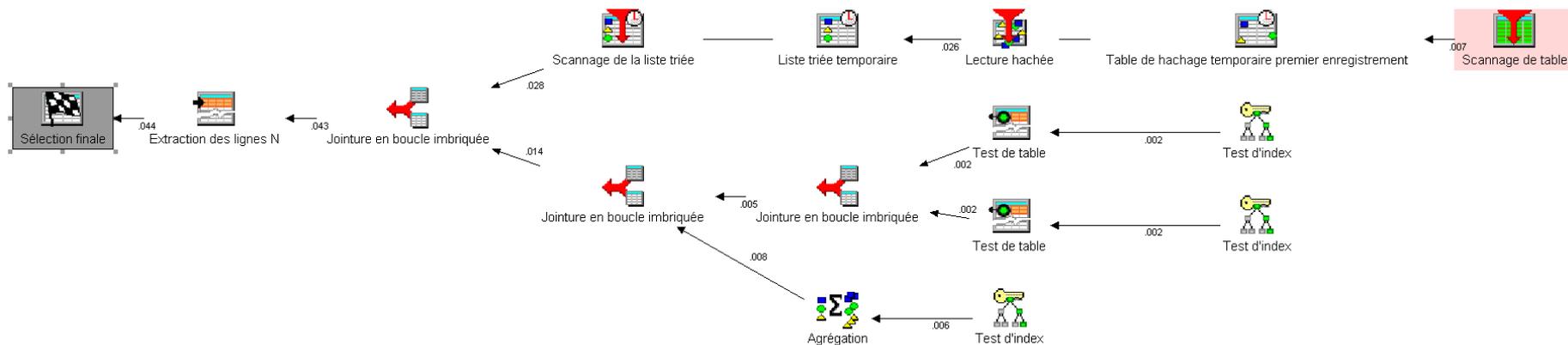
Exemples

```
/* 3 départements avec les employés les plus jeunes à l'embauche */
select d.deptno,
       d.nom_dept,
       d.prenom_mgr,
       d.nom_mgr,
       d.nb_emp,
       a.age_embauche_moy
from deptInfo d
join ( select dept,
             avg( age_embauche ) as age_embauche_moy
      from employeeInfo e
      group by dept ) a on d.deptno = a.dept
order by a.age_embauche_moy asc
limit 3 ;
```

DEPTNO	NOM_DEPT	PRENOM_MGR	NOM_MGR	NB_EMP	AGE_E MBAUCHE_MOY
E01	SUPPORT SERVICES	JOHN	GEYER	1	23
D11	MANUFACTURING SYSTEMS	IRVING	STERN	11	24
B01	PLANNING	MICHAEL	THOMPSON	1	25

Exemple

- Plan d'exécution



Possibilités avancées



- L'utilisation de vue offre de nombreuses possibilités non admises pour les LF
 - Toutes les fonctions scalaires
 - Fonction utilisateur (UDF), fonction utilisateur table (UDTF)
 - JSON_TABLE, XMLTABLE ...
 - Groupage
 - Requêtes hiérarchiques, récursives
 - Sous-requêtes
 - UNION / INTERSECT / EXCEPT
 - Registres
 - Variables globales
 - Vues imbriquées

Modernisation

Etape 1 : migration DDL

- Passage de DDS à DDL : 2 composantes
 - Les données
 - Gérer les données incohérentes
 - Impacts sur les programmes
 - Mots-clés d'édition principalement
 - Multi-formats, multi-membres

- Utilisez des outils !

Etape 2 : mise en œuvre des contraintes

- Différents types de contraintes
 - Clé primaire
 - Ce devrait déjà être le cas ...
 - Exemple : l'identifiant de la facture est le n° de facture « numfact »
 - D'intégrité de domaine de valeurs
 - Simple
 - Exemple : donnée possible pour la colonne « type » = { 'M.', 'Mme', 'X' }
 - D'intégrité référentielle
 - Gestion des impacts
 - Exemple : une ligne de facture fait référence à une entête de facture
 - D'intégrité fonctionnelle
 - Via des triggers
 - Exemple : pas de facture non payée pour insérer une nouvelle commande
- Permettent d'assurer la qualité des données
 - Des impacts sur la cinématique des programmes

Etape 3 : utiliser les possibilités de SQL



- Plus de types de données disponibles
 - XML, DATALINK, LOB, ...
 - Colonnes auto-générées
- Gestion naturelle des formats d'échange de données
 - XML, JSON
- Des fonctions avancées
 - CTE, requêtes récursives, tables temporelles ...
- Des fonctions intégrées
 - Sur les données : calculs sur les dates, ...
 - Autres : HTTP, ...
- Des services IBM i
 - Simplifient l'administration

- Utilisables directement en RPG/COBOL !

