

Programmation système

M. Davy MOUSSAVOU- Consultant
Linux, Certifié Linux International

Système de fichier

Après cette session les apprenants:

- Connaissent l'organisation d'un système de fichier;
- Connaissent l'organisation

Agenda

- ❑ Séquence 1: Organisation des disques
- ❑ Séquence 2: Organisation d'un système de fichier
- ❑ Séquence 3: Appels systèmes de gestion de système de fichier

Séquence 1 : Organisation des disques

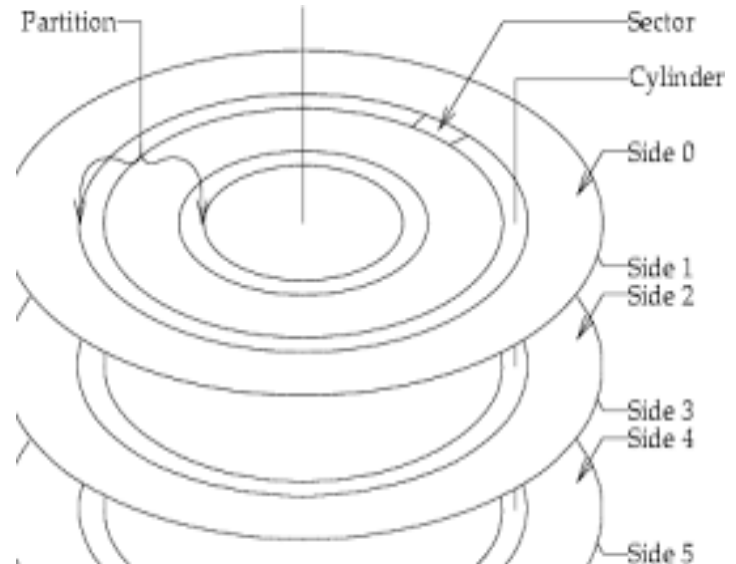
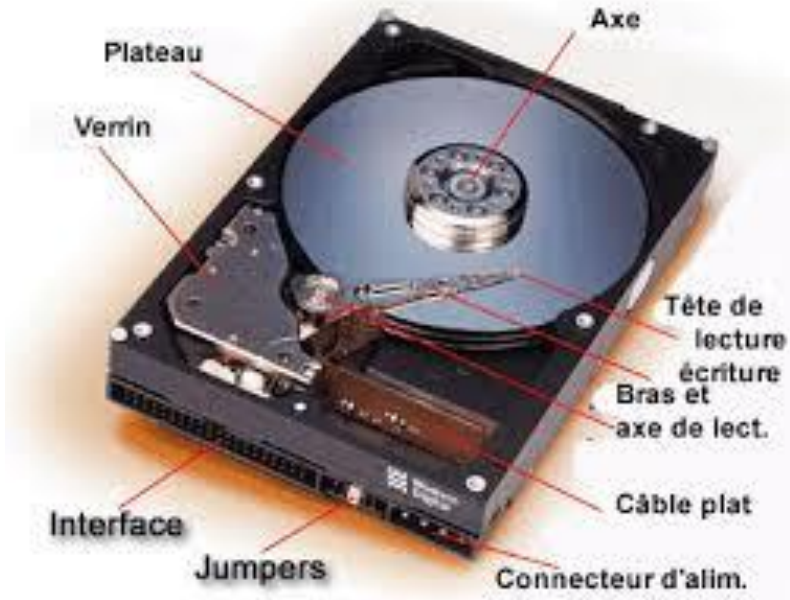
Séquence 1 : Organisation des disques

❑ Objectifs

- Comprendre la structure interne d'un disque dur;
- Organisation des partitions;

