

Intro al taller de Ext2

Sistemas Operativos
DC - UBA - FCEN

16 de octubre de 2025

Presentación

- Vamos a programar un Sistema de Archivos ext2.

Presentación

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

Presentación

- 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.

Presentación

- 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.

El disco

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

El disco

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

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);
```

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?

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?

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

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

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? 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

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 (bytes)
Hex	Dec		
+000h	+0	Bootstrap code area	446
+1BEh	+446	Partition entry #1	16
+1CEh	+462	Partition entry #2	16
+1DEh	+478	Partition entry #3	16
+1EEh	+494	Partition entry #4	16
+1FEh	+510	55h	2
+1FFh	+511	AAh	
Total size: 446 + 4x16 + 2			512

Boot block

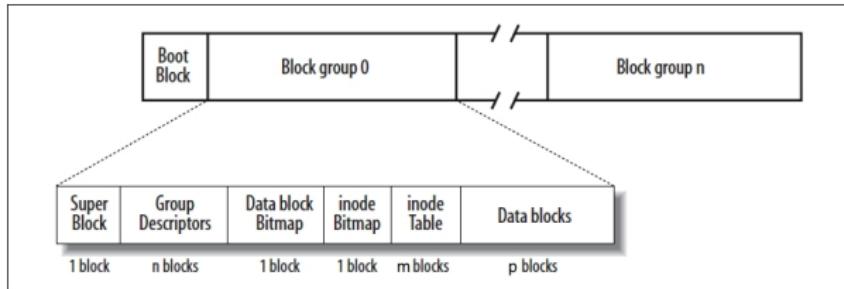
- Bloque de Booteo o Master Boot Record
- Está en la primera parte del disco. Es un espacio reservado de 1024 bytes.

Structure of a classical generic MBR

Address		Description	Size (bytes)
Hex	Dec		
+000h	+0	Bootstrap code area	446
+1BEh	+446	Partition entry #1	16
+1CEh	+462	Partition entry #2	16
+1DEh	+478	Partition entry #3	16
+1EEh	+494	Partition entry #4	16
+1FEh	+510	55h	2
+1FFh	+511	AAh	
Total size: 446 + 4x16 + 2			512

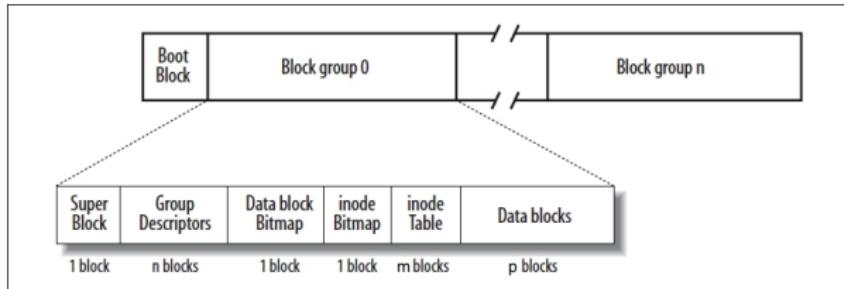
- Sólo contiene los datos necesarios para iniciar la máquina y nada más (esto es así en TODOS los sistemas de archivos).

Partición de ext2



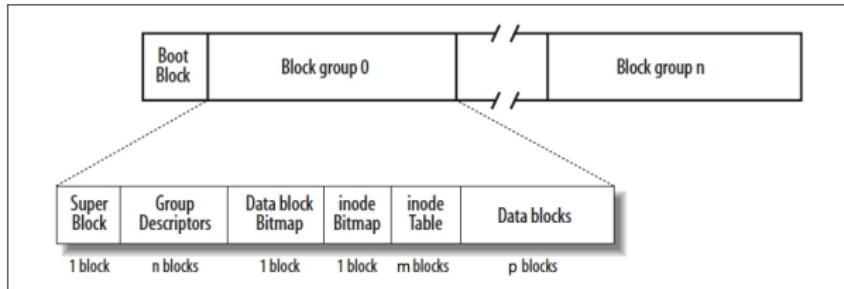
- En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en **grupos de bloques** contiguos. En cada grupo, hay:

