FUNDAMENTOS DE ORGANIZACIÓN DE DATOS

Clase 3

Agenda

Viaje del byte

Tipos de archivo

- Secuencia de Bytes
- Registros / campos longitud predecible
- Registros campos sin longitud predecible

Claves

- Primaria
- Candidata
- Secundaria

Eliminación

- Recuperación de espacio
- Reg. Long Variable
- Eliminación

Archivos -> Introducción

La memoria primaria (RAM) es rápida y de simple acceso, pero su uso tiene algunas desventajas respecto al almacenamiento se indiana.

- Capacidad limitada
- Mayor costo
- Es volátil

Archivos -> Introducción

Almacenamiento secundario necesita más tiempo para tener acceso a los datos que en RAM

- Su acceso es tan "lento" que es imprescindible enviar y recuperar datos con inteligencia
- Al buscar un dato, se espera encontrarlo en el primer intento (o en pocos)
- Si se buscan varios datos, se espera obtenerlos todos de una sola vez

La información está organizada en archivos

• Archivo: colección de bytes que representa información

Archivo Físico Archivo

- Archivo que existe en almacenamiento secundario
- Es el archivo tal como lo conoce el S.O.
 y que aparece en su directorio de archivos)

Archivo Lógico

- Es el archivo, visto por el programa
- Permite a un programa describir las operaciones a efectuarse en un archivo,
- No se sabe cual archivo físico real se utiliza o donde esta ubicado

■ Viaje de un byte

No es sencillo

- Escribir un dato en un archivo
 - Write (archivo, variable) escribir

ciclos para

- Quienes estan involucrados
 - Administrador de archivos
 - Buffer de E/S
 - Procesador de E/S
 - Controlador de disco

Administrador de archivos: conjunto de programas del S.O. (capas de procedimientos) que tratan aspectos relacionados con archivos y dispositivos de E/S

- En Capas Superiores: aspectos lógicos de datos (tabla)
 - Establecer si las característicos del archivo son compatibles con la operación deseada (1)
- En Capas Inferiores: aspectos físicos (FAT)
 - Determinar donde se guarda el dato (cilíndro, superficie, sector) (2)
 - Si el sector está ubicado en RAM se utiliza, caso contrario debe traerse previamente. (3)

Buffers de E/S: agilizan la E/S de datos.

 Manejar buffers implica trabajer con grandes grupos de datos en RAM , para reducir el acceso a almacenamiento secundario

Procesador de E/S: dispositivo utilizado para la transmisión desde o hacia almacenamiento externo. Independiente de la CPU. (3)

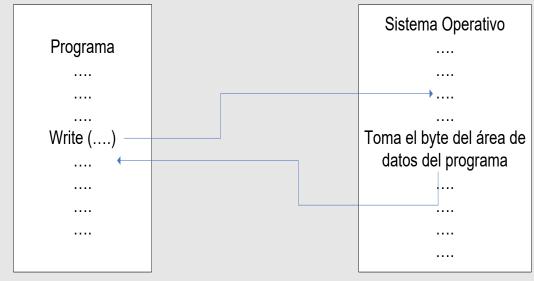
Controlador de disco: encargado de controlar la operación de disco.

- Colocarse en la pista
- Colocarse en el sector
- Transferencia a disco

- Qué sucede cuando un programa escribe un byte en disco?
 - Operación
 - Write(.....)



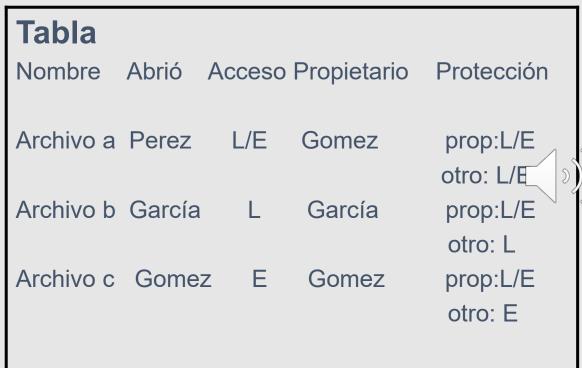
- Veamos los elementos que se involucran en esta simple operación
- Supongamos que se desea agregar un byte que representa el carácter 'P' almacenado en una variable c de tipo carácter, en un archivo denominado TEXTO que se encuentra en algún lugar del disco rígido.

