

Trabajo Práctico - Sistema de Archivos FAT

1. Al montarlo ¿Para que se ha puesto umask=000 ?

Se usa *umask=000* para setear permisos de lectura, escritura y ejecución públicos de todos los *files* que se están montando.

2. Cargando el MBR

a) Mostrando el MBR con el Hex Editor: Muestre los primeros bytes y la tabla de particiones. ¿Cuántas particiones hay? Muestre claramente en qué lugar puede observarlo.

Podemos ver que la estructura del MBR permite hasta 4 particiones primarias:

Structure of a classical generic MBR

Address		Description		Size
Hex	Dec	Description		(bytes)
+000 _{hex}	+0	Bootstrap code area		446
+1BE _{hex}	+446	Partition entry №1	Partition table (for primary partitions)	16
+1CE _{hex}	+462	Partition entry №2		16
+1DE _{hex}	+478	Partition entry №3		16
+1EE _{hex}	+494	Partition entry №4		16
+1FE _{hex}	+510	55 _{hex}	Boot signature ^[a]	2
+1FF _{hex}	+511	AA _{hex}		
			Total size: 446 + 4×16 + 2	512

Empezando la primera a partir del decimal 446 y cada una con una extensión de 16 bytes. Si utilizamos un editor hexadecimal, podemos ver que en los bytes 446 al 461 tenemos declarada una partición primaria. El resto de las particiones están en cero por lo que podemos asumir que están sin uso.



000000000 | EB 3C 90 6D 6B 66 73 2E 66 61 74 00 02 04 01 00 02 00 02 00 08 F8 02 00 20 00 40 00 00 00 0000001f 00 00 00 00 00 00 80 00 29 5F 05 C8 06 4E 4F 20 4E 41 4D 45 20 20 20 20 46 41 54 31 32 20 20 20 00000038 | 0E 1F BE 5B 7C AC 22 C0 74 0B 56 B4 0E BB 07 00 CD 10 5E EB F0 32 E4 CD 16 CD 19 EB FE 54 68 0000005d 69 73 20 69 73 20 6E 6F 74 20 61 20 62 6F 6F 74 61 62 6C 65 20 64 69 73 6B 2E 20 20 50 6C 65 0000007c 61 73 65 20 69 6E 73 65 72 74 20 61 20 62 6F 6F 74 61 62 6C 65 20 66 6C 6F 70 70 79 20 61 6E 0000009b 64 0D 0A 70 72 65 73 73 20 61 6E 79 20 6B 65 79 20 74 6F 000000d9 000001b2 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 000001d1 00

b) Lea los datos del punto anterior utilizando código C y muestrelos por pantalla.

El código C por el cual leemos la tabla de particiones y mostramos en pantalla el contenido de cada una se encuentra en el archivo **read_mbr.c.** Los datos que muestra en pantalla son los siguientes:

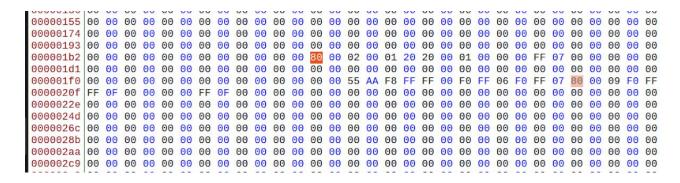
```
Partition entry 0: First byte 80
  Comienzo de partición en CHS: 00:02:00
  Partition type 0x01
  Fin de partición en CHS: 00:20:20
  Dirección LBA relativa 0x00000001, de tamaño en sectores 2047
Partition entry 1: First byte 00
  Comienzo de partición en CHS: 00:00:00
  Partition type 0x00
  Fin de partición en CHS: 00:00:00
  Dirección LBA relativa 0x00000000, de tamaño en sectores 0
Partition entry 2: First byte 00
  Comienzo de partición en CHS: 00:00:00
  Partition type 0x00
  Fin de partición en CHS: 00:00:00
  Dirección LBA relativa 0x00000000, de tamaño en sectores 0
Partition entry 3: First byte 00
  Comienzo de partición en CHS: 00:00:00
  Partition type 0x00
  Fin de partición en CHS: 00:00:00
  Dirección LBA relativa 0x00000000, de tamaño en sectores 0
```



c) Muestre en el Hex Editor si la primer particion es booteable o no. ¿Lo es?

