TEMAS: INTERNOS DE DATOS TEMAS: INTERNOS DE BASES DE DATOS FUNDAMENTOS DE BASES DE DATOS

INTRODUCCION

curso 2015/2016

ÍNDICE

- Introducción y definiciones
- Método de acceso a la Base de Datos
- Representación de la Base de Datos en el nivel interno
- Métodos de organización y accesos a los datos

INTRODUCCIÓN Y DEFINICIONES

■ NIVEL INTERNO

- El nivel interno expresa, en última instancia, las operaciones sobre los datos (creación, alteración y recuperación) en términos de actuación sobre unidades mínimas de almacenamiento denominadas páginas de bases de datos.
- Provee al administrador mecanismos para optimizar el almacenamiento y el acceso a los datos
- Se encuentra implementado en el SGBD

INTRODUCCIÓN Y DEFINICIONES

■ NIVEL FÍSICO

- Proporciona al SGBD una capa de abstracción sobre el hardware
- Realiza el acceso a los medios de almacenamiento mediante llamadas a los servicios del sistema de archivos, proporcionado por el SO
- Se encuentra implementado en el sistema operativo

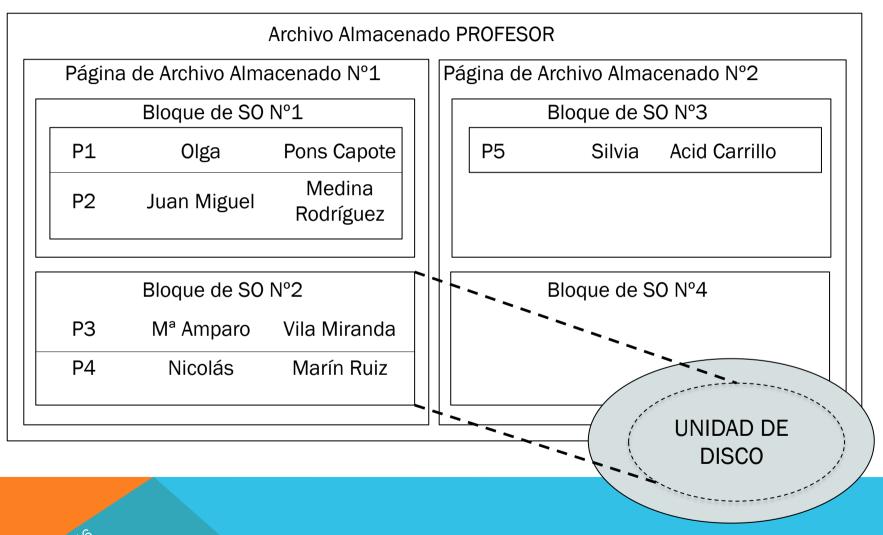
MÉTODO DE ACCESO A LA BD

- El carácter dinámico de la información contenida en un archivo almacenado precisa que éste se organice en fragmentos denominados páginas de archivo almacenado
- Cada una de estas páginas está integrada por varios fragmentos denominados bloques de SO
- Un bloque de SO está compuesto por un número determinado de sectores de disco
- El método de acceso a la BD describe de qué manera se transforma un registro almacenado en una representación física a nivel de almacenamiento secundario

MEMORIA PRINCIPAL

- Es el dispositivo de almacenamiento primeria de los ordenadores
 - Hace trabajos de caché de la porción de la BD de uso más reciente
 - Elemento de almacenamiento intermedio que ubica de forma temporal los datos afectados por las operaciones
- Como es rápida y cara, el nivel interno debe optimizar su uso para acelerar el procesamiento de los datos
- Tanto el disco duro, como la memoria principal utilizan distintos niveles de caché para acelerar el acceso a los datos