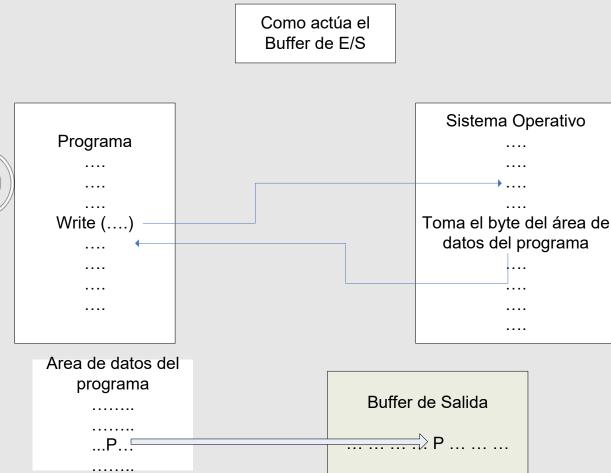


Capas del protocolo de transmisión de un byte

- El Programa pide al S.O. escribir el contenido de una variable en un archivo
- El S.O. transfiere el trabajo al Administrador de archivos
- El **Adm**. busca el archivo en su tabla de archivos y verifica las características
- El **Adm**. obtiene de la FAT la ubicación físical sector del archivo donde se guardará el byte.
- El **Adm** se asegura que el sector del archivo está en un **buffer** y graba el dato donde va dentro del sector en el **buffer**
- El **Adm.** de archivos da instruccciones al **procesador de E/S** (donde está el byte en RAM y en que parte del disco deberá almacenarse)
- El procesador de E/S encuentra el momento para transmitir el dato a disco, la CPU se libera
- El procesador de E/S envía el dato al controlador de disco (con la dirección de escritura)
- El controlador prepara la escritura y transfiere el dato bit por bit en la superficie del disco.

