BD2 OPTIMIZACIÓN

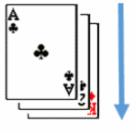
SERGIO ÁLVAREZ VERSIÓN 1.0

TEORÍA

BUSCAR PRODUCTO NATURAL (JOIN)

BUSCAR

Random Pile of Cards

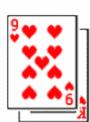


To Find 8 of Hearts... Scan 52 Cards (26) Average Flips = 26

Random Pile of Cards By Suit









2.

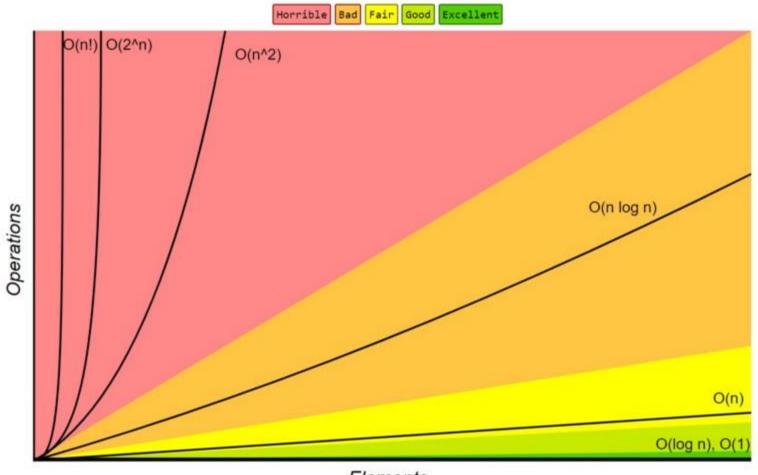
To Find 8 of Hearts...

- 1. Pick Suit (2)
- 2. Scan 13 Cards (7) Average Flips = 9

Creating Piles reduces flip from 26 to 9!

BIG 0

Big-O Complexity Chart



Elements

BIG 0

Tiempo Constante (O(1))

```
function exampleConstantFunc(n) {
  return n*n;
}
```

Tiempo Lineal (O(n))

```
function exampleLinear(n) {
  for (var i = 0 ; i < n; i++ ) {
     console.log(i)
  }
}</pre>
```

Tiempo Logarítmico (O(log(n)))

```
function log(n) {
    for (let i = 1; i < n; i*=2) {
        const result = i;
        console.log(result);
    }
}</pre>
```

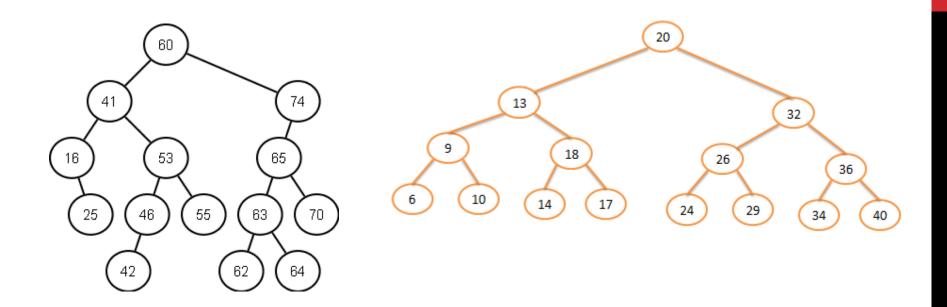
Tiempo Cuadrático (O(n²))

```
for (int i = 0; i <n; i += c) {
   for (int j = 0; j < n; j += c) {
    // some O(1) expressions
   }
}</pre>
```

MÉTODOS DE ORDENAMIENTO

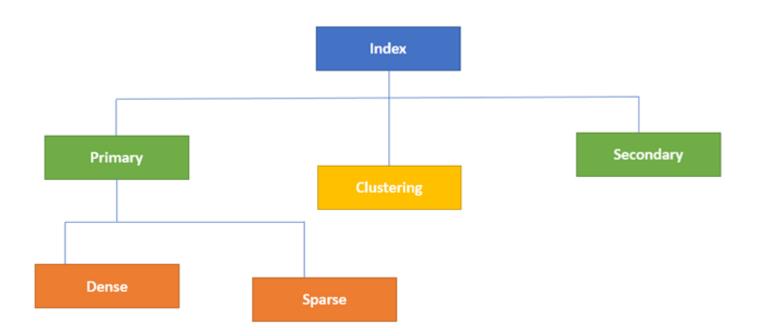
Algorithm	Time Complexity		Space Complexity	
	Best	Average	Worst	Worst
Quicksort	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n log(n))	O(n^2)	O(log(n))
Mergesort	$\Omega(n \log(n))$	O(n log(n))	O(n log(n))	0(n)
<u>Timsort</u>	$\Omega(n)$	O(n log(n))	O(n log(n))	0(n)
<u>Heapsort</u>	$\Omega(n \log(n))$	O(n log(n))	O(n log(n))	0(1)
Bubble Sort	$\Omega(n)$	0(n^2)	O(n^2)	0(1)
Insertion Sort	$\Omega(n)$	Ø(n^2)	O(n^2)	0(1)
Selection Sort	Ω(n^2)	0(n^2)	O(n^2)	0(1)
Tree Sort	$\Omega(n \log(n))$	O(n log(n))	O(n^2)	0(n)
Shell Sort	$\Omega(n \log(n))$	Θ(n(log(n))^2)	O(n(log(n))^2)	0(1)
Bucket Sort	$\Omega(n+k)$	⊙(n+k)	O(n^2)	0(n)
Radix Sort	$\Omega(nk)$	Ø(nk)	O(nk)	O(n+k)
Counting Sort	Ω(n+k)	0(n+k)	0(n+k)	0(k)
Cubesort	$\Omega(n)$	Θ(n log(n))	O(n log(n))	0(n)

