## Intro al taller de Ext2

Sistemas Operativos DC - UBA - FCEN

22 de mayo de 2025

• Vamos a programar un Sistema de Archivos ext2.

2/18

(Sistemas Operativos) Ext2 1C 2025

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

2/18

(Sistemas Operativos) Ext2 1C 2025

- 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.

(Sistemas Operativos)

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

3/18

(Sistemas Operativos) Ext2 1C 2025

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

```
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 disco

```
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 disco

```
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).

```
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).

```
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).

```
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? △

# Boot block

• Bloque de Booteo o Master Boot Record

(Sistemas Operativos) Ext2 1C 2025 4/18

## 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	512

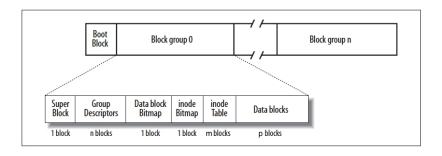
# Boot block

- 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		(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	512			

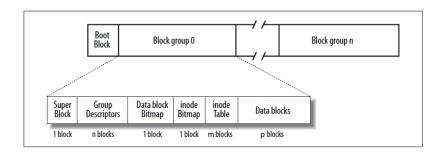
 Sólo contiene los datos necesarios para iniciar la máquina y nada más (esto es así en TODOS los sistemas de archivos).

## Partición de ext2



 En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en grupos de bloques contiguos.

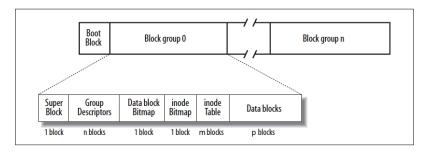
#### Partición de ext2



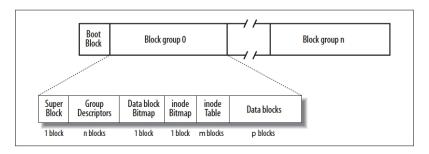
- En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en grupos de bloques contiguos.
- En cada grupo, el primer bloque es el superbloque, que contiene información de TODO el sistema de archivos, incluyendo la cantidad de inodos y cantidad de bloques de disco.

## Superblock

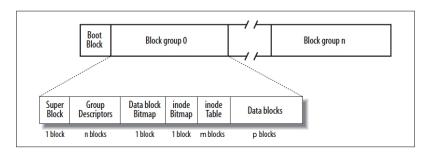
```
struct Ext2FSSuperblock {
  __le32 s_inodes_count; /* Contador de inodos */
  __le32 s_blocks_count; /* Contador de bloques */
  __le32 s_r_blocks_count; /* Contador de bloques reservados */
  __le32 s_free_blocks_count; /* Contador de bloques libres */
  __le32 s_free_inodes_count; /* Contador de 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 */
```



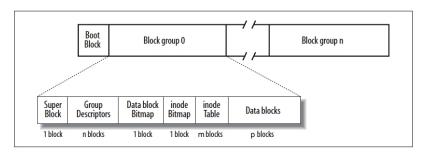
• Luego de información sobre bloques e inodos libres, siguen los inodos en sí mismos.



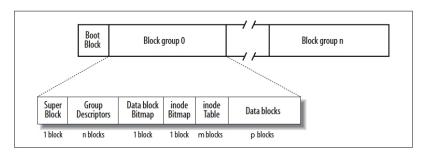
- Luego de información sobre bloques e inodos libres, siguen los inodos en sí mismos.
- Tras la tabla de inodos están los bloques de datos, donde se almacenan todos los archivos y directorios.



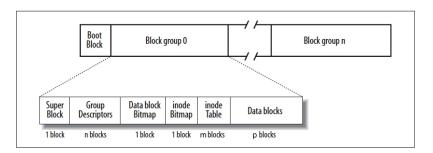
- Luego de información sobre bloques e inodos libres, siguen los inodos en sí mismos.
- Tras la tabla de inodos están los bloques de datos, donde se almacenan todos los archivos y directorios.
- Esto quiere decir que los inodos están repartidos a lo largo de todo el disco.



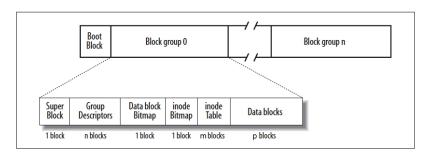
- Luego de información sobre bloques e inodos libres, siguen los inodos en sí mismos.
- Tras la tabla de inodos están los bloques de datos, donde se almacenan todos los archivos y directorios.
- Esto quiere decir que los inodos están repartidos a lo largo de todo el disco.
- En un único bloque puede haber varios inodos.



