#### Taller Ext2

Departamento de Computación, FCEyN, Universidad de Buenos Aires, Buenos Aires, Argentina

Sistemas Operativos, Segundo Cuatrimestre 2024

• Vamos a programar un Sistema de Archivos ext2.

- Vamos a programar un Sistema de Archivos ext2.
- ¿Qué debemos conocer y tener para lograrlo?

- Vamos a programar un Sistema de Archivos ext2.
- ¿Qué debemos conocer y tener para lograrlo?
  - Lo que aprendimos en las clases teórica y práctica sobre ext2.

- Vamos a programar un Sistema de Archivos ext2.
- ¿Qué debemos conocer y tener para lograrlo?
  - Lo que aprendimos en las clases teórica y práctica sobre ext2.
  - Un disco al que podemos acceder a cualquiera de sus bloques.

• ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).
- API de HDD:

```
int read(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
int write(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
```

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).
- API de HDD:

```
int read(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
int write(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
```

• ¿Qué tamaño tiene el disco?

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).
- API de HDD:

```
int read(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
int write(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
```

• ¿Qué tamaño tiene el disco?

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).
- API de HDD:

```
int read(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
int write(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
```

- ¿Qué tamaño tiene el disco? A priori no se conoce.
- ¿Qué tamaño tiene cada bloque?

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).
- API de HDD:

```
int read(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
int write(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
```

- ¿Qué tamaño tiene el disco? A priori no se conoce.
- ¿Qué tamaño tiene cada bloque?

- ¿Qué es? Un montón de bytes agrupados en bloques.
- A cada bloque se accede con su LBA (Logical Block Addressing).
- API de HDD:

```
int read(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
int write(unsigned int lba, unsigned char * buffer);
```

- ¿Qué tamaño tiene el disco? A priori no se conoce.
- ¿Qué tamaño tiene cada bloque? 1024 bytes.
- ¿Por dónde se empieza? ▲

# (4) Boot block

• Bloque de Booteo o Master Boot Record

### (4) Boot block

- Bloque de Booteo o Master Boot Record
- Está en la primera parte del disco. Es un espacio reservado de 1024 bytes.

#### Structure of a classical generic MBR

Address		Description		Size	
Hex	Dec	Description		(bytes)	
+000h	+0	Bootstrap code area		446	
+1BEh	+446	Partition entry #1	Partition table (for primary partitions)	16	
+1CEh	+462	Partition entry #2		16	
+1DEh	+478	Partition entry #3		16	
+1EEh	+494	Partition entry #4		16	
+1FEh	+510	55h	Boot signature <sup>[a]</sup>	2	
+1FFh	+511	AAh			
Total size: 446 + 4×16 + 2					

## (4) Boot block

- Bloque de Booteo o Master Boot Record
- Está en la primera parte del disco. Es un espacio reservado de 1024 bytes.

Structure of a classical generic MBR

Address		Description		Size	
Hex	Dec	Description		(bytes)	
+000h	+0	Bootstrap code area		446	
+1BEh	+446	Partition entry #1	Partition table (for primary partitions)	16	
+1CEh	+462	Partition entry #2		16	
+1DEh	+478	Partition entry #3		16	
+1EEh	+494	Partition entry #4		16	
+1FEh	+510	55h	Boot signature <sup>[a]</sup>	2	
+1FFh	+511	AAh			
Total size: 446 + 4×16 + 2					

 Sólo contiene los datos necesarios para iniciar la máquina y nada más (esto es así en TODOS los sistemas de archivos).

• Llegamos hasta donde empieza el primer grupo de bloques.

- Llegamos hasta donde empieza el primer grupo de bloques.
- El superblock: tiene información de TODO el sistema de archivos.

- Llegamos hasta donde empieza el primer grupo de bloques.
- El superblock: tiene información de TODO el sistema de archivos.
- ¿En qué parte de la partición está?