ARBOLES PARA BUSCAR



Árbol Binario 5 Niveles Árbol Binario Balanceado 4 Niveles

TIPOS DE ÍNDICES



ÍNDICE CLÚSTER

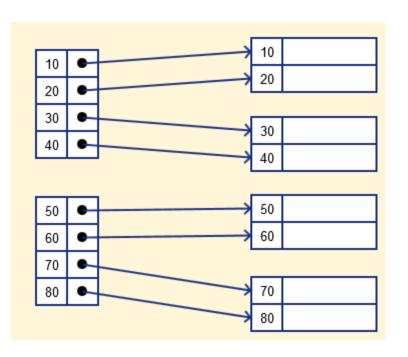
SalesOrderID	SalesOrderDetailID	CamerTrackingNumber	OrderQtv	Product ID	SpecialOfferID	Unit Price
43659	1	4911-403C-98	1	776	1	2024.994
43659	2	4911-403C-98	3	777	1	2024.994
43659	3	4911-403C-98	1	778	1	2024.994
43659	4	49*** 403C-98	1	771	1	2039.994
43659	5	491 98	1	772	1	2039.994
43659			2	773	1	2039.994
43659	Non-Clust	ered	1	774	1	2039.994
43659			3	714	1	28.8404
43659	9	491 -98	1	716	1	28.8404
43659	10	49403C-98	6	709	1	5.70
43659	11	4911-403C-98	2	712	1	5.1865
43659	12	**** **** **				*****

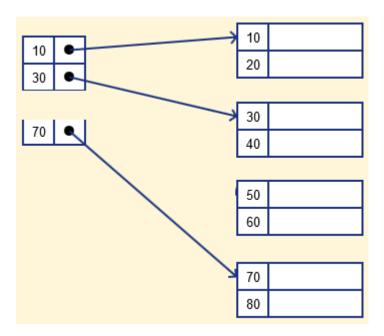
SalesOrderID	SalesOrderDetailID	CamerTrackingNumber	OrderQty	ProductID	SpecialOfferID	UnitPrice
43659	1	4911-403C-98	1	776	1	2024.994
43659	2	4911-403C-98	3	777	1	2024.994
43659	3	4911-403C-98	1	778	1	2024.994
43659	4	4911-403C-98	1	771	1	2039.994
43659	5	4911-403C-98	1	772	1	2039.994
43659	6	491 403C-98	2	773	1	2039.994
43659	7	1020.00	1	774	1	2039.994
43659	8			14	1	28.8404
43659	9	Clustered Ind	ex	16	1	28.8404
43659	10			9	1	5.70
43659	11	-403C-98	2	712	1	5.1865
43659	12	491 -403C-98	4	711	1	20.1865
43660	13	6431-4D57-83	1	762	1	419.4589
43660	14	6431-4D57-83	1	758	1	874.794
43661	15	4E0A-4F89-AE	1	745	1	809.76

ÍNDICE CLÚSTER

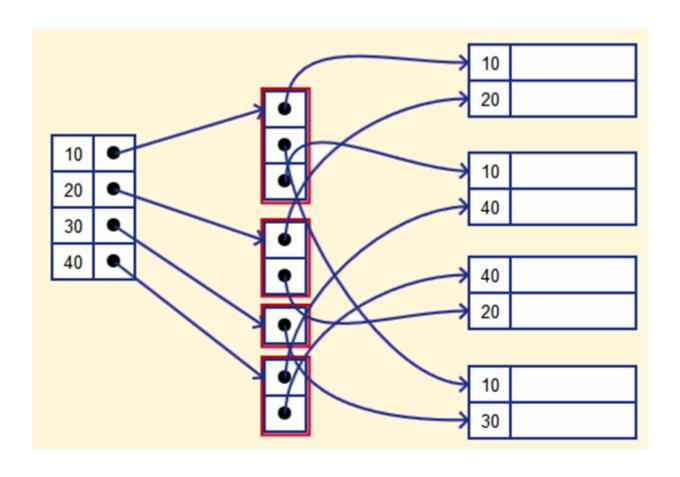
Parameters	Clustered	Non-clustered
Use for	You can sort the records and store clustered index physically in memory as per the order.	A non-clustered index helps you to creates a logical order for data rows and uses pointers for physical data files.
Data accessing	Faster	Slower compared to the clustered index
Additional disk space	Not Required	Required to store the index separately
Type of key	By Default Primary Keys Of The Table is a Clustered Index.	It can be used with unique constraint on the table which acts as a composite key.