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

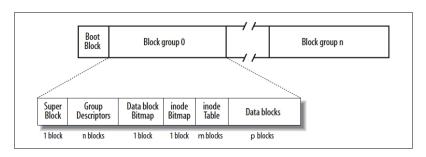


- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?
- Recordemos que en ext2 todo está representado por Inodos. ¿Cuál es el inodo de mi archivo?

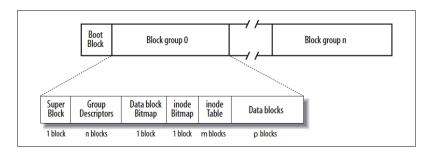


- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?
- Recordemos que en ext2 todo está representado por Inodos. ¿Cuál es el inodo de mi archivo?
- Supongamos que está en el Inodo 4483.

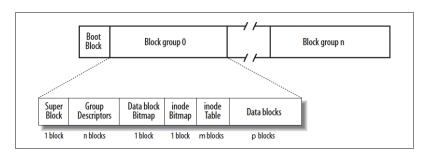
(Sistemas Operativos)



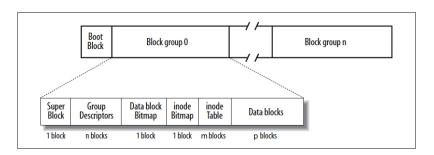
• Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.



- 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.

9/18

(Sistemas Operativos) Ext2 1C 2025

• 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.

- 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 útiles

```
unsigned int blockgroup_for_inode(unsigned int inode);
unsigned int blockgroup_inode_index(unsigned int inode);
```

• La representación de un archivo.

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

- 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 FSInode.



- 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 FSInode.



- 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 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;
             int file_acl:
    unsigned
    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;
             int file_acl;
    unsigned
    unsigned int directory_acl;
    unsigned int faddr;
    unsigned int os_dependant_2[3];
```

- ¿Dónde están los datos?
- ¿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;
             int file_acl:
    unsigned
    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;
             int file_acl;
    unsigned
    unsigned int directory_acl;
    unsigned int faddr;
    unsigned int os_dependant_2[3];
```

- ¿Dónde están los datos?

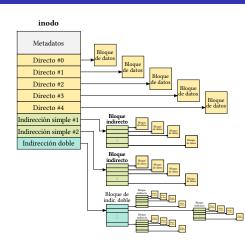
```
struct Ext2FSInode {
    unsigned short mode;
    unsigned short uid;
    unsigned int size;
    unsigned int atime;
    unsigned int ctime;
    unsigned int mtime;
    unsigned int dtime;
    unsigned short gid;
    unsigned short links_count;
    unsigned int blocks;
    unsigned int flags;
  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

Datos

• 15 punteros a bloques con distintos sabores:

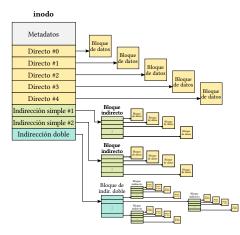
#### Datos

- 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
- Solo vamos a implementar hasta la doble indirección △



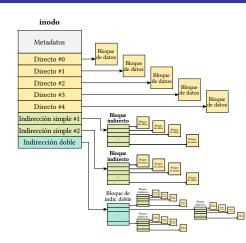
#### **Datos**

- 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
- Solo vamos a implementar hasta la doble indirección △
- ¿Son punteros a direcciones de memoria?  $\Lambda$



#### **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
- Solo vamos a implementar hasta la doble indirección



- ¿Son punteros a direcciones de memoria?  $\triangle$
- ¿Los bloques a los que apuntan, están en memoria o en disco? 🛆

Directorios

• Es un Inodo IGUAL que cualquier otro.

14 / 18

(Sistemas Operativos) Ext2 1C 2025

#### Directorios

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

14 / 18

#### Directorios

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

#### Directorios

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



Directorios

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

```
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.

```
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.  $\Delta$

```
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!  $\Delta$

```
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!  $\Delta$
- Puede pasar que el struct DirEntry quede dividido en dos bloques.

#### Directorios

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



#### Directorios

- ¿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.

#### Directorios

- ¿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 condición de corte usamos?

#### Directorios

- ¿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 condición de corte usamos?
- El campo size del inodo nos dice la cantidad de bytes que usa ese archivo.

# Consignas del taller

Completar la implementación de los siguientes métodos:

- Ext2FSInode\* load\_inode(inode\_number)
- ② unsigned int get\_block\_address(inode, block\_number)
- § Ext2FSInode\* get\_file\_inode\_from\_dir\_inode(from, filename)

# Momento para preguntas

18 / 18