Para saber si una partición es booteable debemos observar el primer byte en la partition table, conocido como el boot flag. Si el byte es 0x80 significa que la partición es booteable, si es otro valor, no lo es.

Observando la partición con el editor hexadecimal podemos ver que el byte 0x1BE, es 0x80. Por lo cual, la primera partición es booteable.



d) Muestre, mediante un programa en C, para la primer particion: el flag de booteable, la dirección Cylinder-head-sector (chs), el tipo de partición y su tamaño en sectores.

El código C por el cual recolectamos la información requerida de la primer particion se encuentra en el archivo **read_fat.c** en el que recopilamos varios ejercicios. Se puede ver la línea del print de la siguiente imágen a partir de la línea 189 y el comienzo de la recopilación de datos de la primer particion a partir de la línea 183.

```
-----PARTITION-----
Booteable: 0x80
CHS: 0x7A748CC1
Type: 0x1
Size in sectors: 2047
```

3. Cargando la tabla de archivos

a) ¿Cuántos y cuáles archivos tiene el filesystem? Muestrelos con Bless y genere el código C para mostrarlos.

El filesystem originalmente tiene un total de dos archivos, el archivo hola.txt y el directorio mi_dir que contiene el archivo vacio.txt.



```
000051fb 00 00 00 00 00 2E 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 10 00 00 91 BA 7B 4A 7B 4A 00 00 91 BA 7B 4A
0000521a 03 00 00 00 00 00 02 E 2E 20 20 20 20 20 20 20 20 20 10 00 00 91 BA 7B 4A 7B 4A 00 00 91 BA 7B
                                          .....{J{J.....{
                                    . . . . . . . .
00005239 4A 00 00 00 00 00 00 41 76 00 61 00 63 00 69 00 6F 00 0F 00 5B 2E 00 74 00 78 00 74 00 00 00 J.....Av.a.c.i.o...[.t.x.t...
00005258 FF FF 00 00 FF FF FF FF 56 41 43 49 4F 20 20 20 54 58 54 20 00 00 97 BA 7B 4A 7B 4A 00 00 97
                                    ......VACIO TXT ....{J{J...
```

El código C que se encarga de mostrar los archivos se encuentra en el archivo **read_fat.c** en el que recopilamos varios ejercicios. Comienza a partir de la línea 52 en el método print_all_files. En la captura se ven otros archivos que agregamos manualmente para realizar otros ejercicios.



b) Montando el filesystem (mediante mount) cree un archivo en la carpeta root / y luego bórrelo. Búsquelo por bless y muéstrelo en con el código generado previamente

```
root@osboxes:/mnt#
root@osboxes:/mnt# touch borrado.txt
root@osboxes:/mnt#
root@osboxes:/mnt#
root@osboxes:/mnt# rm borrado.txt
root@osboxes:/mnt#
```

Podemos ver el archivo borrado.txt con el editor de hexadecimal

Si corremos el código generado previamente podemos ver lo siguiente:



c) Muestre mediante bless el archivo que ha sido borrado. Explique cómo lo ha visto. Genere código C para mostrarlos.

El archivo fue mostrado mediante un editor de hexadecimal en el punto anterior al igual que la descripción del código C para mostrarlo. La razón por la que podemos seguir viendo el archivo en el filesystem es debido a que los archivos borrados en fat12 no son borrados realmente, esto se explica en el siguiente punto.

d) ¿Qué puede decir acerca del recupero de archivos?

En el sistema de archivos FAT al eliminar un archivo no lo estamos haciendo realmente, el contenido sigue existiendo en el filesystem, lo único que se hace es marcar la entrada del directorio como borrada. Podemos identificar los archivos borrados observando el primer byte de los 8 bytes que representan el filename del archivo, si el primer byte es 0xE5 significa que el archivo fue borrado. Teniendo en cuenta esto, para recuperar un archivo debemos modificar el primer byte del filename. Esto funcionará solo si no se creó previamente un nuevo archivo que apunte hacia el mismo cluster, en ese caso el contenido del cluster fue modificado y los datos del archivo no pueden recuperarse.