DENSO VS DISPERSO

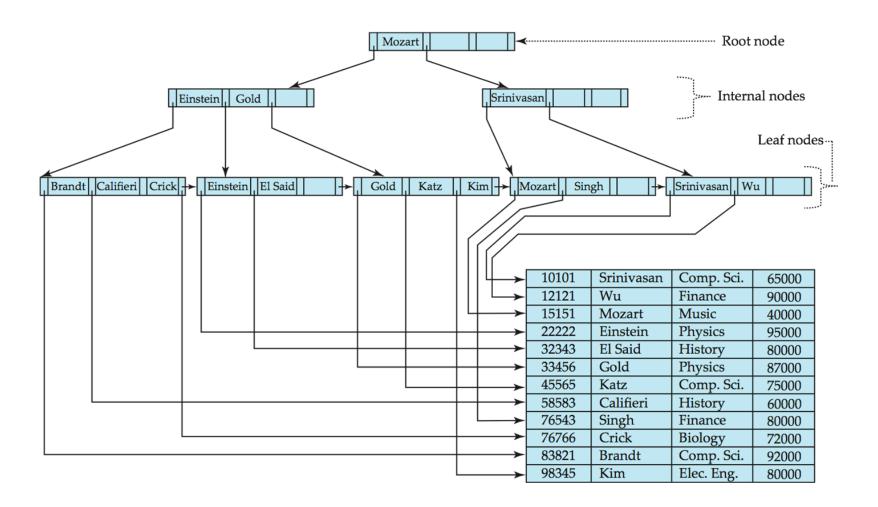




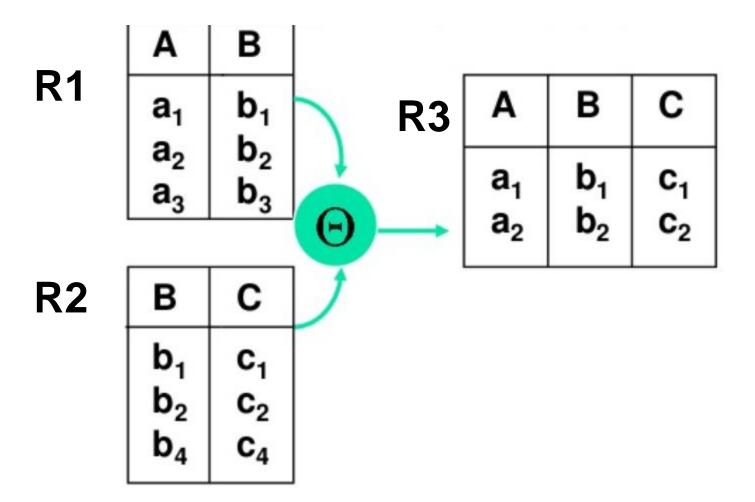
ÍNDICE SECUNDARIO



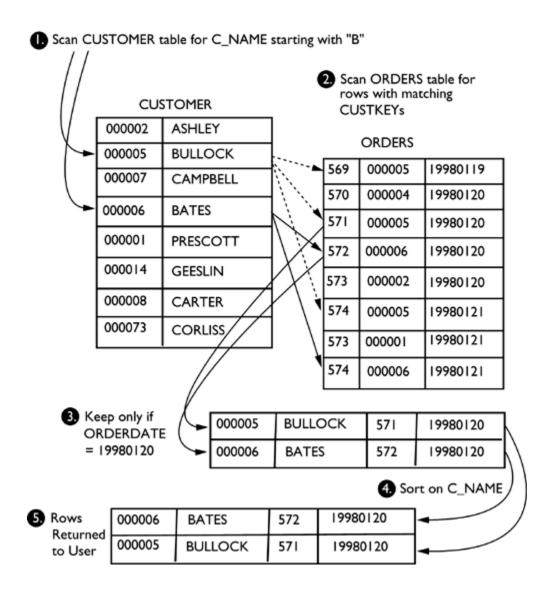
BTREE



PRODUCTO NATURAL

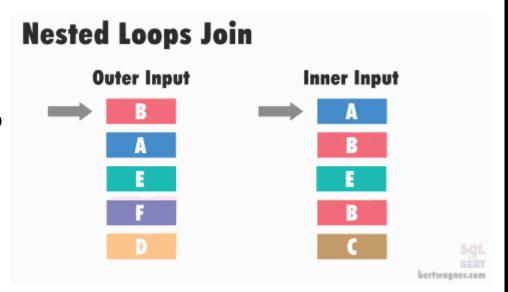


NESTED LOOP JOIN (1/3)



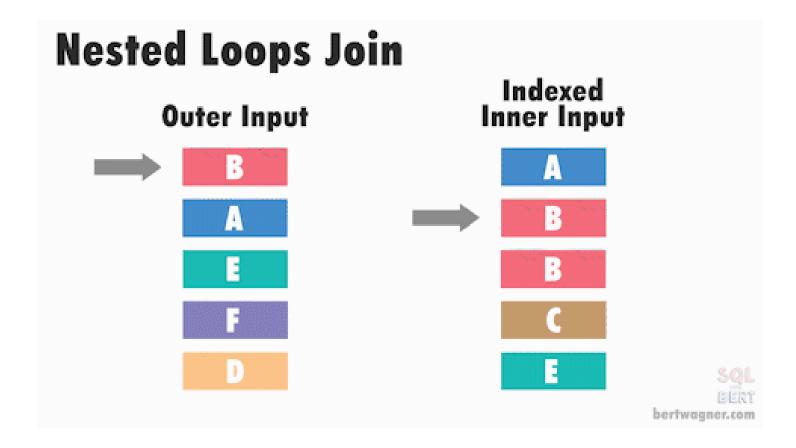
NESTED LOOP JOIN (2/3)

algorithm nested_loop_join is
for each tuple r in OuterInput do
for each tuple s in InnerInput do
 if r and s satisfy the
 join condition then
 yield tuple < r, s>