Partición de ext2



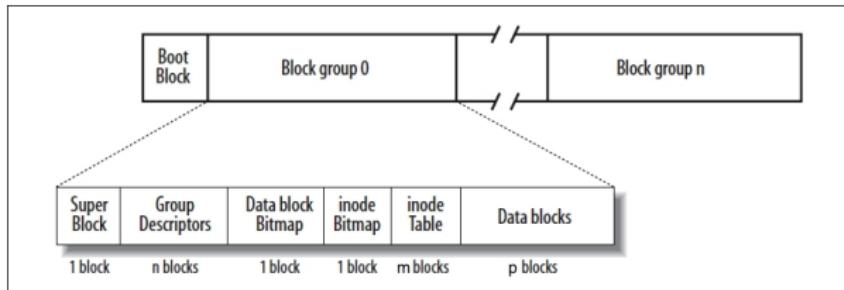
- En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en **grupos de bloques** contiguos. En cada grupo, hay:
 - bloques reservados para almacenamiento de datos archivos y directorios (*data blocks*).

Partición de ext2



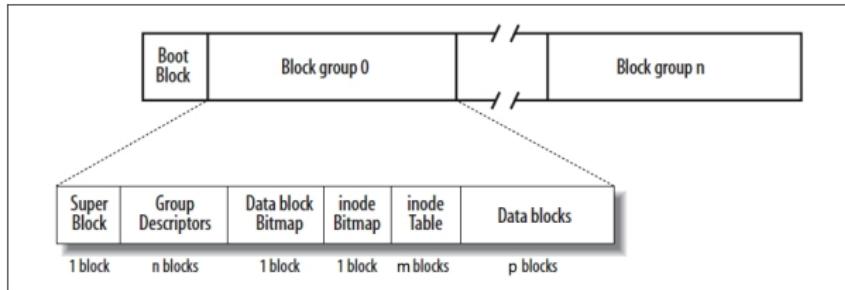
- En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en **grupos de bloques** contiguos. En cada grupo, hay:
 - bloques reservados para almacenamiento de datos archivos y directorios (*data blocks*).
 - bloques reservados para los inodos (*inode table*), cada bloque contiene muchos inodos. Así que **los inodos están repartidos a lo largo de todo el disco**.

Partición de ext2



- En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en **grupos de bloques** contiguos. En cada grupo, hay:
 - bloques reservados para almacenamiento de datos archivos y directorios (*data blocks*).
 - bloques reservados para los inodos (*inode table*), cada bloque contiene muchos inodos. Así que **los inodos están repartidos a lo largo de todo el disco**.
 - bloques reservados para información de bloques e inodos libres/ocupados (*data block bitmap* y *inode bitmap*).

Partición de ext2



- En un sistema de archivos ext2, los bloques del disco están particionados en **grupos de bloques** contiguos. En cada grupo, hay:
 - bloques reservados para almacenamiento de datos archivos y directorios (*data blocks*).
 - bloques reservados para los inodos (*inode table*), cada bloque contiene muchos inodos. Así que **los inodos están repartidos a lo largo de todo el disco**.
 - bloques reservados para información de bloques e inodos libres/ocupados (*data block bitmap* y *inode bitmap*).
 - un bloque, el **superbloque**, que contiene información de TODO el sistema de archivos, como la cantidad de inodos, la cantidad de bloques de datos, y el inicio de la tabla de inodos.

Partición de ext2

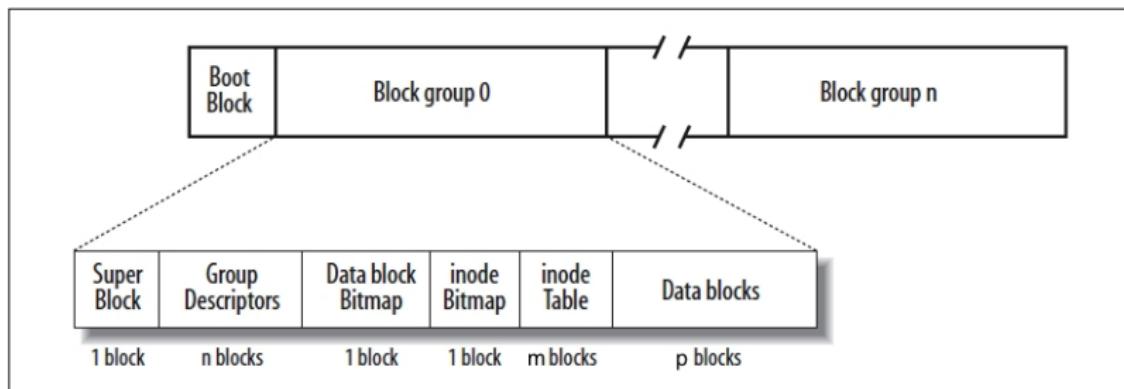
Superblock