ESTRUCTURA DE UN ARCHIVO ALMACENADO

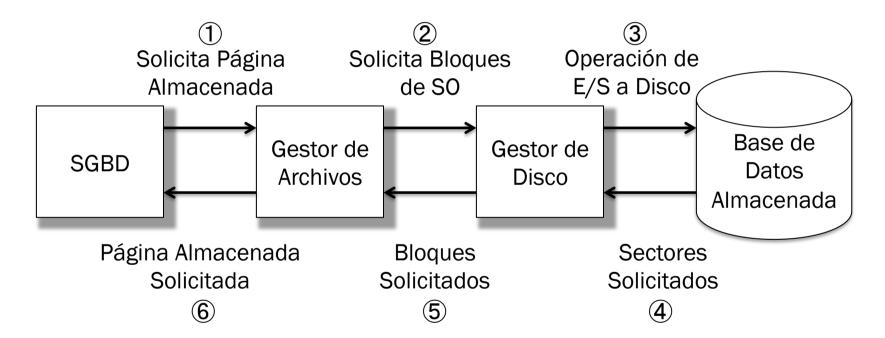


ACCESO SECUENCIAL

- Como consecuencia de una operación a nivel conceptual o externo, el SGBD determina que debe recuperar todos los registros de un determinado archivo almacenado
- El SGBD dispone de una página de direcciones en la que se relacionan los archivos almacenados disponibles junto con la dirección de la página de comienzo de cada uno de estos archivos
- A partir de esa dirección el sistema puede recuperar de forma secuencial cada uno de los registros que contiene cada archivo almacenado considerado

ACCESO DIRECTO

Como consecuencia de una operación a nivel conceptual o externo, el SGBD produce como resultado un identificador que permite localizar y, por tanto, recuperar de forma directa un registro almacenado concreto



GESTOR DE ARCHIVOS DEL SGBD

- Hace la transformación entre:
 - Campos, registros y archivos almacenados
 - Bloques y conjuntos de bloques que pueda entender el gestor de disco
- Organizar los datos de manera que se minimice el tiempo de recuperación

GESTOR DE ARCHIVOS DEL SGBD

- Funciones básicas:
 - Crear un nuevo archivo almacenado: asociar al archivo un conjunto de páginas de la BD
 - Eliminar un archivo almacenado
 - Recuperar el registro almacenado de un archivo almacenado
 - Añadir un nuevo registro almacenado al archivo almacenado: localizar la página más apropiada de las pertenecientes al archivo almacenado
 - Eliminar un registro de un archivo almacenado
 - Actualizar un registro en un archivo almacenado

REPRESENTACIÓN DE LA BD EN EL NIVEL INTERNO

- La BD se representa de diferentes formas en los diferentes niveles de la arquitectura del SGBD
 - Su representación en el nivel interno no tiene por qué coincidir con su representación en el nivel conceptual
 - Cada conjunto de registros del mismo tipo no tienen por qué ser un fichero
- El nivel interno debe traducir las estructuras del nivel conceptual a otras estructuras intermedias más cercanas al almacenamiento real de los datos (nivel físico)

REPRESENTACIÓN DE LA BD EN EL NIVEL INTERNO

- Minimizar el número de operaciones de E/S a disco
- Se intentará agrupar lo más cerca posible los registros que pertenezcan al mismo conjunto de ítems a nivel conceptual o que pertenezcan al mismo archivo almacenado en el nivel interno
- Consideramos que la BD en el nivel interno está constituida por un conjunto de páginas en las que se van ubicando los registros en el momento de su inserción

REPRESENTACIÓN DE LA BD EN EL NIVEL INTERNO

■ AGRUPAMIENTO INTRA-ARCHIVO

Consiste en ubicar en una página registros del mismo tipo

■ AGRUPAMIENTO INTER-ARCHIVO

 Consiste en ubicar en la misma página registros procedentes de diferentes archivos

CONJUNTO DE PÁGINAS TRAS LA INSERCIÓN DE REGISTROS

0	A ₁	A ₂	3 A ₃	A ₄	5 A ₅
6 P ₁	7 P ₂	8 P ₃	9 P ₄	10 P ₅	11 P ₆
12 A ₁ /P ₁	13 A ₁ /P ₂	14 A ₁ /P ₃	15 A ₁ /P ₄	16 A ₁ /P ₅	17 A ₁ /P ₆
18 A ₃ /P ₁	19 A ₃ /P ₂	20 A ₃ /P ₆	21 A ₄ /P ₂	22 A ₄ /P ₄	23 A ₄ /P ₅
24	25	26	27	28	29

OPERACIONES A REALIZAR

- 1) Insertar una nueva asignatura con código A₆
- 2) Borrar la asignatura con código A₂
- 3) Introducir un nuevo profesor con código P₇
- 4) Borrar la asignatura con código A₄