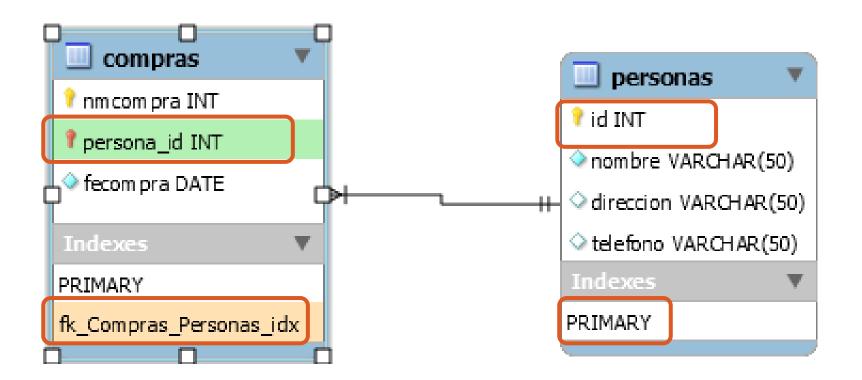


NESTED LOOP JOIN (3/3)

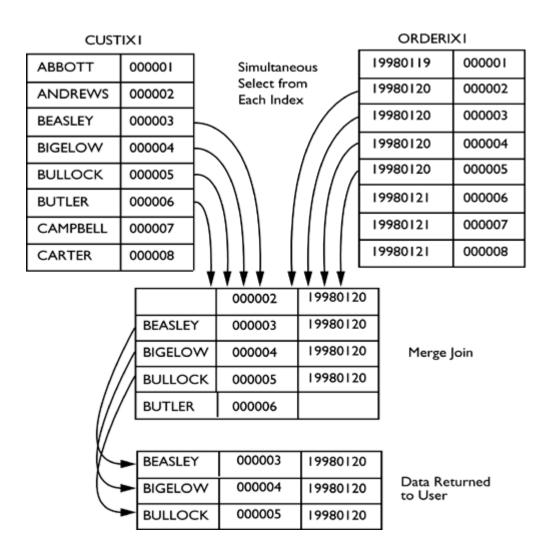
Que pasa si están indexadas las claves foráneas?



CLAVES FORANEAS



MERGE JOIN (1/2)

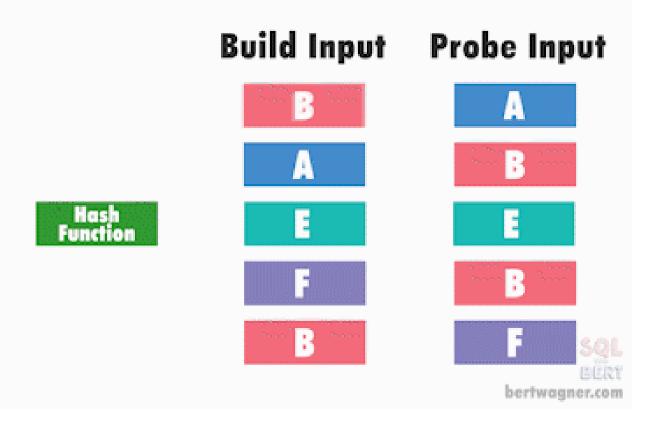


MERGE JOIN (2/2)

Merge Join Second Input First Input Match! Match!

HASH MATCH JOIN

Hash Match Join



INDICES

MÉTODO: "ESCOPETA DE PERDIGONES"

"Los índices mejoran el desempeño, entonces Indexo cada columna"

MÉTODO: "ESCOPETA DE PERDIGONES"

- Muchos índices nunca son usados.
- Los índices ocupan espacio en disco y los buffers de memoria.
- Cada índice necesita ser modificado durante un Insert, Update y Delete
- El optimizador de consulta analiza que índices usar por cada consulta, mas índices hace que se necesite mas trabajo.

MÉTODO: "ODIO A LOS ÍNDICES"

"Los índices requieren extra esfuerzo, entonces nunca creo un indice"

MÉTODO: "ODIO A LOS ÍNDICES"

- Los índices correctos son esenciales para mejorar el desempeño.
- La mayoría de la carga de trabajo son consultas (Select), por lo que el beneficio neto de los índices supera la sobrecarga de la actualización.
- Los índices son compactos, por lo que son un uso más eficiente de la memoria intermedia.

MÉTODO: "ODIO A SQL"

"Solo uso bases de datos NoSQL porque estas funcionan bien"

MÉTODO: "ODIO A SQL"

- Muchas bases de datos no relacionales requieren que usted defina los índices de forma explicita.
- Otras requieren definir de forma especial las tablas para poder tener un desempeño ideal.

PREGUNTA BÁSICA

La elección de un índice depende de:

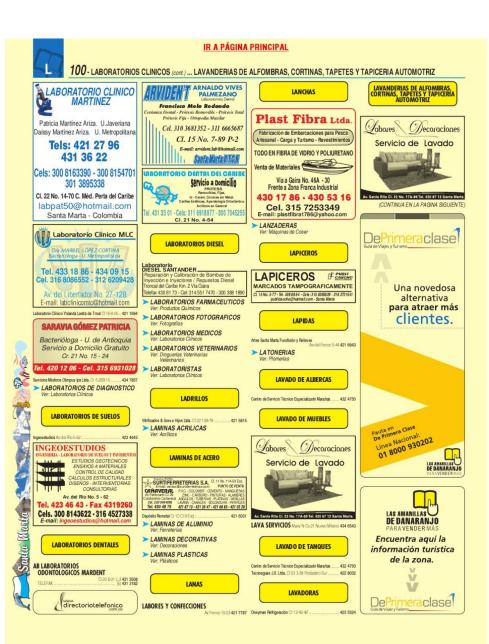
- Que tablas y columnas se necesitan en los queries.
- Que "JOINs" va a usar.
- Que "GROUP BYs" y "ORDER BYs" va a usar.