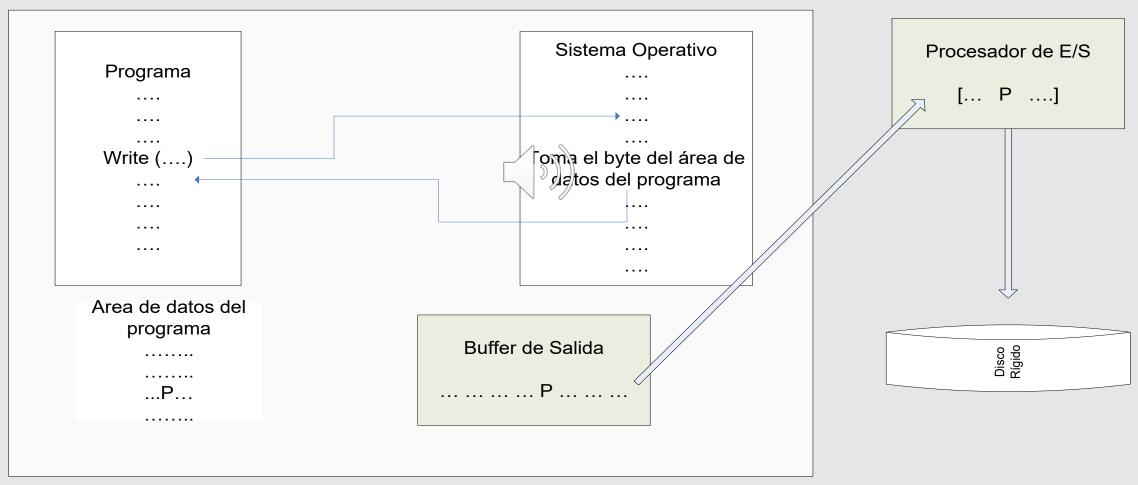
Archivos – El viaje de un Byte





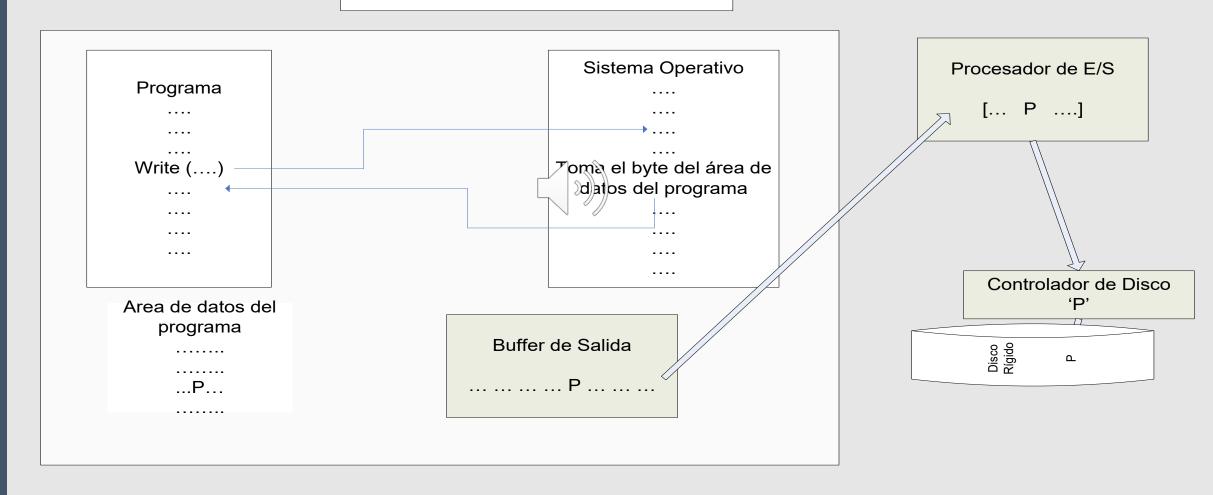
Archivos – El viaje de un Byte

Papel del Procesador de E/S



Archivos – El viaje de un Byte

Controlador de disco



Archivos → Tipos de Archivo (repasando clase 1)

Archivos como Secuencia de bytes

- No se puede determinar fácilmente comienzo y fin de cada dato.
- Ejemplo: archivos de texto

Archivos estructurados

- Registros
 - Longitud fija o variable
- Campos
 - Longitud fija o variable

Archivos → Tipos de Archivo

Campos

- Unidad lógicamente significativa más pequeña de un archivo. Permite separar la información
- Pueden ser:



- Longitud fija
 - Cuales son?
- Longitud variable
 - Como determinar su longitud?

Archivos → Tipos de Archivo

Campos de long. variable

- Identidad de campos: variantes, pro y contras.
 - Longitud predecible (long. Fija), desperdicio de espacio, si el tanto es pequeño al agrandarlo se podría desperdiciar más espacio)
 - Indicador de longitud (al ppio de cada campo)
 - Delimitador al final de cada campo (carácter especial no usado como dato)

Archivos → Tipos de Archivo

Registros

- Organización de registros
- Longitud predecible (en cant. de bytes o cant. de campos)
 - Campos fijos o variables
- Longitud variable



- Indicador de longitud (al comienzó, indica la cant. de bytes que contiene)
- Segundo archivo (mantiene la info de la dirección del byte de inicio de cada registro)
- Delimitador (carácter especial no usado como dato)
- Long. Predecible de registros
- Estudio de casos: ventajas y desventajas

Archivos → Claves

Clave

- Se concibe al Registro como la cantidad de info. que se lee o escribe
- Objetivo: extraer sólo un registro específico en vez del archivo completo
- Es conveniente identificar una registro con una llave o clave que se base en el contenido del mismo

Archivos → Claves

Clave

- Permite la identificación del registro
- Deben permitir generar orden en el archivo por ese criterio

Únivoca / Primaria:



Identifican un elemento particular dentro de un archivo

Secundaria

Reconocen un conjunto de elementos con igual valor

Archivos → Claves

Forma canónica: forma estándar para una llave, puede derivarse a partir de reglas bien definidas.

