

Introducción a los Sistemas Operativos

Administración de Archivos - II



- ❑ Versión: Noviembre 2017
- ❑ 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 ubicación del mismo dentro del disco.



Conceptos

□ Sector

- ✓ Unidad de almacenamiento utilizada en los Discos Rígidos

□ Bloque/Cluster

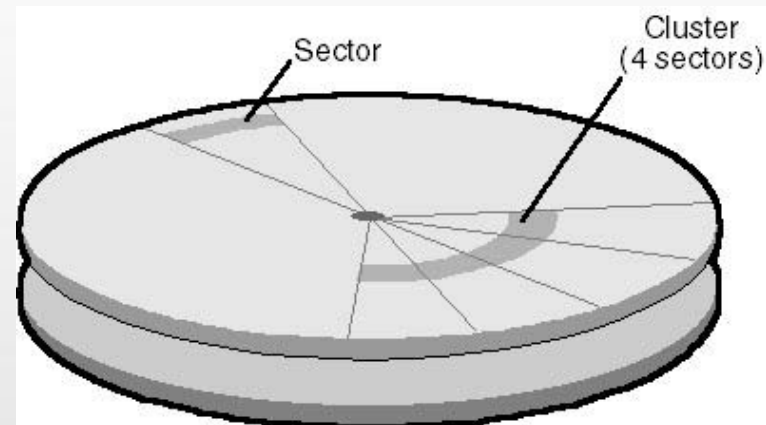
- ✓ Conjuntos de sectores consecutivos

□ File System

- ✓ Define la forma en que los datos son almacenados

□ FAT: File Allocation Table

- ✓ Contiene información sobre en qué lugar están alocados los distintos archivos



Pre-asignación

- ❑ Se necesita saber cuánto 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?
- ❑ Esta técnica suele usar la forma de asignación continua (podría usar otras también)

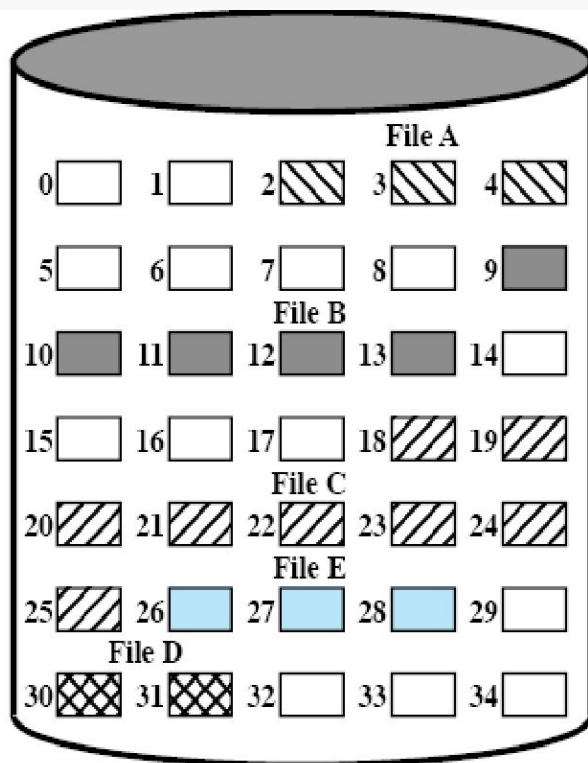


Asignación Dinámica

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



Formas de Asignación - Continua



File Allocation Table

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?