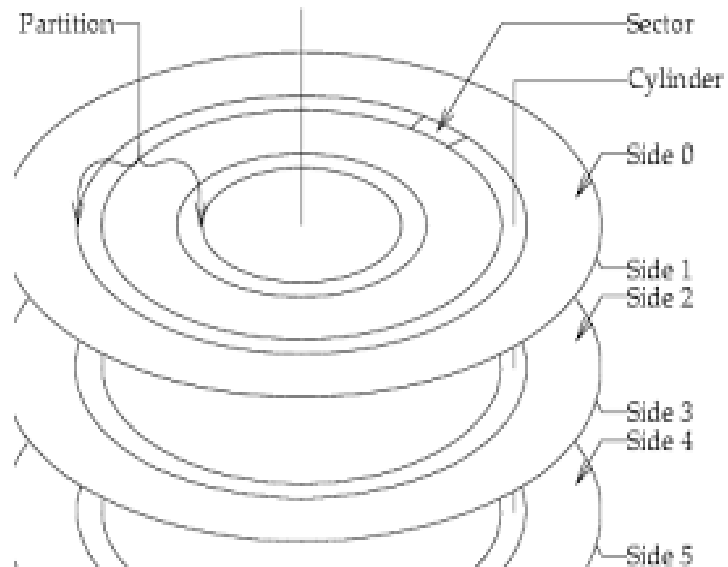
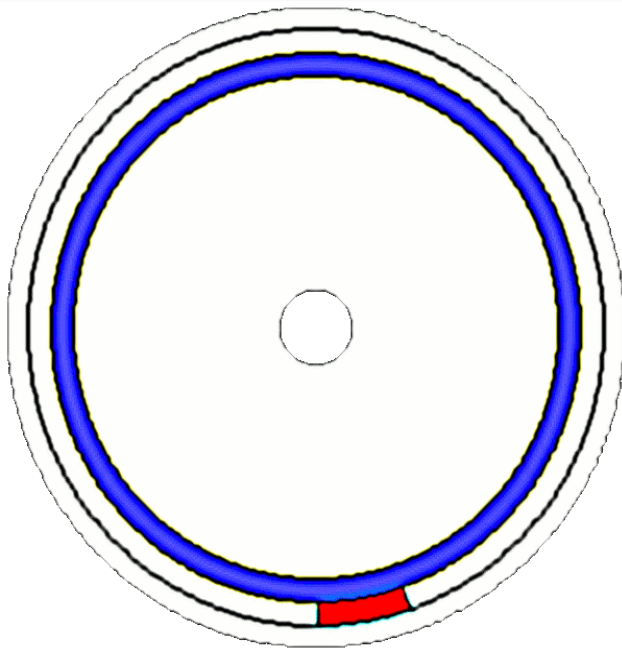
Séquence 1 : Organisation des disques

Structure d'un disque dur



Séquence 1 : Organisation des disques

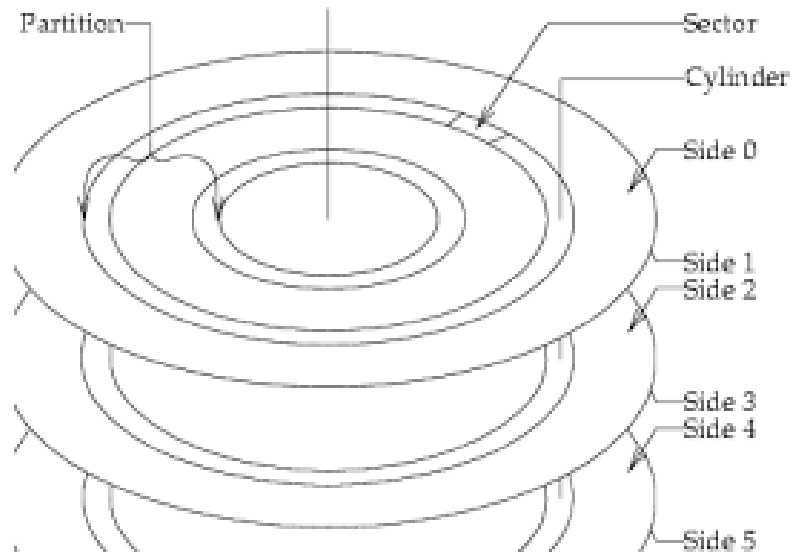
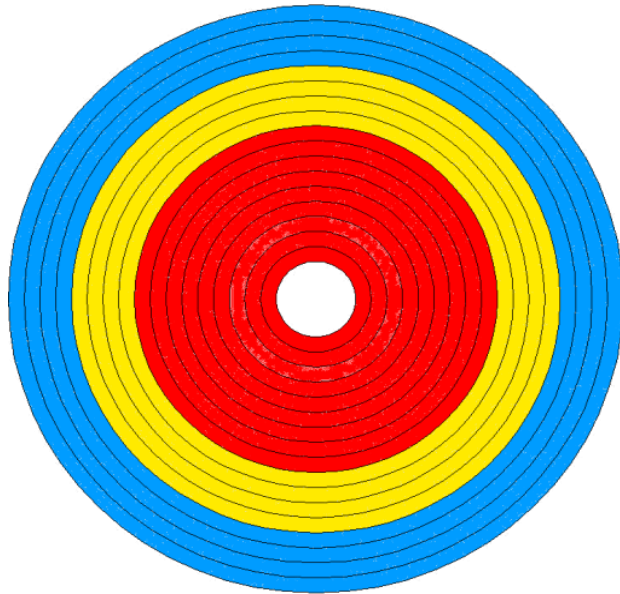
Structure d'un disque dur