INSERTAR UNA NUEVA ASIGNATURA CON CÓDIGO A₆

0	1 A ₁	A ₂	3 A ₃	A ₄	5 A ₅
6 P ₁	7 P ₂	8 P ₃	9 P ₄	10 P ₅	P ₆
12 A ₁ /P ₁	13 A ₁ /P ₂	14 A ₁ /P ₃	15 A ₁ /P ₄	16 A ₁ /P ₅	17 A ₁ /P ₆
18 A ₃ /P ₁	19 A ₃ /P ₂	20 A ₃ /P ₆	21 A ₄ /P ₂	22 A ₄ /P ₄	23 A ₄ /P ₅
24 A ₆	25	26	27	28	29

BORRAR LA ASIGNATURA CON CÓDIGO A₂

0	A ₁	2	3 A ₃	A ₄	5 A ₅
6 P ₁	7 P ₂	8 P ₃	9 P ₄	10 P ₅	P ₆
12 A ₁ /P ₁	13 A ₁ /P ₂	14 A ₁ /P ₃	15 A ₁ /P ₄	16 A ₁ /P ₅	17 A ₁ /P ₆
18 A ₃ /P ₁	19 A ₃ /P ₂	20 A ₃ /P ₆	21 A ₄ /P ₂	22 A ₄ /P ₄	23 A ₄ /P ₅
24 A ₆	25	26	27	28	29

INTRODUCIR UN NUEVO PROFESOR CON CÓDIGO P7

0	1 A ₁	P ₇	3 A ₃	A ₄	5 A ₅
6 P ₁	7 P ₂	8 P ₃	9 P ₄	10 P ₅	11 P ₆
12 A ₁ /P ₁	A_1/P_2	14 A ₁ /P ₃	15 A ₁ /P ₄	16 A ₁ /P ₅	17 A ₁ /P ₆
18 A ₃ /P ₁	19 A ₃ /P ₂	20 A ₃ /P ₆	21 A ₄ /P ₂	22 A ₄ /P ₄	23 A ₄ /P ₅
24 A ₆	25	26	27	28	29

BORRAR LA ASIGNATURA CON CÓDIGO A₄

0	A ₁	P ₇	3 A ₃	4	5 A ₅
6 P ₁	7 P ₂	8 P ₃	9 P ₄	10 P ₅	P ₆
12 A ₁ /P ₁	13 A ₁ /P ₂	14 A ₁ /P ₃	15 A ₁ /P ₄	16 A ₁ /P ₅	17 A ₁ /P ₆
18 A ₃ /P ₁	19 A ₃ /P ₂	20 A ₃ /P ₆	21 A ₄ /P ₂	22 A ₄ /P ₄	23 A ₄ /P ₅
24 A ₆	25	26	27	28	29

CAMBIO EN LA CABECERA...

0		X	1	A_1	3	2	P ₇	X	3	A ₃	5	4		25	5	A ₅	24
6		7	7		8	8		9	9		10	10		11	11		2
1.0	P ₁	4.0	4.0	P ₂	4.4	4.4	P ₃	4 =		P ₄		1.0	P ₅		4-	P ₆	
12	A_1/P_1								15	A ₁ /P ₄	[16]	16	A ₁ /P ₅	17	17	A ₁ /P ₆	18
18	A ₃ /P ₁	19	19	A ₃ /P ₂	20	20	A ₃ /P ₆	21	21	A ₄ /P ₂	22	22	A ₄ /P ₄	23	23	A ₄ /P ₅	X
24	A ₆	X	25		26	26		27	27		87	28		29	29		30

PÁGINA 0

0			X
	CONJUNTO	PÁGINA DE INICIO	
	Espacio Libre	4	
	Asignaturas	1	
	Profesores	6	
	Imparte	12	

MÁS DE UN REGISTRO POR PÁGINA

р	Información					
	.GEBRA					
	(A3) COMPUTABILIDAD					
N	1ETODOLOGÍA I	PROGRAMAC	IÓN			
DE BD	Espacio Libre					

APLICO LAS OPERACIONES ANTERIORES

р	Información				
	(/	A3) CON	ИРUТА		
BILIDAD	(A4) METO			(A5)	
PROG	GRAMACIÓN DE BD	MATEM	ЛÁТІСА	DIS	
CRETA					
Espacio Libre					

NÚMERO DE IDENTIFICACIÓN (RID)