```
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 */
    ...

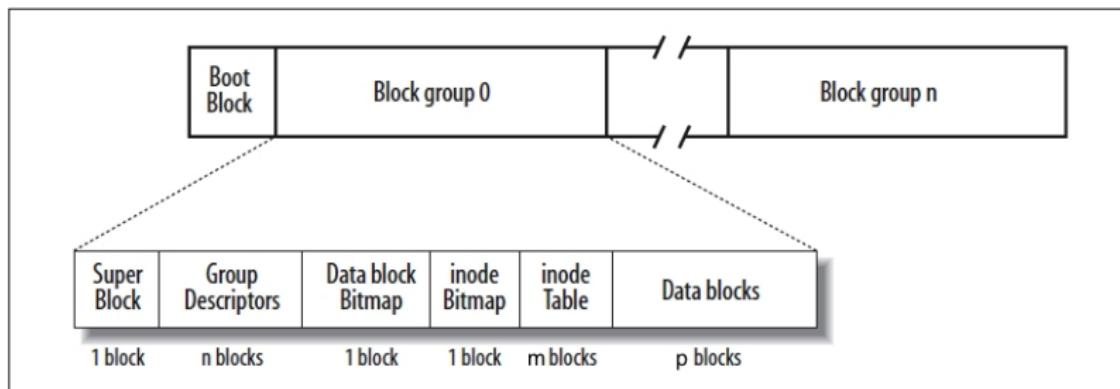
    __le16 s_magic;                /* Firma magica – identifica el S.A. */
    __le32 s_first_ino;             /* Primer inodo no reservado */
    __le16 s_inode_size;            /* Tamano de la estructura del Inodo */
}
```

Estructura de ext2



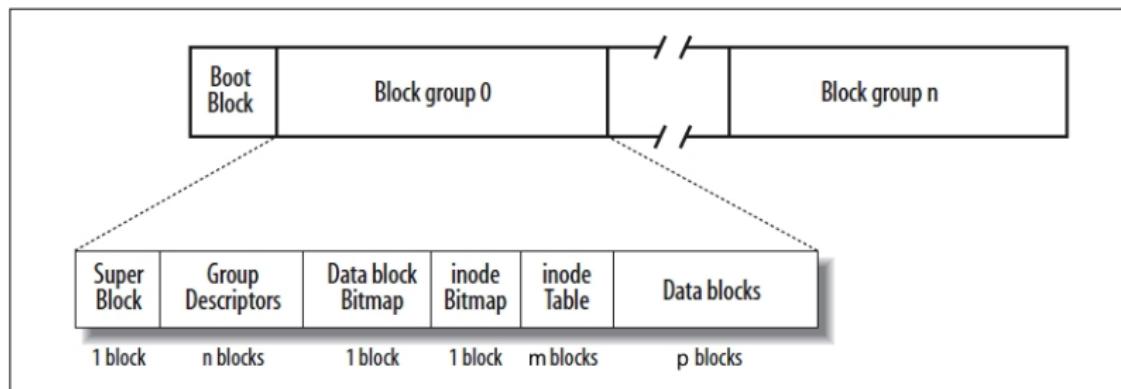
- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?

Estructura de ext2



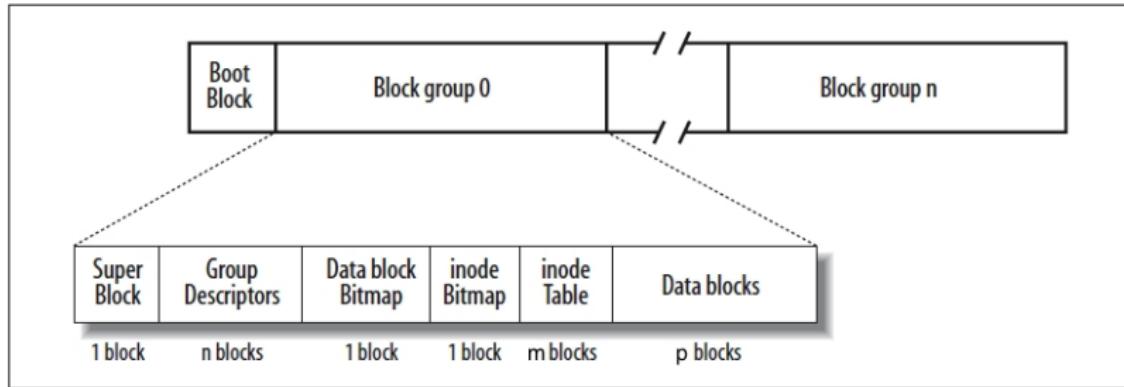
- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?
- Recordemos que en ext2 todo está representado por Inodos. ¿Cuál es el inodo de mi archivo?

Estructura de ext2



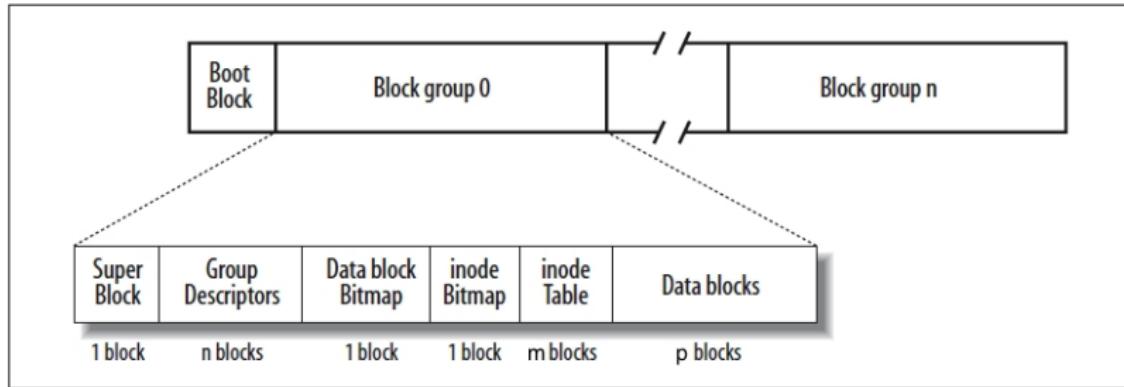
- ¿Dónde está mi archivo /home/krypton.gis?
- Recordemos que en ext2 todo está representado por Inodos. ¿Cuál es el inodo de mi archivo?
- Supongamos que está en el Inodo 4483.

Estructura de ext2



