Introducción a los Sistemas Operativos

Administración de Archivos - II











1.5.0.

✓ Versión: Mayo 2013

✓ Palabras Claves: Archivo, Directorio, File System, Asignación, Espacio Libre

Algunas diapositivas han sido extraídas de las ofrecidas para docentes desde el libro de Stallings (Sistemas Operativos) y el de Silberschatz (Operating Systems Concepts). También se incluyen diapositivas cedidas por Microsoft S.A.











Metas del Sistema de Archivos

- ☑Brindar espacio en disco a los archivos de usuario y del sistema.
- ☑ Mantener un registro del espacio libre. Cantidad y su ubicación del mismo dentro del disco.



Conceptos

✓ Sector

✓ Unidad de almacenamiento utilizada en los Discos Rígidos

☑ Bloque/Cluster

Conjuntos de sectores consecutivos

☑ File System

✓ Define la forma en que los datos son almacenados

☑ FAT: File Allocation Table

✓ Contiene información sobre en que lugar están alocados los distintos archivos











Cluster

(4 sectors)

Sector

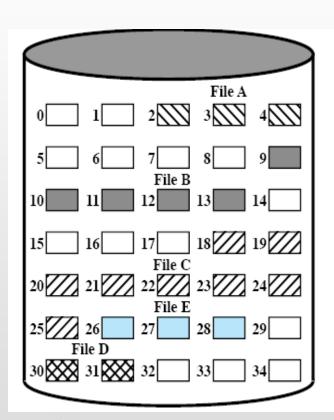
Pre-asignación

- ☑ Se necesita saber cuanto espacio va a ocupar el archivo en el momento de su creación
- ☑ Se tiende a definir espacios mucho más grandes que lo necesario
- ☑ Posibilidad de utilizar sectores contiguos para almacenar los datos de un archivo
- ☑ Qué pasa cuando el archivo supera el espacio asignado?

Asignación Dinámica

- ☑El espacio se solicita a medida que se necesita
- Los bloques de datos pueden quedar de manera no contigua





				_
1741	4 11 -	catio	T-	. 1. 1 .
HILE	AHO	camo	m ts	11116

File Name	Start Block	Length
File A	2	3
File B	9	5
File C	18	8
File D	30	2
File E	26	3

Que sucedería si necesitamos agregar un nuevo archivo de 6 bloques?





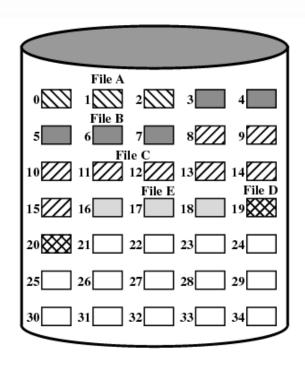






- Conjunto continuo de bloques son utilizados
- Se requiere una pre-asignación
 - ✓ Se debe conocer el tamaño del archivo durante su creación
- ☑ File Allocation Table (FAT) es simple
 - ✓ Sólo una entrada que incluye Bloque de inicio y longitud
- El archivo puede ser leído con una única operación
- Puede existir fragmentación externa
 - ✓ Compactación





File	Allocation	Table
г не	Anocation	rabie

File Name	Start Block	Length
File A	0	3
File B	3	5
File C	8	8
File D	19	2
File E	16	3

Figure 12.8 Contiguous File Allocation (After Compaction)









✓ Problemas de la técnica

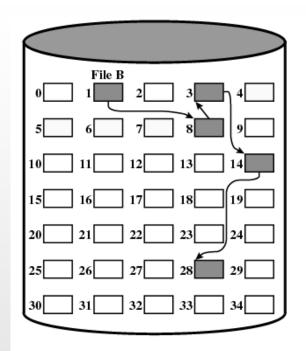
- Encontrar bloques libres continuos en el disco
- ✓ Incremento del tamaño de un archivo