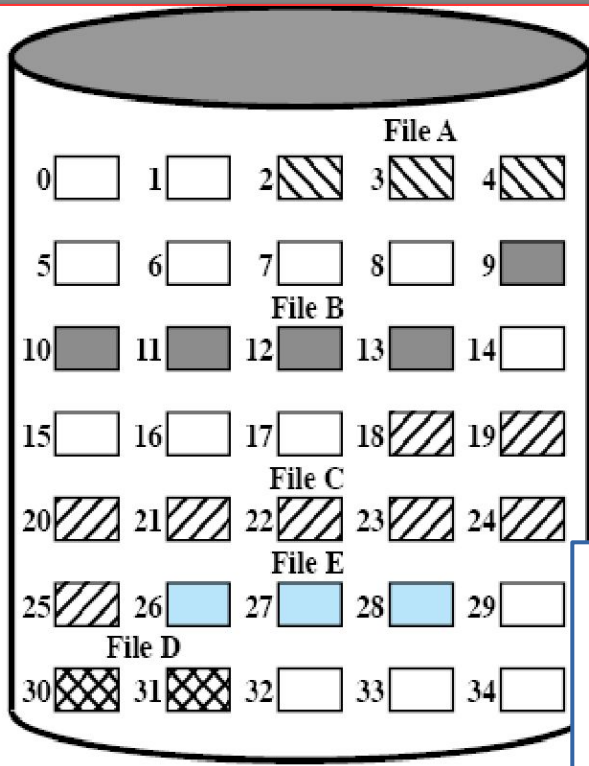
Formas de Asignación - Continua

- 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

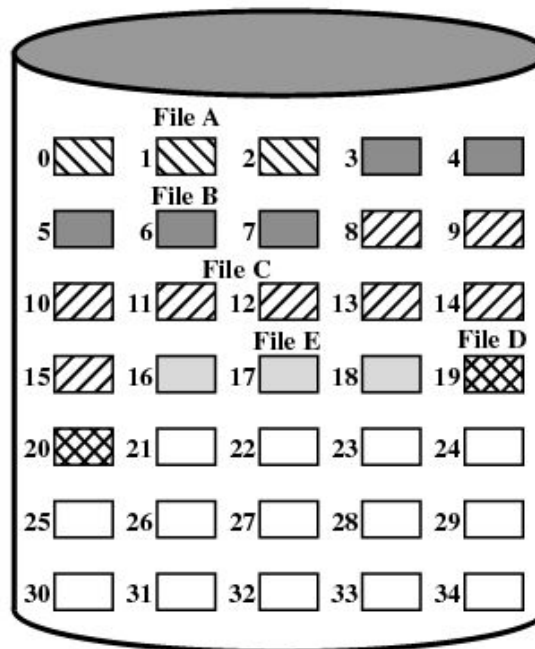
File Allocation Table

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





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



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)