Un système de fichier?

Séquence 1 : Organisation des disques

Organisation des partitions



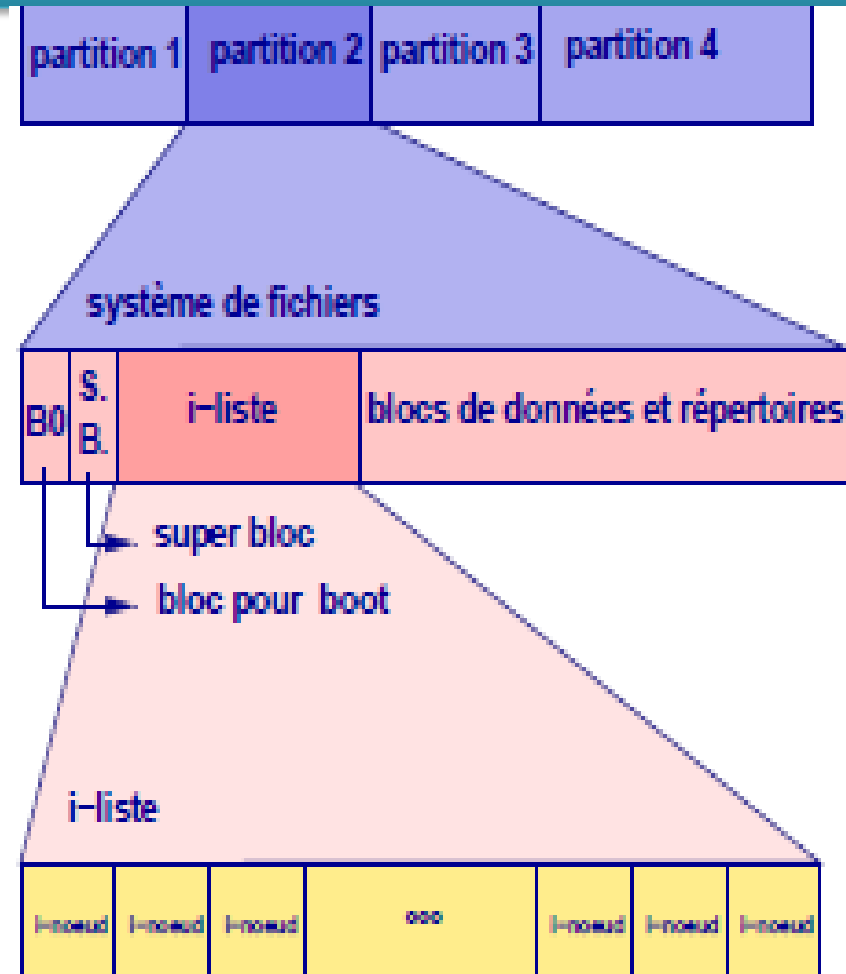
➤ Que signifie partitionner ?

➤ Que signifie formater ?

Séquence 1 : Organisation des disques

Organisation des partitions

- Un disque dur est composé de partitions, chacune considérée comme un disque d'un point de vue logique.
- Les partitions disposent d'un ensemble de secteurs particuliers, notamment:
 - Le super bloc
 - Le bloc d'amorçage