4. Levendo archivos

a) Montando el filesystem cree un archivo llamado lapapa.txt y póngale algún texto como contenido. Hágalo en la carpeta root /. . Busquelo por bless y muéstrelo con el código generado previamente.

Creamos el archivo lapapa.txt con el contenido "Hola! Soy la papa"

```
root@osboxes:/mnt# ls
hola.txt la_papa.txt mi_dir source.c
root@osboxes:/mnt# cat la_papa.txt
hola! Soy la papa
```



Vemos su contenido usando un editor hexadecimal:

```
00000a89 63 00 0F 00 72 65 00 2E 00 63 00 00 0F FF FF FF 00 00 FF FF FF F5 3 4F 55 52 43 45 20 20 c...re...c......SOURCE
00000aa8 43 20 20 20 00 64 A1 98 87 4E 87 4E 00 00 A1 98 87 4E 04 00 B8 22 00 00 41 6C 00 61 00 5F 00
00000ac7
    '0 00 61 00 0F 00 5F 70 00 61 00 2E 00 74 00 78 00 74 00 00 00 00 00 FF FF 4C 41 5F 50 41 50
00000ae6 41 20 54 58 54 20 00 64 8E 70 94 4E 94 4E 00 00 8E 70 94 4E 0E 00 12 00 00 00 E5 73 00 77 00
                                         A TXT .d.p.N.N...p.N.....s.w
    00 61 00 5F 00 70 00 0F 00 70 61 00 70 00 61 00 2E 00 74 00 78 00 00 00 74 00 2E 00 E5 41 5F
00000b24
00000b43 50 41
```

Lo vemos por el código utilizado previamente:

b) Muestre, mediante el hex editor y mediante código C lo que hay en el archivo no borrado.

Para este punto decidimos crear un archivo llamado xeleted.txt en el directorio mi_dir/holas. Este archivo tiene como contenido un lorem ipsum.



root@osboxes:/mnt/mi_dir/holas# ls XELETED.TXT

root@osboxes:/mnt/mi_dir/holas# cat xeleted.txt

Lorem ipsum dolor sit amet, consectetur adipiscing elit. Cras efficitur mauris a c justo blandit rhoncus. Nullam ligula magna, fermentum et nunc et, commodo efficitur augue. Nullam ligula ex, iaculis dignissim velit vel, fringilla aliquet le ctus. Fusce sit amet fermentum ipsum. Donec facilisis lorem non dui pretium, eu eleifend erat volutpat. Duis a elit quis eros euismod volutpat quis eget lacus. Curabitur tempor mi in massa pulvinar venenatis. Proin semper fermentum mi, a co nvallis turpis ultricies non. Sed sed blandit nisi, a porttitor urna. Praesent t ristique lorem quam, tristique ornare nibh hendrerit id. Donec eleifend eleifend dui, at mattis purus elementum aliquam. Ut imperdiet commodo aliquam. Donec mol estie commodo mauris, et consequat eros auctor non. Nullam dolor tortor, rhoncus vel tincidunt id, placerat in tortor. Mauris interdum ligula vel leo dignissim placerat.

Suspendisse at magna mattis, dignissim ex vel, faucibus purus. In consequat arcu

Mostramos su contenido utilizando el código **read_fat.c** en el que recopilamos varios ejercicios, el print de lo mostrado en pantalla se encuentra en la línea 127.

c) Cree código C para que dado un archivo (o una parte), lo busque y si lo encuentra y el mismo se encuentra borrado, lo recupere.

Borramos el archivo xeleted.txt

```
root@osboxes:/mnt/mi_dir/holas# ls

XELETED.TXT

root@osboxes:/mnt/mi_dir/holas# rm xeleted.txt

root@osboxes:/mnt/mi_dir/holas# ls

root@osboxes:/mnt/mi_dir/holas#
```



Ejecutamos el archivo **read_fat.c** y vemos lo siguiente en pantalla:

El código que restaura el archivo xeleted.txt se encuentra en **read_fat.c**, línea 96, en el método find_and_restore. La forma de encontrar el archivo borrado xeleted.txt que utilizamos fue buscando una porción del lorem ipsum.