

Indices: Introducción

Fuente
Oracle Database Express Edition
Database System Concepts, Silberschatz, Korth, Sudarshan
Fundamentos de Sistemas de Bases de Datos, Elmasri R., Navathe S.



- Estructura de datos que mejora la velocidad de las operaciones de consulta
- Permite rápido acceso a registros de una tabla en una base de datos
- Organización de información
- Acelera la recuperación de datos en las tablas de una





Tipos básicos de índices

a) Indices ordenados

Basados en una disposición ordenada de los valores.

b) Indices asociativos

Se basan en la distribución uniforme de los valores a traves de una serie de cajones (buckets). El valor asignado a cada cajón esta determinado por una función de asociación.

(hash function)





Indices Ordenados

Los registros se almacenan ordenados por el valor de la clave de búsqueda.

Indices primarios: Es un archivo ordenado secuencialmente y cuya clave de búsqueda especifica el orden secuencial del archivo.

La clave de búsqueda de un índice primario suele ser la clave primaria, aunque no necesariamente.



Indices Ordenados

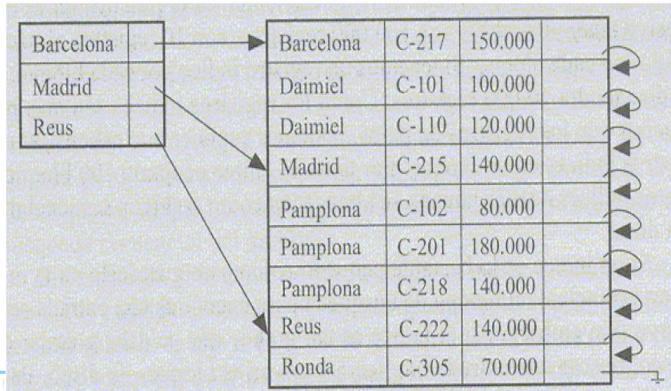
Indice secundario: es un índice cuya clave de búsqueda especifica un orden distinto del orden secuencial del archivo.

Archivo Secuencial Indexado: archivos ordenados secuencialmente con índice primario.



Indice disperso

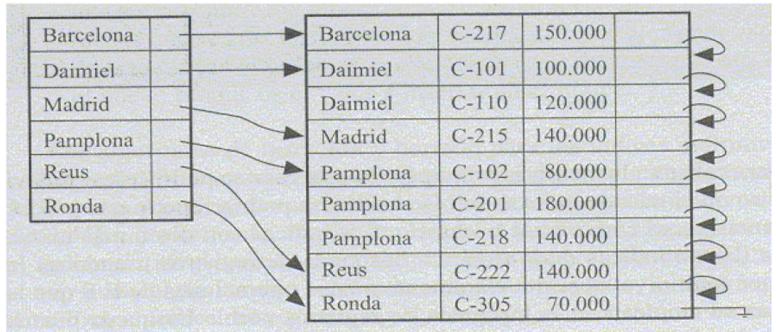
Sólo se crea un registro índice para algunos de los valores de la clave de búsqueda





Indice denso

Aparece un registro índice para cada valor de la clave de búsqueda en el archivo





Es una estructura de datos que toma la forma de un árbol equilibrado. (Balanceado)

Los caminos de la raíz a cada hoja del árbol son de la misma longitud.

Cada nodo interno tiene entre n/2 y n hijos, donde n es un número fijo para cada árbol.