Objectifs



- Déplacer une partie des règles de gestion métier dans la BD
 - Via des vues
 - Utilisables à la place des tables dans les instructions SQL
 - Permettent de masquer la structure et la complexité des données
 - Facilitent une réutilisation
 - Quel que soit le langage
 - Via des triggers
 - Déclenchés quelle que soit l'interface d'accès à la donnée
 - SQL, programme RPG, Java, .Net, QM, QRY400 ...
 - Les triggers peuvent eux-mêmes être écrits en SQL ou RPG/COBOL
 - Via des procédures ou fonctions
 - Eux-mêmes également écrits en SQL ou RPG/COBOL
 - Les traitements sont au plus proche de la donnée
 - Utilisables ensuite dans tous les langages supportant le SQL
 - RPG/COBOL
 - Tous les langages capables de se connecter à la BD, c'est-à-dire tous les langages de gestion !

Objectifs



- Faciliter l'accès à la donnée
 - Par un standard technique (SQL)
 - Par une donnée de qualité (contraintes)
 - Par une donnée structurée (intégrité référentielle)
 - Par une donnée disponible (performance)

Nécessités

- Administration de la BD
 - Aspect performance
 - Surveillance des temps de réponse
 - Adaptation des requêtes
 - Indexation
 - Aspect structure de la donnée
 - Cohérence du modèle
 - Assistance aux développeurs
 - Prise en main des outils disponibles

Conclusion

Bonnes pratiques



- Structure
 - Se rapprocher de la 3^{ème} FN
 - Clé primaire sur toutes les tables
 - Pas de redondance dans une table

- Requêtes SQL
 - Uniquement sur des tables ou des vues
 - Pas de LF
 - Pas de SELECT *
 - Soyez le plus explicite possible

- Langage ensembliste
 - Il est inutile de remplacer un CHAIN par un SELECT
 - Très efficace pour manipuler un ensemble de données

Bonnes pratiques

- Index / vue
 - À quel moment créer un index ?
 - À quel moment créer un index dérivé ?
 - À quel moment créer un index EVI ?
 - À quel moment créer une vue ?

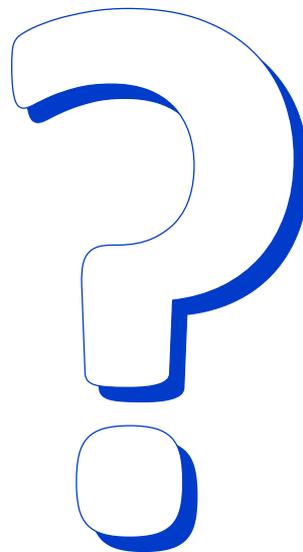
- Le débat
 - Optimisation
 - Requête par requête ?
 - Globale ?
 - Dénormalisation ?
 - Clés techniques vs fonctionnelles ?
 - DBE / DBA ?

Références



- Formes normales
 - [https://fr.wikipedia.org/wiki/Forme_normale_\(bases_de_donn%C3%A9es_relatives\)](https://fr.wikipedia.org/wiki/Forme_normale_(bases_de_donn%C3%A9es_relatives))
- SQL indexes and native I/O – no contradiction (Birgitta Hauser)
 - <https://www.ibm.com/developerworks/ibmi/library/i-sql-indexs-and-native-io/index.html>
- SQL Reference
 - http://www-01.ibm.com/support/knowledgecenter/ssw_ibm_i_73/db2/rbafzpdf.pdf?lang=en
- Red book
 - <http://www.redbooks.ibm.com/abstracts/sg248185.html?Open>

Q/R





Merci de votre attention