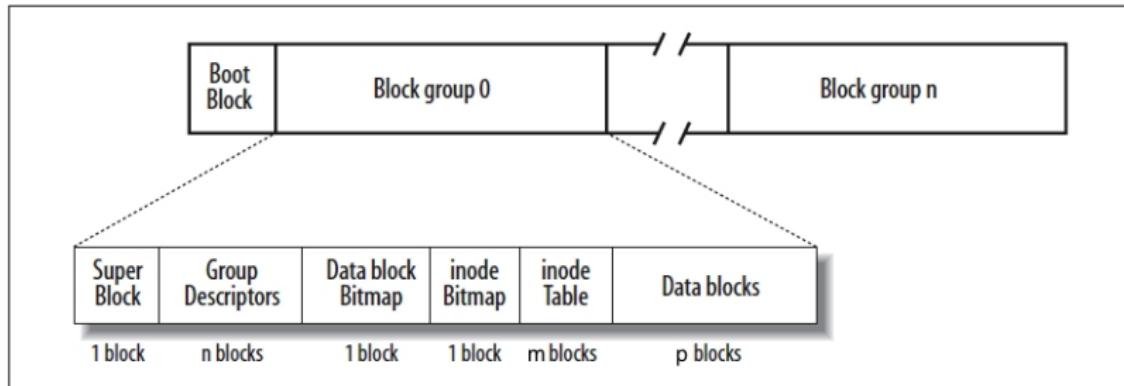
- Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.

Estructura de ext2



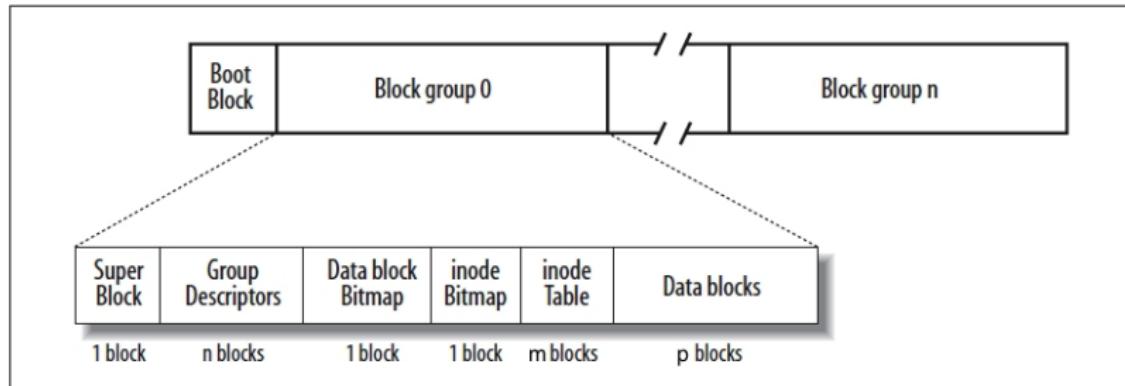
- Tenemos que calcular en qué Block Group se encuentra.
- Para eso necesitamos averiguar cuántos inodos hay por Block Group.

Estructura de ext2



- 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.

Estructura de ext2



- 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.

Estructura de ext2

- 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.

Estructura de ext2

- 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.

Estructura de ext2

- 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.

Estructura de ext2

- 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.

Estructura de ext2

- 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.

Estructura de ext2

- 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);
```