- Llegamos hasta donde empieza el primer grupo de bloques.
- El superblock: tiene información de TODO el sistema de archivos.
- ¿En qué parte de la partición está?
- A partir del byte 1024. Independientemente del tamaño del bloque. △

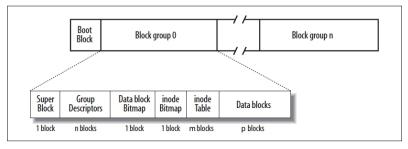
## (6) Superblock

```
struct Ext2FSSuperblock {
__le32 s_inodes_count; /* Contador de inodos */
__le32 s_blocks_count; /* Contador de bloques */
__le32 s_r_blocks_count; /* Contador de bloques reservados */
__le32 s_free_blocks_count; /* Contador de bloques libres */
__le32 s_free_inodes_count; /* Contador de inodos libres */
__le32 s_first_data_block; /* Primer bloque de Datos */
__le32 s_log_block_size; /* Tamano del bloque */
__le32 s_blocks_per_group; /* Cantidad de bloques por grupo */
__le32 s_inodes_per_group; /* Cantidad de inodos por grupos */
_{-}le16 s_{-}magic; /* Firma magica — identifica el S.A. */
__le32 s_first_ino; /* Primer inodo no reservado */
__le16 s_inode_size; /* Tamano de la estructura del Inodo */
```

• ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?

- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?
- Recordemos que en ext2 todo está representado por Inodos.
   ¿Cuál es el inodo de mi archivo?

- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?
- Recordemos que en ext2 todo está representado por Inodos.
   ¿Cuál es el inodo de mi archivo?
- Supongamos que está en el Inodo 4483.



• Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.

- Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.
- Para eso necesitamos averiguar cuántos inodos hay por Block Group.

- Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.
- Para eso necesitamos averiguar cuántos inodos hay por Block Group.
- Esa información está en el superbloque.

- Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.
- Para eso necesitamos averiguar cuántos inodos hay por Block Group.
- Esa información está en el superbloque.
- Tenemos que hacer la división entre nuestro número de inodo y la cantidad de inodos. Eso nos va a determinar el Block Group.

Recordemos que cada Block Group tiene una tabla de inodos.
 Esta tabla está constituida por m bloques de tamaño block size. En cada bloque habrá un conjunto de inodos.

- Recordemos que cada Block Group tiene una tabla de inodos.
   Esta tabla está constituida por m bloques de tamaño block size. En cada bloque habrá un conjunto de inodos.
- Tenemos que averiguar que número de inodo corresponde de nuestra tabla de inodo. Para eso usamos el módulo con la cantidad de inodos.

- Recordemos que cada Block Group tiene una tabla de inodos.
   Esta tabla está constituida por m bloques de tamaño block size. En cada bloque habrá un conjunto de inodos.
- Tenemos que averiguar que número de inodo corresponde de nuestra tabla de inodo. Para eso usamos el módulo con la cantidad de inodos.
- Luego tenemos que localizar en qué bloque está nuestro inodo a buscar.

- Recordemos que cada Block Group tiene una tabla de inodos.
   Esta tabla está constituida por m bloques de tamaño block size. En cada bloque habrá un conjunto de inodos.
- Tenemos que averiguar que número de inodo corresponde de nuestra tabla de inodo. Para eso usamos el módulo con la cantidad de inodos.
- Luego tenemos que localizar en qué bloque está nuestro inodo a buscar.
- Una vez conseguido, tenemos que leer ese bloque de disco y luego del conjunto de inodos, conseguir el que nos interesa.

- Recordemos que cada Block Group tiene una tabla de inodos.
   Esta tabla está constituida por m bloques de tamaño block size. En cada bloque habrá un conjunto de inodos.
- Tenemos que averiguar que número de inodo corresponde de nuestra tabla de inodo. Para eso usamos el módulo con la cantidad de inodos.
- Luego tenemos que localizar en qué bloque está nuestro inodo a buscar.
- Una vez conseguido, tenemos que leer ese bloque de disco y luego del conjunto de inodos, conseguir el que nos interesa.
- Funciones utiles: blockgroup\_for\_inode, blockgroup\_inode\_index.

# (10) Inodo

• La representación de un archivo.

# (10) Inodo

- La representación de un archivo.
- Un archivo puede ser un archivo regular, un directorio, un pipe, un socket, un device, etc.