Séquence 2: Organisation du système de fichier

Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

❑ **objectifs**

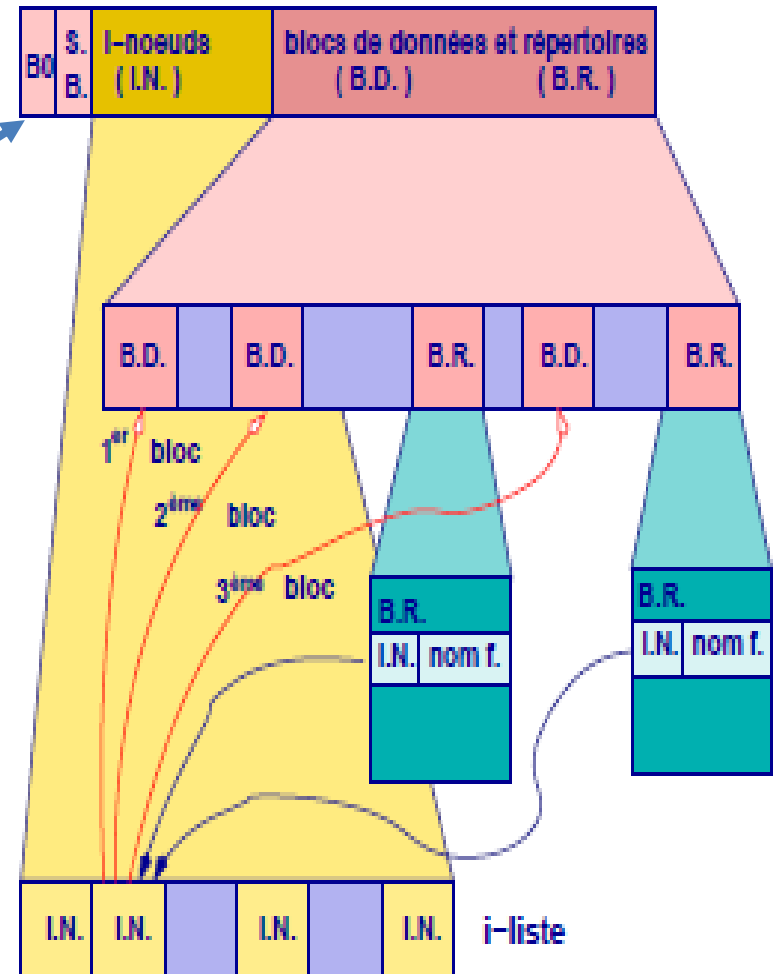
- Comprendre la structure d'un système de fichier
- Identifier le type de système de fichier

Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

Bloc d'amorçage

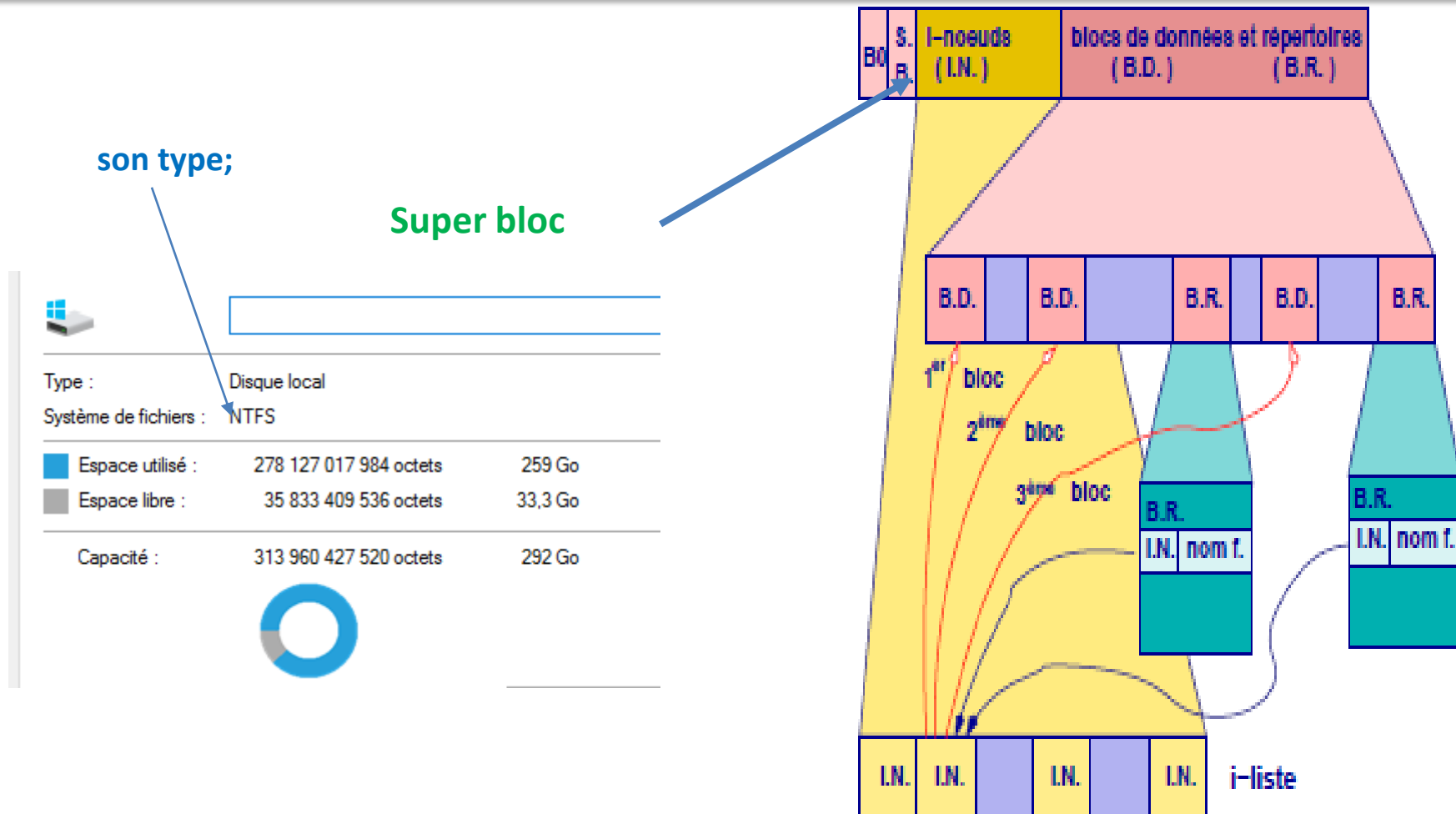
Bloc d'amorçage

C'est le premier bloc d'un système de fichier. Il peut contenir un programme en charge d'initialiser le système. Ce programme se nomme chargeur de démarrage (grub ou lilo). Ce bloc est généralement situé sur le premier système de fichiers. Si plusieurs partitions existent, leur bloc d'amorçage est vide.



Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

Super bloc

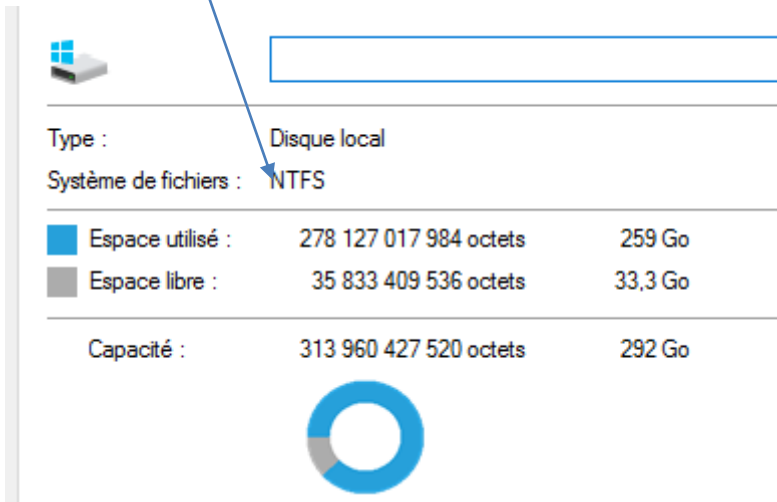


Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

Super bloc

Super bloc

son type;



Il contient toute les information concernant le système de fichier, notamment :

- ❖ son type;
- ❖ sa taille en blocs, et inodes
- ❖ Nombre de bloc libres
- ❖ Nombre de blocs réservés aux inodes
- ❖ Taille d'un bloc de données
- ❖ Heure de la dernière modification effectuée
- ❖ Heure de la dernière vérification du système de fichiers