Inodo

- 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.

Inode

```
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];  
}
```

Inodo

- ¿Dónde están los datos?



Inode

```
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?
⚠
- ¿Dónde está el nombre
del archivo? ⚠

Inode

```
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?
⚠
- ¿Dónde está el nombre del archivo? ⚠ A nivel de usuario no se hace referencia a números de inodos.

Inode

```
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];  
}
```

Inodo

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

Inode

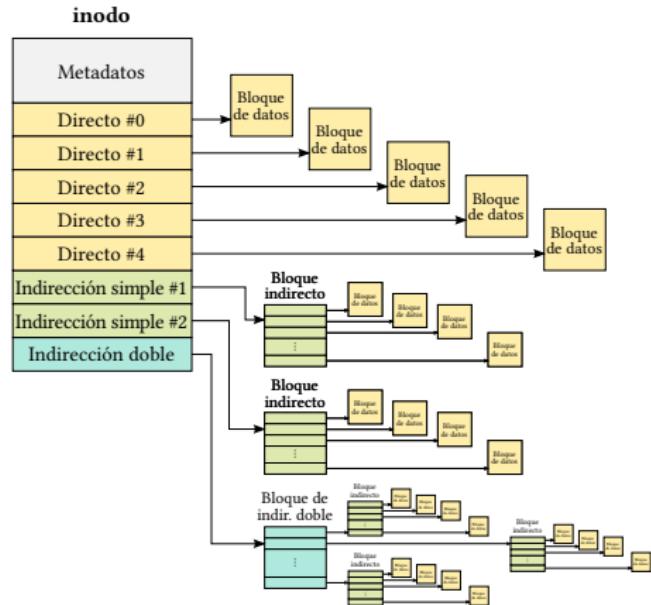
```
struct Ext2FSInode {  
    unsigned short mode;  
    unsigned short uid;  
    unsigned int size;  
    unsigned int atime;  
    unsigned int ctime;  
    unsigned int mtime;  
    unsigned int dtime;  
    unsigned short gid;  
    unsigned short links_count;  
    unsigned int blocks;  
    unsigned 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];  
}
```