# (10) Inodo

- La representación de un archivo.
- Un archivo puede ser un archivo regular, un directorio, un pipe, un socket, un device, etc.
- A bajo nivel, en este taller, es un struct de FSInode.

```
struct Ext2FSInode {
  unsigned short mode;
  unsigned short uid:
  unsigned int size;
  unsigned int atime;
  unsigned int ctime;
  unsigned int mtime;
  unsigned int dtime;
  unsigned short gid:
  unsigned short links_count;
  unsigned int blocks;
  unsigned int flags;
  unsigned int os_dependant_1;
  unsigned int block[15];
  unsigned int generation;
  unsigned int file_acl:
  unsigned int directory_acl:
  unsigned int faddr;
  unsigned int os_dependant_2[3];
```

```
struct Ext2FSInode {
  unsigned short mode;
  unsigned short uid:
  unsigned int size;
  unsigned int atime;
  unsigned int ctime:
  unsigned int mtime;
  unsigned int dtime;
  unsigned short gid:
  unsigned short links_count:
  unsigned int blocks;
  unsigned int flags;
  unsigned int os_dependant_1;
  unsigned int block [15];
  unsigned int generation;
  unsigned int file_acl:
  unsigned int directory_acl:
  unsigned int faddr;
  unsigned int os_dependant_2[3];
```

¿Dónde están los datos? △

```
struct Ext2FSInode {
  unsigned short mode;
  unsigned short uid:
  unsigned int size;
  unsigned int atime;
  unsigned int ctime:
  unsigned int mtime;
  unsigned int dtime;
  unsigned short gid;
  unsigned short links_count:
  unsigned int blocks;
  unsigned int flags;
  unsigned int os_dependant_1:
  unsigned int block [15];
  unsigned int generation;
  unsigned int file_acl:
  unsigned int directory_acl:
  unsigned int faddr;
  unsigned int os_dependant_2[3];
```

- ¿Dónde están los datos?  $\Delta$
- ¿Dónde está el nombre del archivo? 🛆

```
struct Ext2FSInode
  unsigned short mode;
  unsigned short uid:
  unsigned int size;
  unsigned int atime;
  unsigned int ctime:
  unsigned int mtime;
  unsigned int dtime;
  unsigned short gid:
  unsigned short links_count:
  unsigned int blocks;
  unsigned int flags;
  unsigned int os_dependant_1:
  unsigned int block [15];
  unsigned int generation;
  unsigned int file_acl:
  unsigned int directory_acl:
  unsigned int faddr;
  unsigned int os_dependant_2[3];
```

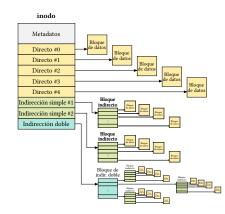
- ¿Dónde están los datos?  $\Lambda$
- ¿Dónde está el nombre del archivo?  $\triangle$  A nivel de usuario no se hace referencia a números de inodos.

```
struct Ext2FSInode
  unsigned short mode;
  unsigned short uid:
  unsigned int size;
  unsigned int atime;
  unsigned int ctime:
  unsigned int mtime;
  unsigned int dtime;
  unsigned short gid:
  unsigned short links_count:
  unsigned int blocks;
  unsigned int flags;
  unsigned int os_dependant_1:
  unsigned int block [15];
  unsigned int generation;
  unsigned int file_acl:
  unsigned int directory_acl:
  unsigned int faddr;
  unsigned int os_dependant_2[3];
```

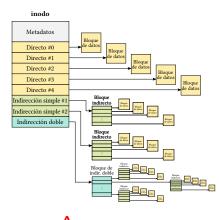
- ¿Dónde están los datos?  $\Lambda$
- ¿Dónde está el nombre del archivo?  $\triangle$  A nivel de usuario no se hace referencia a números de inodos.
- ¿El inodo directorio qué struct usa?  $\Lambda$

• 15 punteros a bloques con distintos sabores:

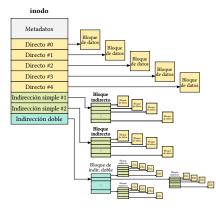
- 15 punteros a bloques con distintos sabores:
  - 12 punteros a bloques de datos directos
  - 1 puntero indirecto a bloque de datos
  - 1 puntero con una doble indirección a bloque de datos
  - 1 puntero con una triple indirección a bloque de datos