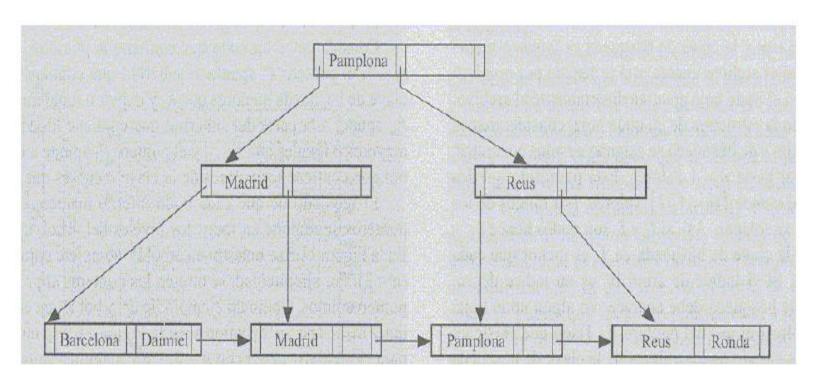
Puede contener hasta n-1 claves de búsqueda y n punteros

Cada hoja puede guardar hasta n-1 valores.



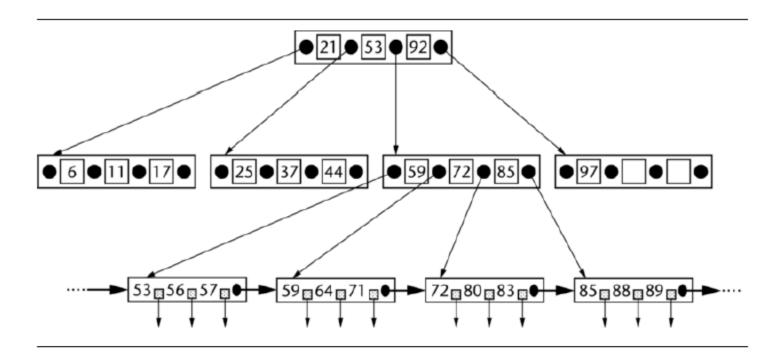


□ Indices B+



Árbol B+, con n = 3





Árbol B+, con n = 4



Consultas en Indices B+

Recorrer un camino en el árbol desde la raíz hasta un nodo hoja.

Si hay K valores de la clave de búsqueda, este camino no será más largo que:

$$Log_{n/2}(k)$$



□ Ejemplo

Un nodo = tamaño de un bloque de disco = 4BK

Clave de búsqueda del tamaño de 32 bytes Puntero a disco de 8 bytes

n está alrededor de 100

K = 1000.000 de valores de la clave de búsqueda

 log_{50} (1000.000) = 4 accesos a disco



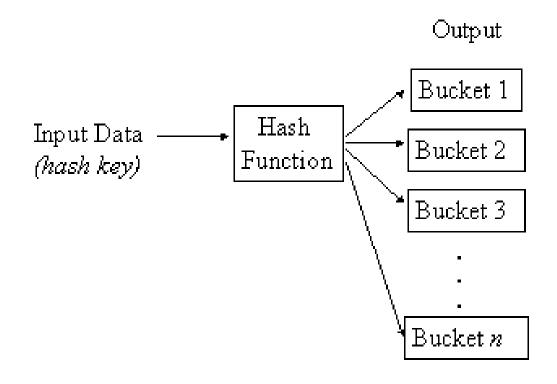


```
CREATE INDEX nombre_indice
ON nombre_tabla
USING B-TREE;
```





□ Funciones de asociación





□ Funciones de asociación

Distribución Uniforme: Se asigna a cada cajón el mismo numero de valores de la clave de búsqueda dentro del conjunto de todos los posibles valores de la misma.





□ Funciones de asociación

Distribución Aleatoria:

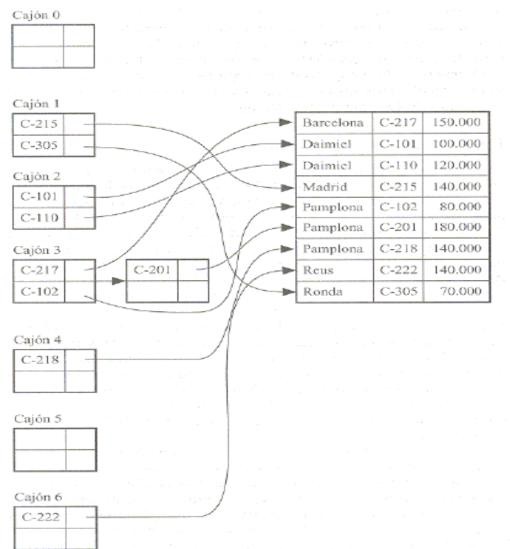
En el caso promedio cada cajón tendrá asignado casi el mismo número de valores, independientemente de la distribución real de los valores de la calve de búsqueda. El valor de la asociación no está correlacionado con ningún ordenamiento de los valores.