Formas de Asignación - Continua

□ Problemas de la técnica

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



Formas de Asignación - Encadenada

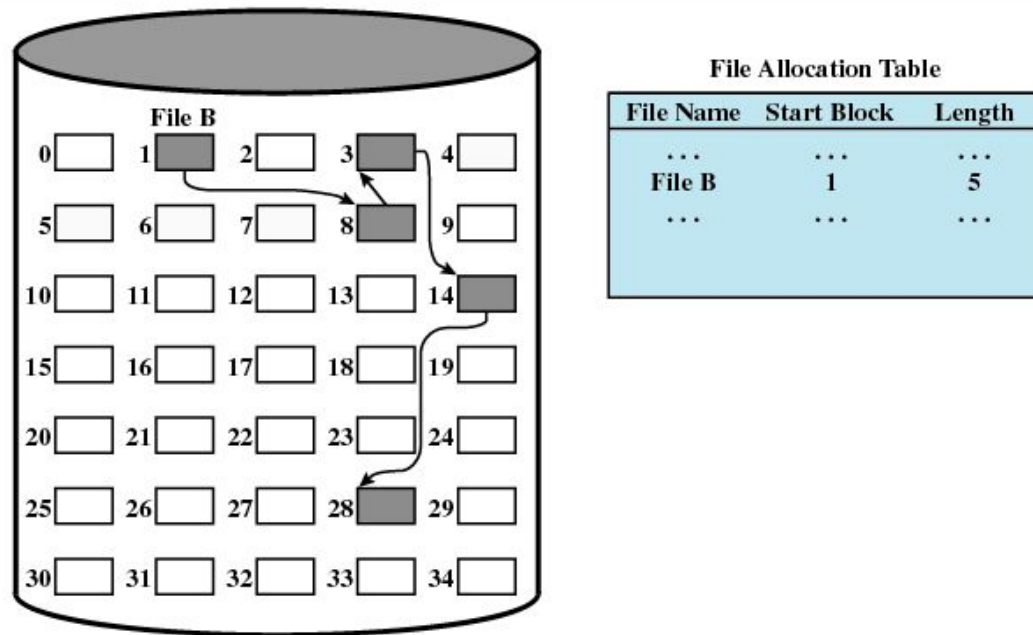


Figure 12.9 Chained Allocation



Formas de Asignación - Encadenada

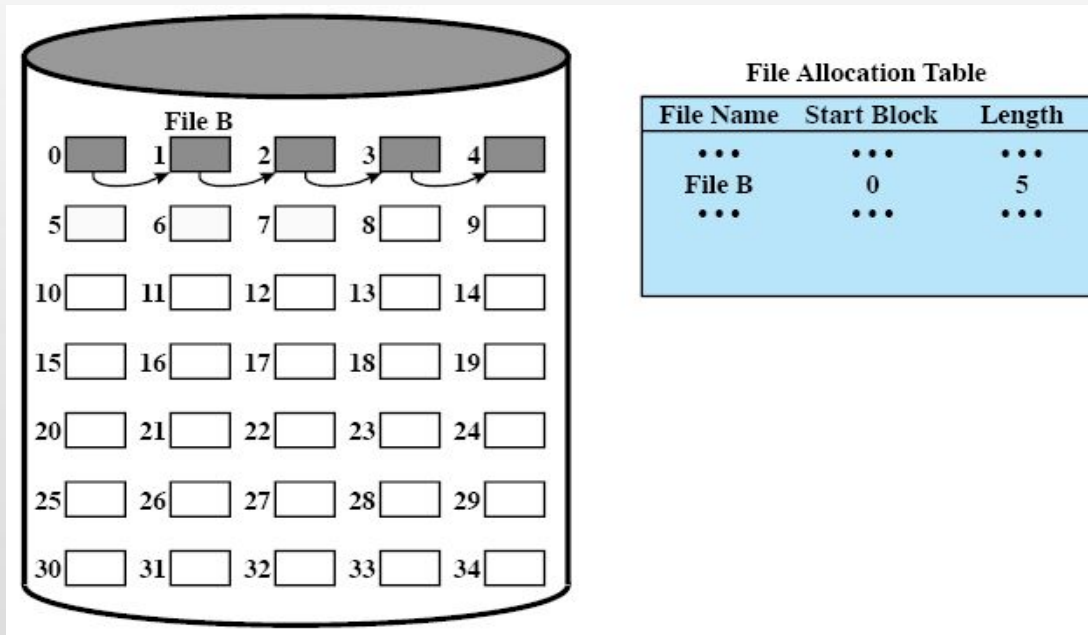
- ❑ Asignación en base a bloques individuales
- ❑ Cada bloque tiene un puntero al próximo bloque del archivo
- ❑ File allocation table
 - ✓ Única entrada por archivo: Bloque de inicio y tamaño del archivo
- ❑ No hay fragmentación externa
- ❑ Útil para acceso secuencial (no random)
- ❑ Los archivos pueden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

File Name	Start Block	Length
...
File B	1	5
...



Formas de Asignación - Encadenada

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



Formas de Asignación - Indexada

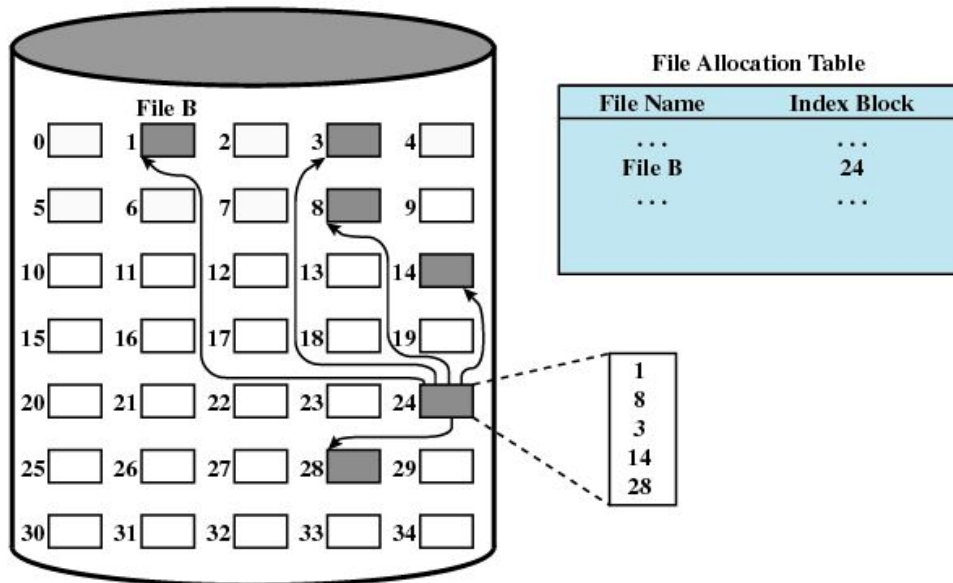


Figure 12.11 Indexed Allocation with Block Portions

- ❑ La FAT contiene un puntero al bloque índice
- ❑ El bloque índice no contiene datos propios del archivo, sino que contiene un índice a los bloques que lo componen