El diseño de los índices no es implícito en el diseño del modelo.

El diseño de los índices depende de los queries.

Es decir se especifican a medida que se desarrolla la aplicación.

EJEMPLO



```
create index paginas_idx
 on paginas_amarillas (
   tipo_negocio,
   nombre_negocio);
select *
 from paginas_amarillas
 where tipo_negocio =
     'Laboratorio clinicos';
select *
 from paginas_amarillas
 where tipo_negocio =
     'Laboratorios clinicos'
   and nombre_negocio =
     'Laboratorio clinico Martinez';
select *
 from paginas_amarillas
 where nombre_negocio =
     'Laboratorio clinico Martinez';
```



MYSQL

TIPOS DE MOTORES TIPOS DE ÍNDICES

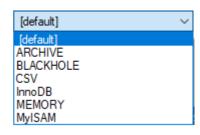
TIPOS DE ÍNDICES MYSQL

Index Name	Columns	Index Type	
PRIMARY	id	 PRIMARY	Ŧ
personasl_idx	dni	 UNIQUE	-
personas2_idx	telefono	 KEY	-
personas3_idx	hoja_vida	 FULLTEXT	Ŧ

- unique index: can be no duplication of values
- primary key: a unique index in which no value can be NULL
- simple, regular, or normal index
- fulltext index: Sometimes you want to find the blob of text that contains a certain word or group of words or maybe you want to find a certain substring within the larger block of text.

MOTORES DE MYSQL (1/4)

Table Name	prueba	Engine



Archive

El mecanismo Archive está concebido para almacenar gran volumen de datos. Soporta INSERT y SELECT, pero no DELETE, REPLACE o UPDATE. Soporta el operador ORDER BY, atributos tipo BLOB y casi todos los demás, excepto los espaciales. Implementa bloqueo a nivel de fila (tupla).

Blackhole

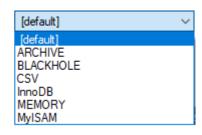
El mecanismo de almacenamiento Blackhole actúa como un agujero negro que acepta todo pero no lo almacena en ningún sitio. Todo intento de recuperación de información resultará infructuoso.

Al crear una tabla con el mecanismo Blackhole el servidor sí crea la definición del formato en el directorio de datos -un fichero con extensión.frm- pero no aparece ningún fichero más. Los datos de la tabla los envía todos a /dev/null. Soporta la definición de todo tipo de índices.

MOTORES DE MYSQL (2/4)

Table Name	prueba	E
------------	--------	---

Engine



CSV

Este mecanismo de almacenamiento almacena los datos en ficheros de texto separados por comas. Está disponible en todas las versiones del servidor MySQL.

Cuando se crea una tabla con el mecanismo CSV el servidor crea un fichero con el formato de la tabla en el directorio de datos con extensión frm, y crea un fichero para contener los datos con extensión CSV en el que se guardan los datos de cada tupla en una línea ASCII y separados por comas.

Memory

Como indica la palabra, el mecanismo de almacenamiento Memory archiva las tablas en memoria volátil. Usa índices hash por defecto, lo que las hace muy rápidas de recorrer y muy útiles para crear tablas temporales. Sin embargo, cuando el servidor se apaga estas se borran. La definición de las tablas se guarda en ficheros con extensión.frm, de modo que al rearrancar el servidor las tablas estarán definidas pero vacías de datos.

MOTORES DE MYSQL (3/4)

Table Name	prueba	Engine
------------	--------	--------

[default]	~
[default]	
ARCHIVE	
BLACKHOLE	
CSV	
InnoDB	
MEMORY	
MyISAM	

InnoDB

InnoDB es un mecanismo de almacenamiento transaccional -con características ACID- para MySQL. Realiza bloqueo a nivel de filas y lecturas no bloqueantes MVCC tipo Oracle, lo que aumentan la concurrencia y las prestaciones.

InnoDB pertenece a Oracle Corporation tras la adquisición de Innobase Oy en Octubre 2005. Tiene licenciamiento dual: se distribuye bajo licencia GPL, pero también se licencia a empresas que la quieran incluir en su software.

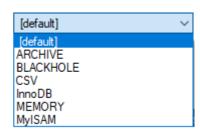
Sigue el modelo ACID con COMMIT, ROLLBACK y recuperación de caídas. Bloquea a nivel de fila (tupla), y proporciona concurrencia multiusuario para lectura.

Organiza los datos en disco para optimizar el uso de claves primarias. Mantiene la integridad de datos mediante restricciones FOREIGN KEY, que se aplican en INSERT, UPDATE y DELETE.

MOTORES DE MYSQL (4/4)

Table Name	prueba	E
------------	--------	---

Engine



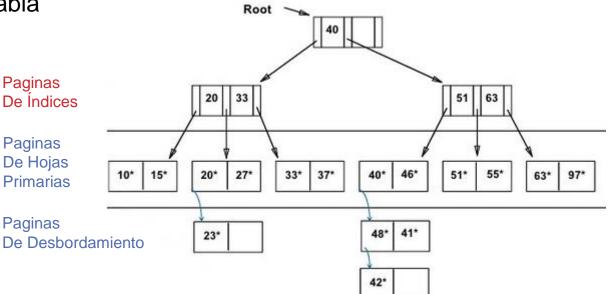
MyISAM (Indexed Sequential Access Method (ISAM))

Implementación de MySQL del original ISAM que efectúa el almacenamiento de datos de manera sencilla y robusta, y proporciona una alta velocidad de acceso y un tamaño pequeño de ficheros. El mecanismo MyISAM almacena cada tabla en tres ficheros:

.frm con el formato de la tabla

.MYD con los datos

.MYI con los índices



AL FINAL TODO ESTA EN ARCHIVOS

Nombre	Fecha de modifica	Tipo	Tamaño	
abonos_cxc.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	
abonos_cxc.ibd	2020/04/16 6:56 a	Archivo IBD	112 KB	
] compras.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	
] compras.ibd	2020/04/16 6:42 a	Archivo IBD	112 KB	
db.opt	2020/04/16 6:42 a	Archivo OPT	1 KB	
detalle_abonos_cxc.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	
detalle_abonos_cxc.ibd	2020/04/16 6:56 a	Archivo IBD	128 KB	
detallecompras.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	
detallecompras.ibd	2020/04/16 6:42 a	Archivo IBD	128 KB	
detalleventa.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	
detalleventa.ibd	2020/04/16 6:49 a	Archivo IBD	128 KB	
FTS_0000000000000127_000000000000226_INDEX_1.ibd	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	96 KB	
FTS_000000000000127_000000000000226_INDEX_2.ibd	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	96 KB	
FTS_000000000000127_000000000000226_INDEX_3.ibd	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	96 KB	
TFS_0000000000000127_0000000000000000000000	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	96 KB	4
000000 7 000000000 226	2.21	-J JD		
000000 0001 000000000 00226 DEX_6.ibd	.0/04/ 2:21	hivo)	KB	tar
FTS_00 00 0000127_BEING_DE ED.ik	0/04 2:21	hivo)	5 KB	
Pro_cocc00000cccor21_BEING_DELETED_CACHE.ibd	2020/04/ 2:21 p	Archivo 100	-55 KB	
FTS_0000000000000127_CONFIG.ibd	2:21 p	Archivo IBD	96 KB	
FTS_000000000000127_DELETED.ibd	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	96 KB	
FTS_000000000000127_DELETED_CACHE.ibd	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	96 KB	
] personas.frm	2020/04/27 2:21 p	Archivo FRM	9 KB	
personas.ibd	2020/04/27 2:21 p	Archivo IBD	144 KB	
] productos.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	
] productos.ibd	2020/04/16 6:42 a	Archivo IBD	96 KB	
ventas.frm	2020/04/16 6:42 a	Archivo FRM	9 KB	

ESTADÍSTICAS (1/2)

Las estadísticas son uno de los elementos más importantes que ayudan al desempeño de los servidores y en general suelen pasar desapercibidos a las personas que se inician en Bases de Datos. Pero, ¿Qué son puntualmente estas estadísticas?. Son objetos que mantienen información sobre el contenido de las columnas de las tablas y cuya responsabilidad consiste en llevar control sobre: la selectividad, la cardinalidad y la densidad de los datos.

ESTADÍSTICAS (2/2)

•Cardinalidad: Es una medida que describe la cantidad de valores únicos que tiene una tabla en una columna. Esta definición no debe confundirse con la definición de cardinalidad en modelado de datos, que se refiere al tipo de relación que tienen dos entidades/tablas y que puede ser: uno-a-uno, uno-a-muchos y muchos-a-muchos. Si queremos entonces calcular la cardinalidad de una columna en SQL básicamente tenemos que hacer:

SELECT COUNT(DISTINCT (MiColumna)) FROM MiTabla;

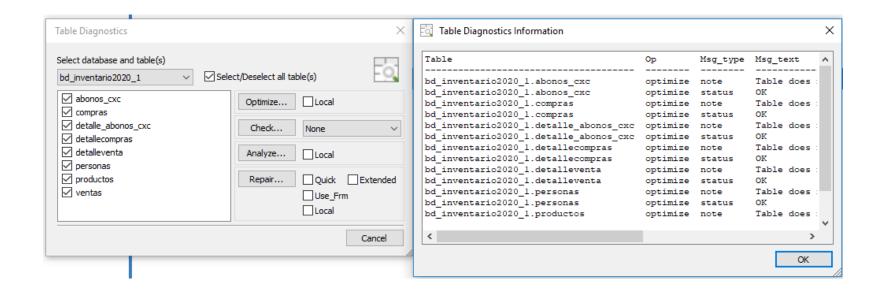
•Densidad: Es una medida que se utiliza para medir la frecuencia con que ocurren valores duplicados en una columna y es un valor "opuesto" a la cardinalidad. Opuesto en el sentido que dada una cantidad de filas en una tabla una mayor cardinalidad necesariamente implica una menor densidad. Si queremos calcular la densidad en SQL entonces usaríamos:

SELECT COUNT(*)/COUNT(DISTINCT (MiColumna)) FROM MiTabla;

La interpretación de la densidad es el promedio de filas duplicadas que para cada valor tiene una columna en una tabla.