□ Funciones de asociación

- La peor función de asociación asigna todas las claves de búsqueda al mismo cajón; esto haría el tiempo de acceso proporcional al número de claves en el fichero.
- Una función de asociación ideal es uniforme, se asigna a cada cajón el mismo número de claves de búsqueda.
- Es aleatoria sí cada cajón tendrá el mismo número de registros asignados independientemente de la distribución actual de claves de búsqueda.







```
CREATE INDEX nombre_indice
ON nombre_tabla
USING hash;
```





Cómo elegir un índice?

- □ Tipos de acceso
- □ Tiempo de acceso
- □ Tiempo de borrado
- Espacio adicional requerido



Las Consultas con un Operador de Igualdad

Select
$$A_1$$
, A_2 ,... A_n
FROM R where $A_i = c$

Usar un índice asociativo

Si se usara un índice ordenado el tiempo es proporcional al logaritmo para el número de valores para A_i en R. En una estructura asociativa es una constante que no depende del tamaño de la base de datos. SILBERSCHATZ (2002)



Las Consultas para un rango de datos

SELECT
$$A_1$$
, A_2 , ... A_n
FROM R
WHERE $A_i > c1$ and $A_i < c2$

Usar un índice ordenado

En este tipo de consulta es mejor usar un índice ordenado ya que primero se hace una búsqueda del valor c1, luego se sigue la cadena de punteros en el índice en orden para leer el siguiente bloque y se continúa de esta manera hasta encontrar a c2. SILBERSCHATZ (2002)



Ejemplo

Unidad de medida: Milisegundos (ms)

Número de registros por tabla: 570.000 aproximadamente





Ejemplo

Consulta No. 1	Sin	PostgreSQL		Oracle
	índice	B-tree	Hash table	B-tree
SELECT tituloprincipal FROM	457.3	0.394	0.097	0.357
documentodigital WHERE	0	ms	ms	Ms
codigo=12547;	ms			



Ejemplo

Sin		PostgreSQL		Oracle
Consulta	índice	D +	Hash	B-tree
	B-tree	B-tree	table	
SELECT * FROM documentodigital	543	57.33	554.03	55.27
WHERE fechacreacion BETWEEN '2006-	.27	ms	ms	ms
01-01 ' AND '2006-12-31 ' AND	ms			
dcd_codigo <= 33				
ORDER BY dcd_codigo;				



Consulta	B-tree	Hash table
SELECT codigo FROM documentodigital	0.256 ms	590.33 ms
WHERE tituloprincipal LIKE 'Bases de datos%'		

Bitmap Heap Scan on material (cost=40.22..6474.52 rows=2870 width=4) (actual time=0.073 Filter: (mat_titulo_principal ~~ 'Bases de datos%'::text)

-> Bitmap Index Scan on name (cost=0.00..40.22 rows=2870 width=0) (actual time=0.050 Index Cond: ((mat_titulo_principal ~>=~ 'Bases de datos'::text) AND (mat_titulo_

xt))

Total runtime: 0.256 ms





Consulta	B-tree	Hash table
SELECT codigo FROM documentodigital	0.256 ms	590.33 ms
WHERE tituloprincipal LIKE '%Bases de datos%'		

Seq Scan on material (cost=0.00..17732.41 rows=1 width=4) (actual time=11.639..1082.3

Filter: (mat_titulo_principal ~~ '%Bases de datos%'::text)

Total runtime: 1082.472 ms