Formas de Asignación - Indexada

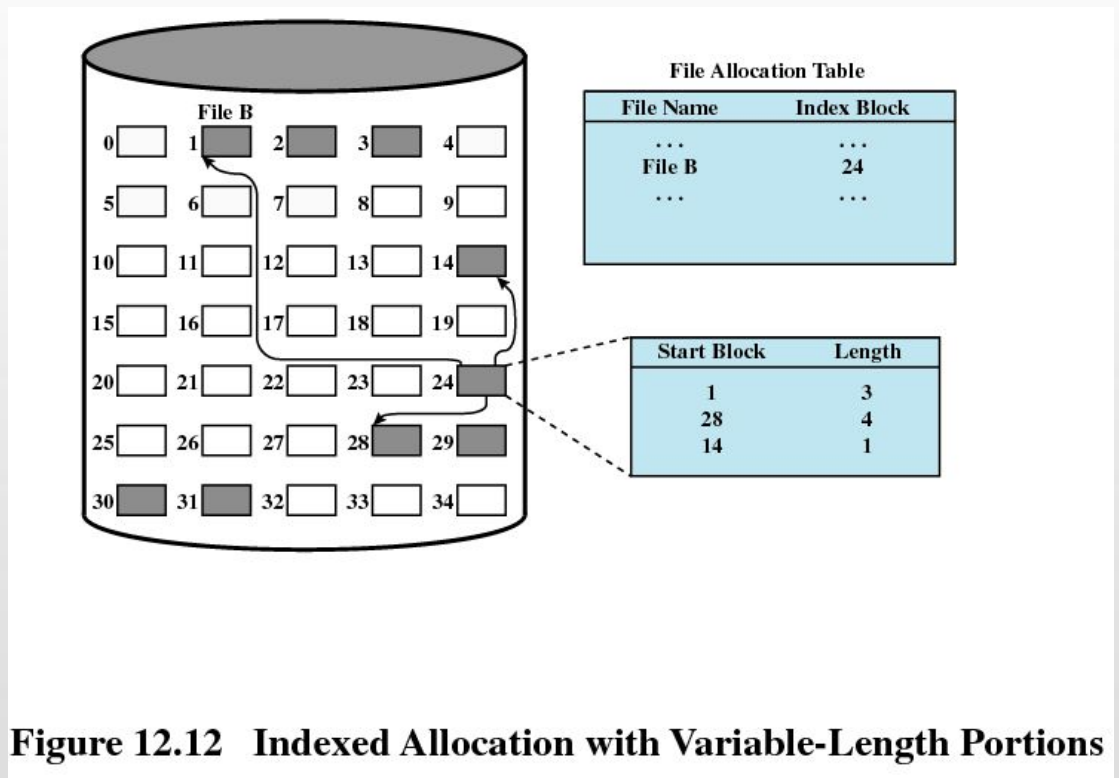
- ❑ Asignación en base a bloques individuales
- ❑ No se produce Fragmentación Externa
- ❑ El acceso “random” a un archivo es eficiente
- ❑ File Allocation Table
 - ✓ Única entrada con la dirección del bloque de índices (index node / i-node)

File Allocation Table	
File Name	Index Block
...	...
File B	24
...	...