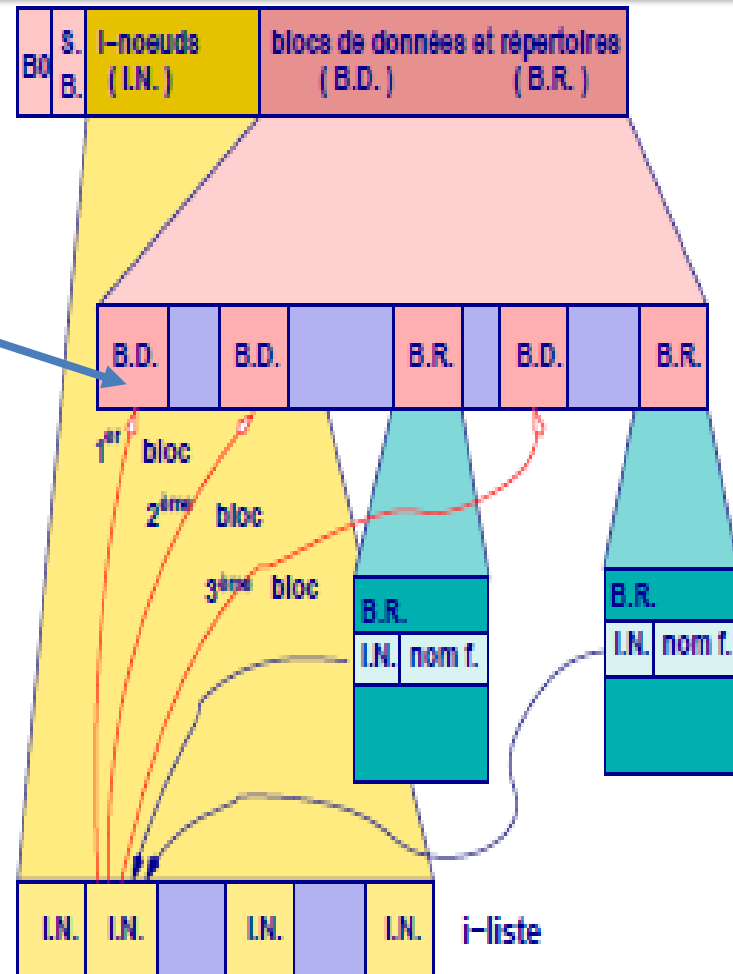
Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

Les blocs de données et de répertoires

Un bloc sur un disque a une taille prédéfinie. Il se définit généralement au moment du formatage du système de fichier. Ainsi on distingue deux types de blocs:

- Bloc de données (B.D.);
- Bloc de répertoires (B.R.).