File Allocation Table		
File Name	Start Block	Length
File B	1	5

Figure 12.9 Chained Allocation











- Asignación en base a bloques individuales
- ☑ Cada bloque tiene un puntero al próximo bloque del archivo
- - ✓ Única entrada por archivo: Bloque de inicio y tamaño del archivo
- ✓ No hay fragmentación externa
- ☑Útil para acceso secuencial (no random)
- Los archivos pueden crecer bajo demanda
- ✓ No se requieren bloques contiguos



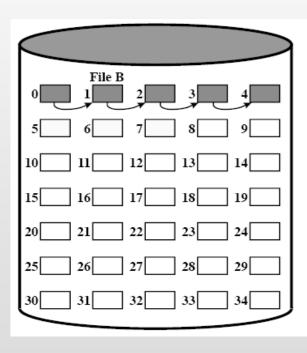








✓ Se pueden consolidar los bloques de un mismo archivo para garantizar cercanía de los bloques de un mismo archivo.



File Allocation Table			
Start Block	Length		
• • •	• • •		
0	5		
•••	•••		











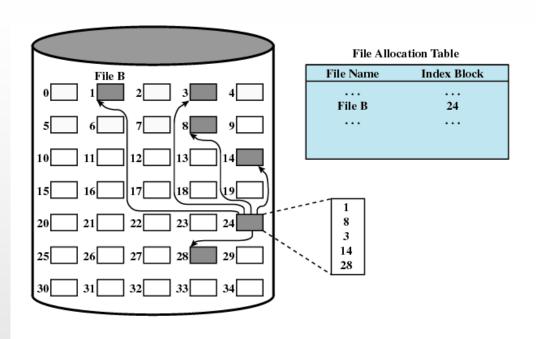


Figure 12.11 Indexed Allocation with Block Portions

- ✓ Asignación en base a bloques individuales
- ✓ No se produce Fragmentación Externa
- ☑El acceso "random" a un archivo es eficiente
- - √ Única entrada con la dirección del bloque de índices (index node / i-node)

✓Variante: asignación por secciones

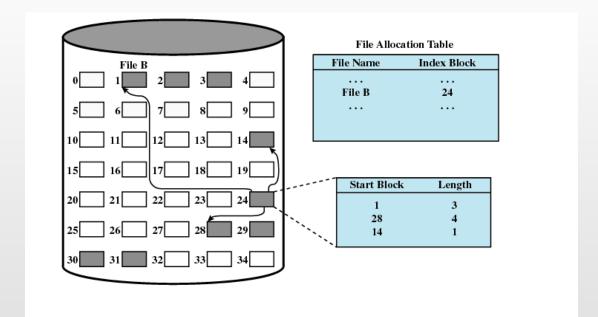
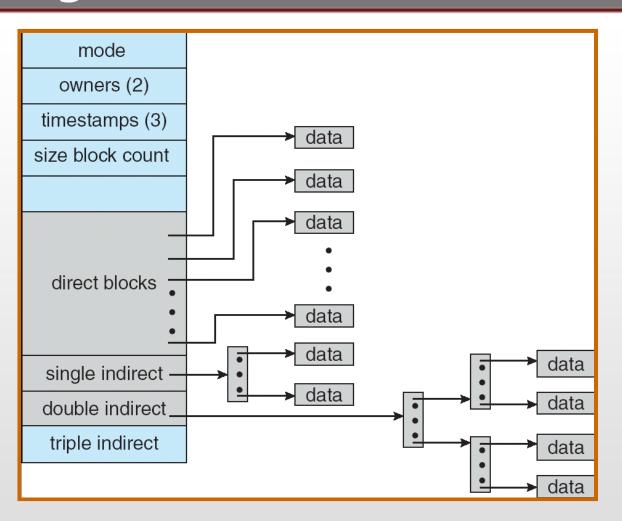


Figure 12.12 Indexed Allocation with Variable-Length Portions

✓ Variante: niveles de indirección













Asignación Indexada - Ejemplo

Cada I-NODO contiene 9 direcciones a los bloques de datos, organizadas de la siguiente manera:

- 7 de direccionamiento directo.
- 1 de direccionamiento indirecto simple
- 1 de direccionamiento indirecto doble

Si cada bloque es de 1KB y cada dirección usada para referenciar un bloque es de 32 bits:

✓ ¿Cuántas referencias (direcciones) a bloque pueden contener un bloque de disco?