- 15 punteros a bloques con distintos sabores:
  - 12 punteros a bloques de datos directos
  - 1 puntero indirecto a bloque de datos
  - 1 puntero con una doble indirección a bloque de datos
  - 1 puntero con una triple indirección a bloque de datos
- - ¿Son punteros a direcciones de memoria? Δ



- 15 punteros a bloques con distintos sabores:
  - 12 punteros a bloques de datos directos
  - 1 puntero indirecto a bloque de datos
  - 1 puntero con una doble indirección a bloque de datos
  - 1 puntero con una triple indirección a bloque de datos
- - ¿Son punteros a direcciones de memoria?  $\Lambda$
  - ¿Los bloques a los que apuntan, están en memoria o en disco?



• Es un Inodo IGUAL que cualquier otro.

- Es un Inodo IGUAL que cualquier otro.
- Es decir, tiene la misma estructura Ext2FSInode.

- Es un Inodo IGUAL que cualquier otro.
- Es decir, tiene la misma estructura Ext2FSInode.
- Entonces, ¿dónde está la lista de archivos de mi directorio?

- Es un Inodo IGUAL que cualquier otro.
- Es decir, tiene la misma estructura Ext2FSInode.
- Entonces, ¿dónde está la lista de archivos de mi directorio?
- ullet En los bloques de datos.  $\Delta$

# (14) DirEntry

```
struct Ext2FSDirEntry {
  unsigned int inode;
  unsigned short record_length;
  unsigned char name_length;
  unsigned char file_type;
  char name[];
};
```

 Los datos del Inodo son una lista de structs Ext2FSDirEntry.

# (14) DirEntry

```
struct Ext2FSDirEntry {
  unsigned int inode;
  unsigned short record_length;
  unsigned char name_length;
  unsigned char file_type;
  char name[];
};
```

- Los datos del Inodo son una lista de structs Ext2FSDirEntry.
- Cada struct tiene tamaño variable.  $\Delta$

• ¡Puede haber un caso borde!  $\Lambda$ 

- ¡Puede haber un caso borde!  $\Delta$
- Puede pasar que el struct de DirEntry quede dividido en dos bloques.

• ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio? ⚠

• ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio? ⚠

- ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio? ⚠
- Debemos buscar en cada direntry que se encuentre en el directorio hasta llegar al final.

- ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio? ⚠
- Debemos buscar en cada direntry que se encuentre en el directorio hasta llegar al final.

- ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio? \( \hat{\Lambda} \)
- Debemos buscar en cada direntry que se encuentre en el directorio hasta llegar al final.
- ¿Qué condicion usamos de corte?.

- ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio? \( \hat{\Lambda} \)
- Debemos buscar en cada direntry que se encuentre en el directorio hasta llegar al final.
- ¿Qué condicion usamos de corte?.

- ¿Qué pasa si busco un archivo que no existe en este directorio?
- Debemos buscar en cada direntry que se encuentre en el directorio hasta llegar al final.
- ¿Qué condicion usamos de corte?.
- El campo size del inodo nos dice la cantidad de bytes que usa ese inodo.

# (17) Enunciado

#### Completar la implementación de los siguientes métodos:

- Ext2FSInode\* load\_inode(inode\_number)
- unsigned int get\_block\_address(inode, block\_number)
- Stt2FSInode\* get\_file\_inode\_from\_dir\_inode(from, filename)

• Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.

- Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.
- Parcialmente la clase Ext2FS.

- Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.
- Parcialmente la clase Ext2FS.
- Las estructuras de Ext2FS:

- Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.
- Parcialmente la clase Ext2FS.
- Las estructuras de Ext2FS:
  - Ext2FSSuperblock (Superblock)

- Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.
- Parcialmente la clase Ext2FS.
- Las estructuras de Ext2FS:
  - Ext2FSSuperblock (Superblock)
  - Ext2FSBlockGroupDescriptor (Block Group Descriptor)

- Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.
- Parcialmente la clase Ext2FS.
- Las estructuras de Ext2FS:
  - Ext2FSSuperblock (Superblock)
  - Ext2FSBlockGroupDescriptor (Block Group Descriptor)
  - Ext2FSInode (Inode)

- Las clases HDD, MBR y PartitionEntry.
- Parcialmente la clase Ext2FS.
- Las estructuras de Ext2FS:
  - Ext2FSSuperblock (Superblock)
  - Ext2FSBlockGroupDescriptor (Block Group Descriptor)
  - Ext2FSInode (Inode)
  - Ext2FSDirEntry (Directory Entry)

• Las funciones auxiliares de Ext2FS:

- Las funciones auxiliares de Ext2FS:
  - read\_block(block\_address, buffer): Lee de disco el bloque de dirección block\_address y lo coloca en buffer. buffer es un puntero a char, recordar castear si queremos indexar por algo de mayor tamaño cuando lo vayamos a utilizar, como int.

- Las funciones auxiliares de Ext2FS:
  - read\_block(block\_address, buffer): Lee de disco el bloque de dirección block\_address y lo coloca en buffer. buffer es un puntero a char, recordar castear si queremos indexar por algo de mayor tamaño cuando lo vayamos a utilizar, como int.
  - superblock(): Devuelve el superbloque.

- Las funciones auxiliares de Ext2FS:
  - read\_block(block\_address, buffer): Lee de disco el bloque de dirección block\_address y lo coloca en buffer. buffer es un puntero a char, recordar castear si queremos indexar por algo de mayor tamaño cuando lo vayamos a utilizar, como int.
  - superblock(): Devuelve el superbloque.
  - block\_group(index): Devuelve el descriptor del grupo de bloques del bloque index.

#### (19) ¿Qué parte del código ya está preparada?

- Las funciones auxiliares de Ext2FS:
  - read\_block(block\_address, buffer): Lee de disco el bloque de dirección block\_address y lo coloca en buffer. buffer es un puntero a char, recordar castear si queremos indexar por algo de mayor tamaño cuando lo vayamos a utilizar, como int.
  - superblock(): Devuelve el superbloque.
  - block\_group(index): Devuelve el descriptor del grupo de bloques del bloque index.
  - blockgroup\_for\_inode(inode): Número de grupo de bloques del inodo.

#### (19) ¿Qué parte del código ya está preparada?

- Las funciones auxiliares de Ext2FS:
  - read\_block(block\_address, buffer): Lee de disco el bloque de dirección block\_address y lo coloca en buffer. buffer es un puntero a char, recordar castear si queremos indexar por algo de mayor tamaño cuando lo vayamos a utilizar, como int.
  - superblock(): Devuelve el superbloque.
  - block\_group(index): Devuelve el descriptor del grupo de bloques del bloque index.
  - blockgroup\_for\_inode(inode): Número de grupo de bloques del inodo.
  - blockgroup\_inode\_index(inode): Offset dentro de la tabla de inodos, para el inodo.

• Usen la VM de la materia

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.
- Utilicen las funciones auxiliares.

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.
- Utilicen las funciones auxiliares.
- Recuerden, los directorios son archivos.  $\Delta$

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.
- Utilicen las funciones auxiliares.
- Recuerden, los directorios son archivos.  $\Delta$
- Documentación:

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.
- Utilicen las funciones auxiliares.
- Recuerden, los directorios son archivos.  $\Delta$
- Documentación:
  - http://www.nongnu.org/ext2-doc/ext2.html

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.
- Utilicen las funciones auxiliares.
- Recuerden, los directorios son archivos.  $\Delta$
- Documentación:
  - http://www.nongnu.org/ext2-doc/ext2.html
  - http://e2fsprogs.sourceforge.net/ext2intro.html

- Usen la VM de la materia
- Hagan los ejercicios en el orden dado.
- Descompriman la imagen hdd.raw.xz para usarla.
- Hay estructuras para cada tipo.
- Utilicen las funciones auxiliares.
- Recuerden, los directorios son archivos.  $\Delta$
- Documentación:
  - http://www.nongnu.org/ext2-doc/ext2.html
  - http://e2fsprogs.sourceforge.net/ext2intro.html
  - http://wiki.osdev.org/Ext2