- Representación única para la llave, ajustada a la regla
 - Ej: llave sólo con letras mayúsculas y sin espacios al final.
- Al introducir un registro nuevo:
 - 1ro se forma una llave canónica para ese registro
 - 2do se la busca en el archivo. Si ya existe, y es univoca → no se puede ingresar

Estudio de performance

- Punto de partida para futuras evaluaciones
- Costo: acceso a disco, N
 o de comparaciones
- Caso promedio

En el caso secuencial

- Mejor caso: leer 1 reg., peor caso leer n registros
- Promedio: n/2 comparaciones
- Es de O(n), porque depende de la cantidad de registros
- Lectura de Bloques de registros
 - mejora el acceso a disco,
 - no varían las comparaciones.

Acceso directo

- Permite acceder a un registro preciso
- Requiere una sola lectura para traer el dato [O(1)].
- Debe necesariamente conocerse el lugar donde comienza el registro requerido

Número relativo de registro (NRR):

- Indica la posición relativa con respecto al principio del archivo
- Solo aplicable con registros de longitud fija)
 - Ej. NRR 546 y longitud de cada registro 128 bytes → distancia en bytes= 546 * 128 = 69.888

El acceso directo es preferible sólo cuando se necesitan pocos registros específicos, pero este método NO siempre es el más apropiado para la extracción de info.

- Ej. generar cheques de pago a partir de un archivo de registros de empleados.
 - Como todos los reg. se deben procesar → es más rápido y sencillo leer registro a registro desde el ppio. hasta el final, y NO calcular la posición en cada caso para acceder directamente.

Archivos → diferentes visiones



Cantidad de cambios

Archivos → Tipos

Forma de acceso

- Serie cada registro saccesible solo luego de procesar su antecesor, simples de acceder
- Secuencial los registros son accesibles en orden de alguna clave
- Directo se accede al registro deseado

Archivos → Tipos

de Cambios

- Estáticos -> pocos cambios
 - Puede actualizarse en procesamiento por lotes
 - No necesita de estructuras adicionales para agilizar los cambios
- Volátiles -> sometido a operaciones frecuentes:
 - Agregar / Borrar / Actualizar
 - Su organización debe facilitar cambios rápidos
 - Necesita estructuras adicionales para mejorar los tiempos de acceso

Archivos → Operaciones

Altas

Bajas



Modificaciones

Consultas

Como influye registros de long. Fija y variable

Eliminar registros de un archivo

Baja física



- Baja lógica
 - Cuales son las diferencias?
 - Cuales las ventajas y desventajas?

Eliminar

- Cualquier estrategia de eliminación de registros debe proveer alguna forma para reconocerlos una vez eliminados (ejemplo: colocar una na rea especial en el reg. eliminado).
- Con este criterio se puede anular la eliminación facilmente.
- Cómo reutilizar el espacio de registros eliminados ?
- Los programas que usan archivos deben incluir cierta lógica para ignorar los registros eliminados

Compactación

- Recuperar el espacio
- La forma más simple es certiar todo en un nuevo archivo a excepción de los registros eliminados → Baja Física
- Frecuencia
 - Tiempo (depende del dominio de aplicación)
 - Ante la necesidad de espacio
- Veremos el análisis de recuperación dinámica del almacenamiento

Aprovechamiento de espacio

- Reg. Longitud fija Reg. Longitud fija Reg. Longitud fija
 - Marca especiales: reg. borrados → Baja Lógica
- Registros de longitud variable → los nuevos elementos deben "caber" en el lugar

Recuperación del espacio para su reutilización cuando se agreguen registros

- Búsqueda secuencial -> usa las marcas de borrado.
 - Para agregar, se busca el 1º respeliminado. Si no existe se llega al final del archivo y se agrega allí.
 - Es muy lento para operaciones frecuentes.
- Es necesario
 - Una forma de saber <u>de inmediato</u> si hay lugares vacíos en el archivo
 - Una forma de saltar directamente a unos de esos lugares, en caso de existir