•Selectividad: Es el número de filas que satisface un predicado. Para entender esta definición deber entonces definir predicado, como una expresión que se evalúa como verdadera o falsa. En SQL calcularíamos la selectividad como:

CORRER RUTINAS DE OPTIMIZACIÓN Y DESFRAGMENTACIÓN

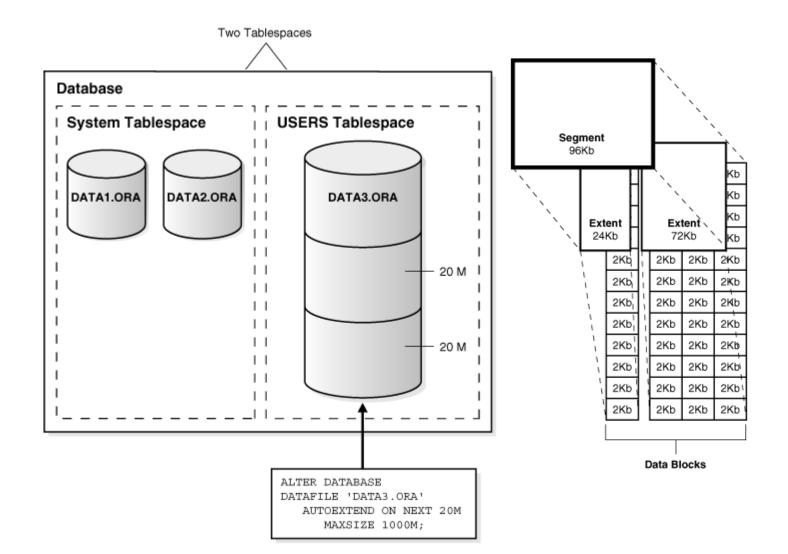


OPTIMIZE [NO_WRITE_TO_BINLOG | LOCAL] TABLE tbl_name [, tbl_name] ...

ORACLE

DIMENSIONAMIENTO DE TABLAS TIPOS DE ÍNDICES

ALMACENAMIENTO EN ORACLE



EXTENSIÓN

Una extensión es una unidad lógica de almacenamiento que está formada por un número determinado de bloques de datos contiguos.

Al crear o, mejor dicho, asignar una nueva extensión al segmento, se está reservando espacio en el disco para almacenar los nuevos datos de dicho segmento. Por lo tanto, al crear la nueva extensión está totalmente vacía y todo su espacio está disponible para almacenar los datos del segmento y, además, en el disco debe haber espacio libre para que Oracle reserve todo el tamaño que necesita la extensión, y lo formatea de forma especial para poder utilizarlo. A partir de ese momento, en esa extensión solamente se podrán almacenar datos del segmento al que pertenece.

Cuando se llenan todos los bloques de datos de una extensión, el segmento solicita una nueva extensión al sistema para poder seguir almacenando información.

STORAGE CLAUSE (1/2)

Configuración del almacenamiento de tablas (CREATE TABLE), indices (CREATE INDEX), etc... en oracle.

STORAGE opciones

INITIAL int K | M

NEXT int K | M

PCTINCREASE int

MINEXTENTS int

MAXEXTENTS int

initial: Especifica el tamaño (en bytes) de la primera extensión.

next: Especifica el tamaño (en bytes) de la segunda extensión.

pctincrease: Especifica el % de incremento en el tamaño de las siguientes extensiones.

El tamaño de una nueva extensión es el tamaño de la anterior multiplico por pctincrease.

minextents: Especifica el numero inicial de extensiones cuando se crea el objeto.

maxextents: Especifica el numero máximo de extensiones que el objeto puede tener.

STORAGE CLAUSE (2/2)

```
create table empleado (nombre varchar2(50))
storage (initial 256K next 512K pctincrease 50 minextents 3 maxextents 10);

Results Explain Describe Saved SQL History

Table created.

0.02 seconds
```

Select extent_id, bytes, blocks from USER_EXTENTS where segment_name = 'EMPLEADO' order by extent_id;

0	286720	35
1	532480	65
2	819200	100

DIMENSIONAMIENTO PESIMISTA

Index Name	Column	Position	Length	Order
PK_E1_EMP	EMPNO	1	22	ASC

	Column Name	Туре	Length
1	EMPNO	NUMBER	22
2	ENAME	VARCHAR2	10
3	JOB	VARCHAR2	9
4	MGR	NUMBER	22
5	HIREDATE	DATE	7
6	SAL	NUMBER	22
7	COMM	NUMBER	22
8	DEPTNO	NUMBER	22

Tamaño por registro:

136

Preguntas:

- Cuanto años se quiere guardar la información?
- Promedio de registros en un años?

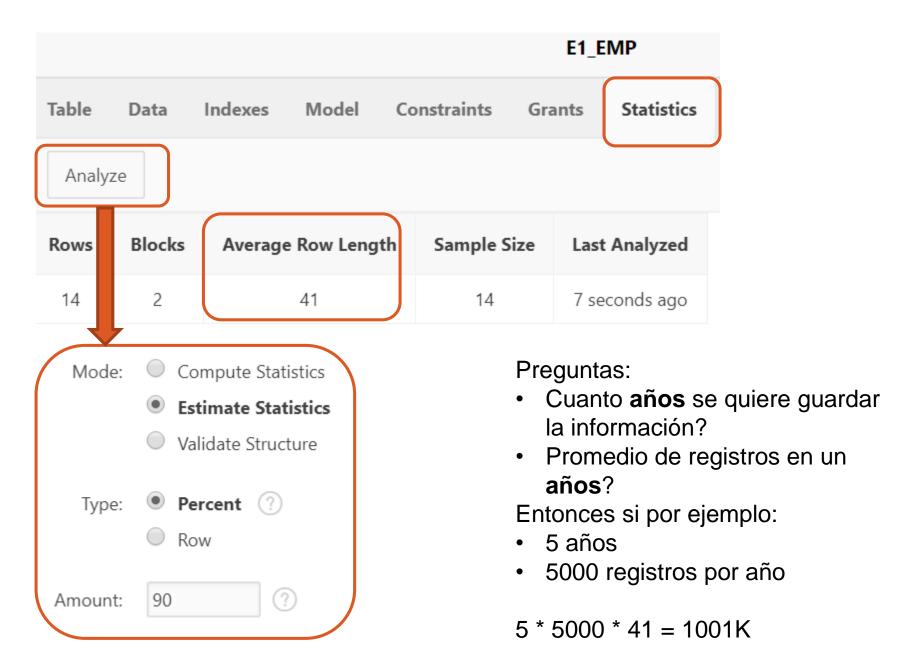
Entonces si por ejemplo:

- 5 años
- 5000 registros por año

5 * 5000 * 136 = 3320K



DIMENSIONAMIENTO ANÁLISIS



INDICES (1/2)

B-Tree Index

Este es el tipo de índices normal de Oracle, estos índices son los que más se utilizan, están organizados en una estructura de árbol B y por lo general se utilizan para las llaves primarias de manera que se pueda hacer una búsqueda por llave más rápido.