Formas de Asignación - Indexada

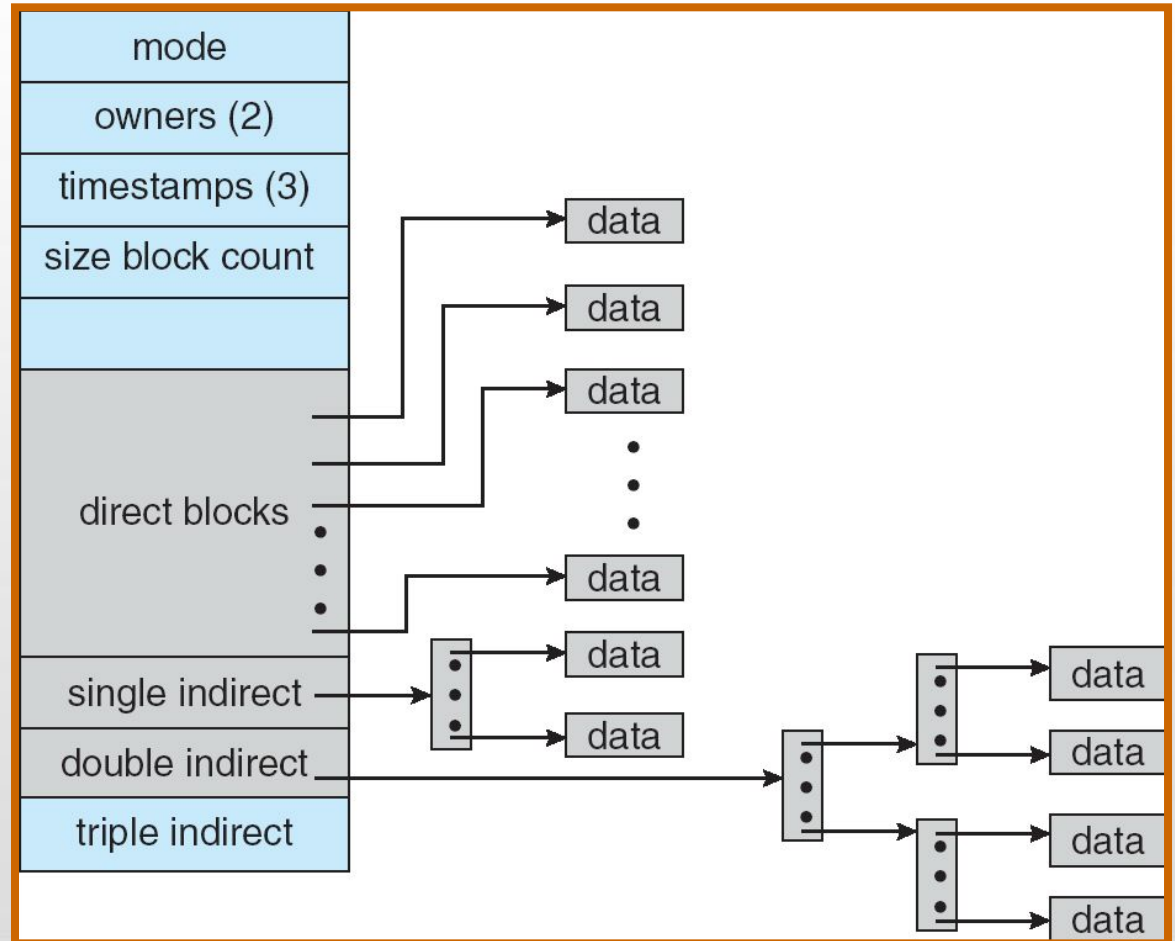
- ❑ Variante: asignación por secciones
- ❑ A cada entrada del bloque índice se agrega el campo longitud
- ❑ El índice apunta al primer bloque de un conjunto almacenado de manera contigua



Formas de Asignación - Indexada

❑ Variante: niveles de indirección

- ❑ Existen bloques directos de datos
- ❑ Otros bloques son considerados como bloque índices (apuntan a varios bloques de datos)
- ❑ Puede haber varios 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?

$$1 \text{ KB} / 32 \text{ bits} = 256 \text{ direcciones}$$

- ✓ ¿Cuál sería el tamaño máximo de un archivo?

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



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:

 - ✓ 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

00111

00001

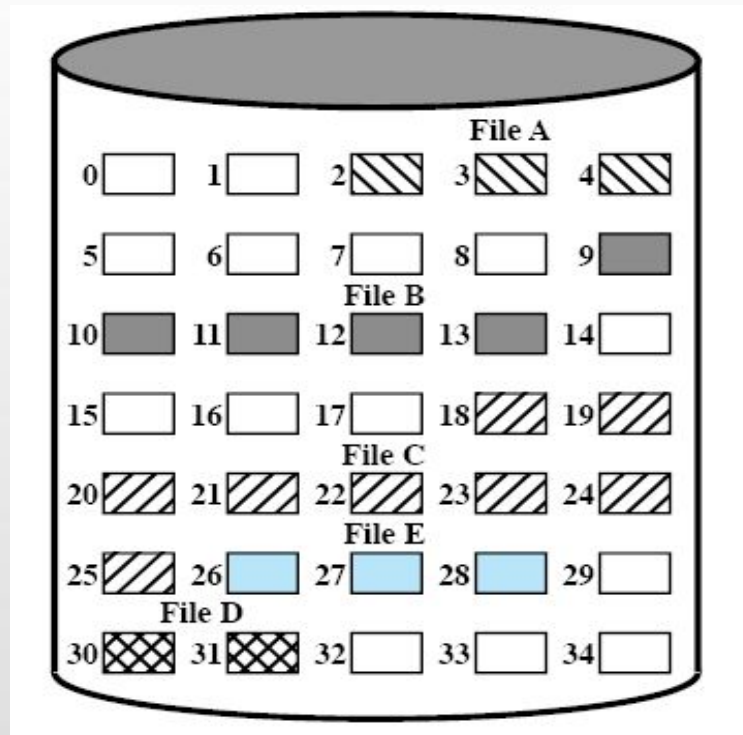
11110

00011

11111

11110

11000

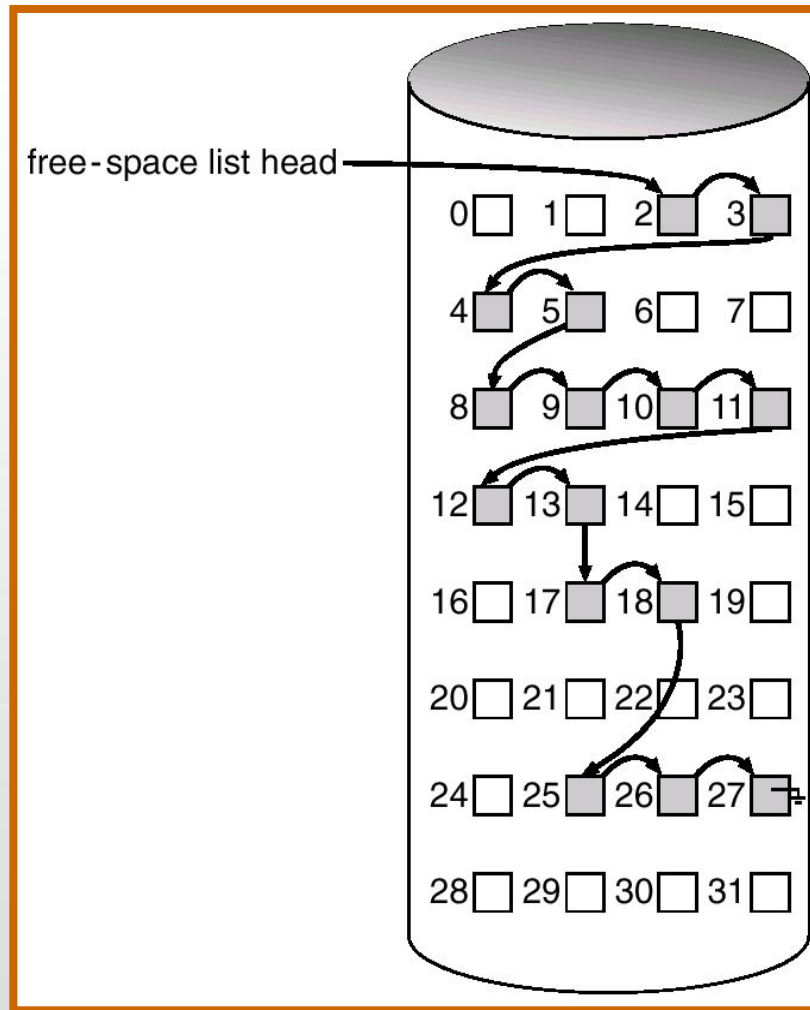


Espacio Libre - Bloques Encadenados

- ❑ 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
- ❑ Difícil encontrar bloques libres consecutivos

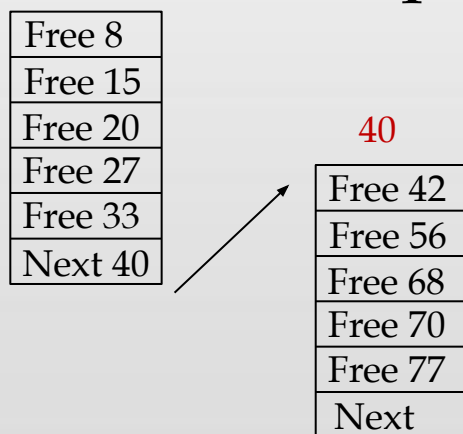


Espacio Libre - Bloques Encadenados



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)

Free 8/3
Free 15/1
Free 20/5
Free 27/2
Free 33/5
Next 40



40

Free 42/3
Free 56/4
Free 68/1
Free 70/5
Free 77/9
Next ...

- ❑ Busca achicar estructuras
- ❑ Es compleja de mantener