Aprovechamiento de espacio (reg. long. fija)

- Recuperación de espacio con Lista o pilas (header)
 - Lista encadenada de recudisponibles.
 - Al insertar un reg. nuevo en un archivo de reg. con long. fija, cualquier registro disponible es bueno.
 - La lista NO necesita tener un orden particular, ya que todos los reg. son de long. fija y todos los espacios libres son iguales

Aprovechamiento de espacio (reg. long. fija)

- Recuperación de espacio con Lista o pilas (header)
 - Ej : en el encabezado estará NRR 4, el archivo tendrá
 - alfa beta delta * 6 gamma * -1 epsilon
- Se borra beta, como inicia quedará 2
 - alfa * 4 delta * 6 gamma * -1 epsilon
- Si se quiere agregar un elemento el programa solo debe chequear el header y desde ahí obtiene la dirección del primero. Agrego omega, como ppio queda 4 nuevamente
 - alfa omega delta * 6 gamma * -1 epsilon

Aprovechamiento de espacio

- Recuperación de espacio con reg. de longitud variable
 - Marca de borrado al igual que en reg. de long. fija (ej:*)
 - El problema de los registros pongitud variable está en que no se puede colocar en cualquier lugar, para poder ponerlo debe caber, necesariamente.
 - Lista. No se puede usar NRR como enlace. Se utiliza un campo binario que explícitamente indica en enlace (conviene que indique el tamaño).
 - Cada registro indica en su inicio la cant. de bytes.

Aprovechamiento de espacio

- Recuperación de espacio con reg. de Longitud variable
 - Reutilización: buscar el gistro borrado de tamaño adecuado (lo suficientemente grande).
 - Como se necesita buscar, no se puede organizar la lista de disponibles como una pila.
 - El tamaño "adecuado" del primer registro borrado a reutilizar -> origina Fragmentación

Aprovechamiento de espacio ->Fragmentación

- Interna: ocurre cuando se desperdicia espacio en un registro, se le asigna el lugar pero polo ocupa totalmente.
 - Ocurre, en general, con reg. long. Fija.
 - Reg.long. Variable evitan el problema
 - Solución -> el "residuo" una vez ocupado el espacio libre, pasa a ser un nuevo reg. Libre. Si éste es muy chico (no se podrá ocupar) → fragmentación externa

Aprovechamiento de espacio → Fragmentación

- Externa: ocurre cuando el espacio que no se usa es demasiado pequeño como para ocuparse. Soluciones:
 - Unir espacios libres pequeños adyacentes para generar un espacio disponible mayor (unir los habitos) en el espacio de almacenamiento)
 - Minimizar la fragmentación, eligiendo el espacio más adecuado en cada caso.
- Estrategias de colocación en registros de longitud variable:
 - Primer ajuste
 - Mejor ajuste
 - Peor ajuste

Primer ajuste: se selecciona la primer entrada de la lista de disponibles, que pueda almacenar al registro, y se le asigna al mismo.

- Minimiza la búsqueda
- No se preocupa por la exactitud del ajuste

Mejor ajuste: elige la entrada que más se aproxime al tamaño del registro y se le asigna completa.

Exige búsqueda

Peor ajuste: selecciona la entrada más grande para el registro, y se le asigna solo el espacio necesario, el resto queda libre para otro registro

Conclusiones

- Las estrategias de colocación tienen sentido con reg. de long. variable
- Primer ajuste: más rápido
- Mejor ajuste: genera fragmentación interna
- Peor ajuste: genera fragmentación externa

Archivos - Operaciones

- Modificaciones
 - Consideraciones iniciales
 - Registro de long. Variable, se altera el tamaño
 - Menor, puede no importar (aunque genere fragmentación interna o externa)
 - Mayor, no cabe en el espacio



- Otros problemas
 - Agregar claves duplicadas, y luego se modifica
 - Cambiar la clave del registro (que pasa con el orden)