Bitmap Index

Los índices de bitmap son muy recomendables en columnas en las cuales los valores ser repiten y representan una división en categorías, por ejemplo columnas como género, estado civil, etc. También son muy recomendables cuando no cambian mucho, aunque sean muy variantes.

Cluster Index

Este índice consiste en unas tablas que comparten los mismos bloques de datos, utilizan un valor llamado clúster key value que es el valor de las columnas involucradas para una fila en específico.

E clúster key sirve para guardar juntas las filas que tengan el mismo valor y solo guarda una vez cada valor distinto.

INDICES (2/2)

Hash Cluster Index

Este índice es muy parecido al anterior, pero se aplica una función de hash al cluster key para poder encontrar las demás filas con el mismo cluster key.

Partitioned tables

Cuando las tablas crecen mucho, acceder a ellas puede significar un bajo rendimiento, por eso surge el concepto de tablas particionadas que es dividir las tablas en partes independientes, se le puede sacar backup independientemente, el rendimiento de las consultas puede aumentar significativamente, y se pueden hacer transacciones paralelas en particiones diferentes.

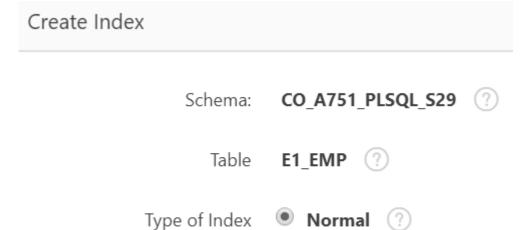
Es común que las diferentes particiones, se coloquen en un tablespace diferente para optimizar aun más el rendimiento.

Function Based Index

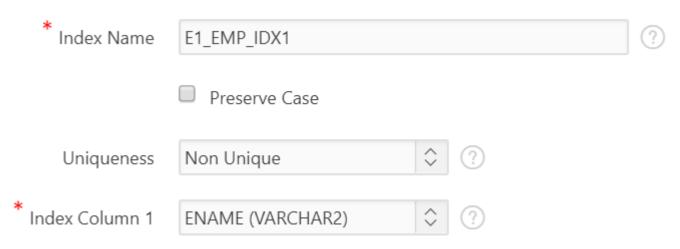
Este tipo de índice es muy sencillo pero muy útil y puede llegar a mejorar los tiempos de respuesta increíblemente. Este índice no es más que un índice B-Tree pero sobre una función, por ejemplo para las consultas dadas para este proyecto se utiliza mucho la función upper entonces cree un índice B-Tree sobre la función upper del campo nombre, entonces en índice están los datos ya con la función upper aplicada.

EJEMPLO ÍNDICE ORACLE

Text



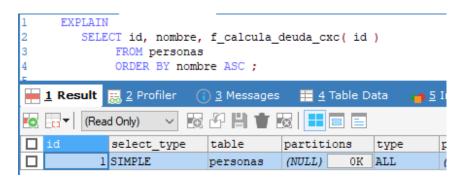
- Los índices normales son para indexar números y la fecha VARCHAR
- Los índices de texto son para indexar columnas CLOB (Objetos binarios largos)

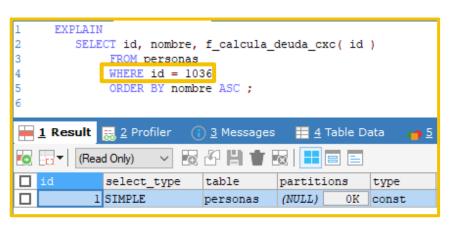


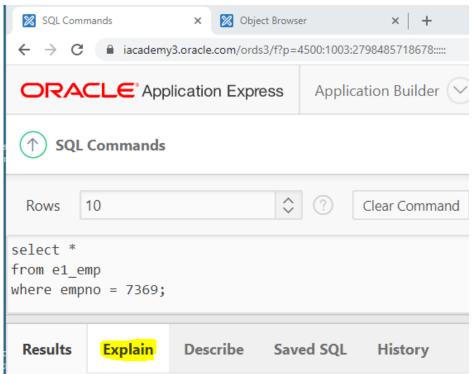


HERRAMIENTAS

EXPLAIN PLAN







EXPLAIN PLAN

```
SELECT prod_category, avg(amount_sold)
  FROM sales s, products p
WHERE p.prod_id = s.prod_id
GROUP BY prod_category;
```

Tabular representation of plan

I	Id	I	Operation	Name	ı
ı	0	ī	SELECT STATEMENT I		ı
1	1	1	HASH GROUP BY I		ı
1	2	1	HASH JOIN I		1
1	3	1	TABLE ACCESS FULL	PRODUCTS	I
1	4	1	PARTITION RANGE ALLI		1
1	5	1	TABLE ACCESS FULL I	SALES	ı

Tree-shaped representation of plan



NOSQL - MONGO