1 KB / 32 bits = 256 direcciones

√ ¿Cuál sería el tamaño máximo de un archivo?

$$(7 + 256 + 256^2) * 1 KB = 65799 KB = 64,25 MB$$









Gestión de Espacio Libre

- ☑Control sobre cuáles de los bloques de disco están disponibles.
- Alternativas
 - > Tablas de bits
 - Bloques libres encadenados
 - Indexación











Espacio Libre - Tabla de bits

- ☑ Tabla (vector) con 1 bit por cada bloque de disco
- ☑ Cada entrada:
 - \checkmark 0 = bloque libre

1 = bloque en uso

- ✓ Ventaja
 - ✓ Fácil encontrar un bloque o grupo de bloques libres.
- Desventaja
 - ✓ Tamaño del vector en memoria tamaño disco bytes / tamaño bloque en sistema archivo Eje: Disco 16 Gb con bloques de 512 bytes → 32 Mb.

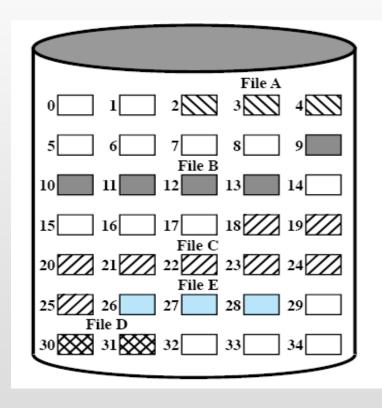


Espacio Libre - Tabla de bits (cont.)

☑ Ejemplo

00111000011111000011111111111111

1000













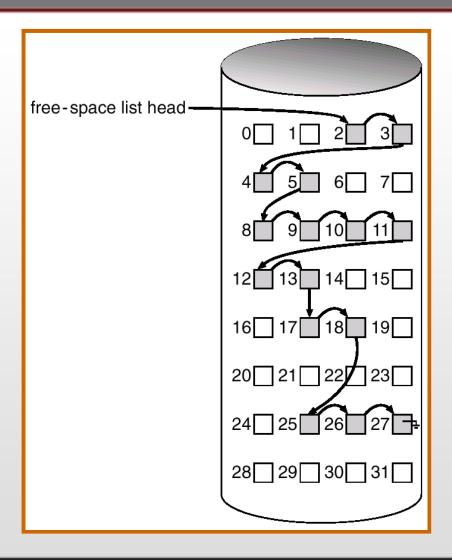
Espacio Libre - Bloques Encadenados

- ☑ Se tiene un puntero al primer bloque libre.
- ☑ Cada bloque libre tiene un puntero al siguiente bloque libre
- ✓Ineficiente para la búsqueda de bloques libres → Hay que realizar varias operaciones de E/S para obtener un grupo libre.
- ✓ Problemas con la pérdida de un enlace
- ☑ Dificil encontrar bloques libres consecutivos





Espacio Libre - Bloques Encadenados













Espacio Libre - Indexación (o agrupamiento)

- ✓Variante de "bloques libres encadenados"
- ☑El primer bloque libre contiene las direcciones de N bloques libres.
- ☑Las N-1 primeras direcciones son bloques libres.
- ✓ La N-ésima dirección referencia otro bloque con N direcciones de bloques libres.











Espacio Libre - Recuento

- ☑ Variante de Indexación
- ☑ Esta estrategia considera las situaciones de que varios bloques contiguos pueden ser solicitados o liberados a la vez (en especial con asignación contigua).
- ☑ En lugar de tener N direcciones libres (índice) se tiene:
 - ✓ La dirección del primer bloque libre
 - ✓ Los N bloques libres contiguos que le siguen. (#bloque, N siguientes bloques libres)