- 15 punteros a bloques con distintos sabores:

Inodo

Datos

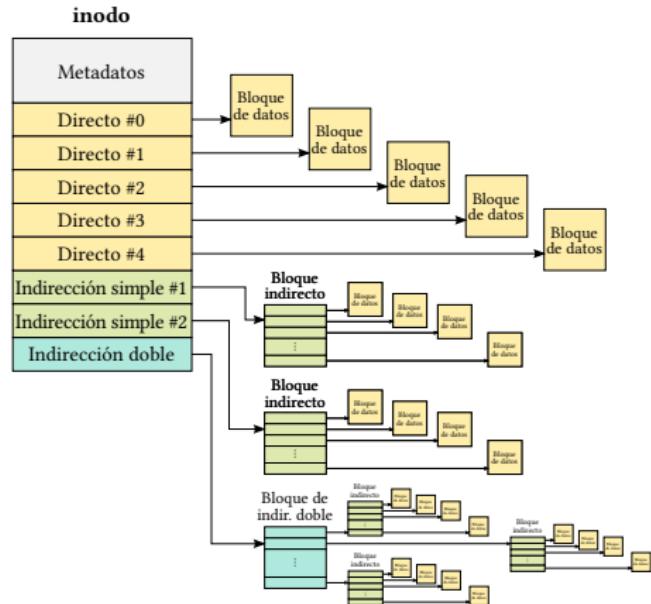
- 15 punteros a bloques con distintos sabores:
 - 12 punteros a bloques de datos directos
 - 1 puntero indirecto a bloque de datos
 - 1 puntero con una doble indirección a bloque de datos
 - 1 puntero con una triple indirección a bloque de datos
- Solo vamos a implementar hasta la doble indirección 



Inodo

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? ⚠



Inodo

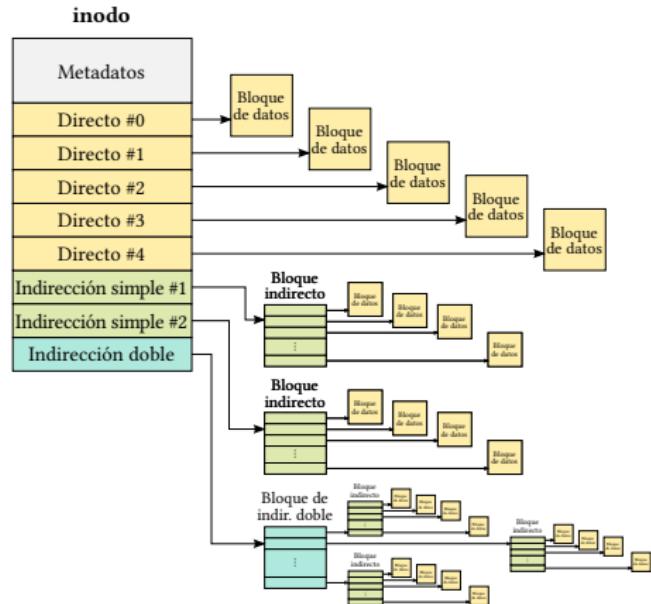
Datos

- 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? ⚠

- ¿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?
- En los bloques de datos. 

Directory Entry

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

Directory Entry

```
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.

Directory Entry

```
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. 

Directory Entry

```
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. 
- ¡Puede haber un caso borde! 

Directory Entry

```
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. 
- ¡Puede haber un caso borde! 
- Puede pasar que el struct 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? 
- 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 condición de corte usamos?

- ¿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:

- ① Ext2FSInode* load_inode(inode_number)
- ② unsigned int get_block_address(inode, block_number)
- ③ Ext2FSInode* get_file_inode_from_dir_inode(from, filename)

Momento para preguntas