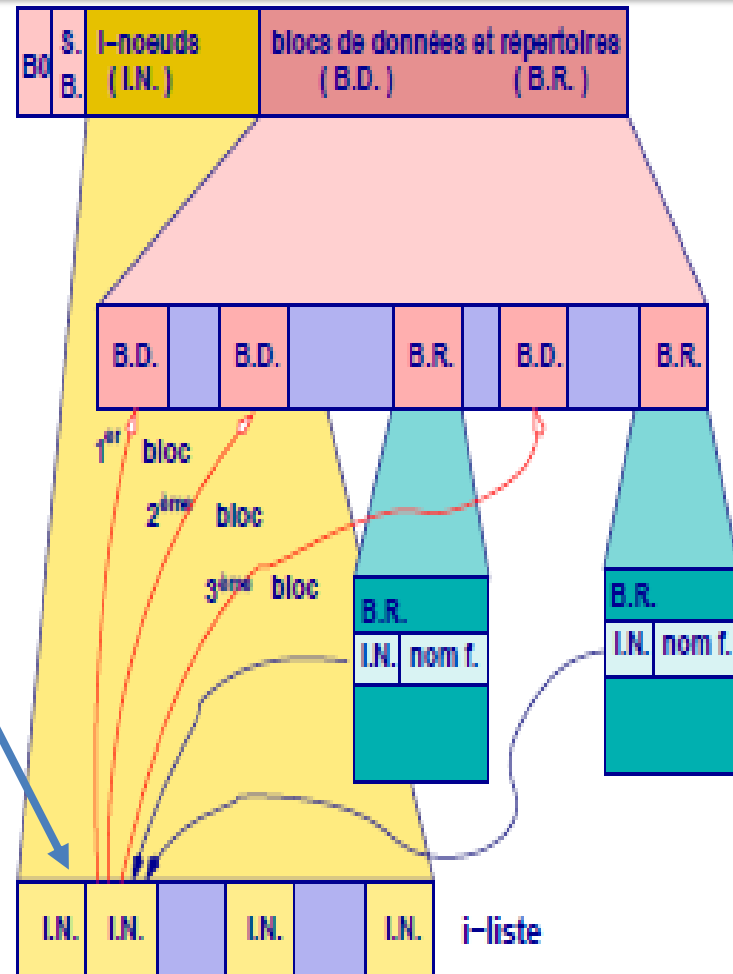
Les blocs



Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

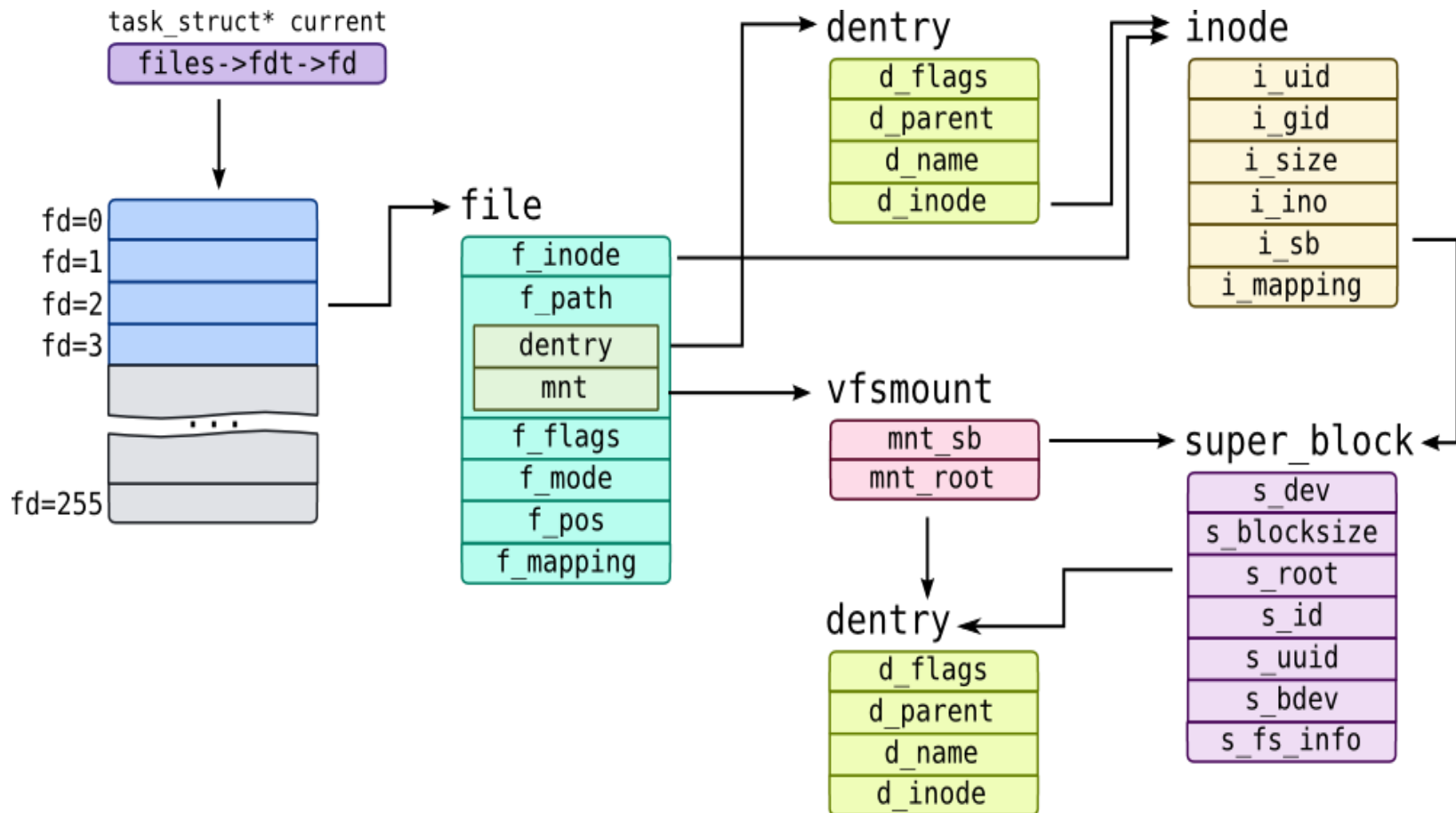
La table d'inode

inode



Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

La table d'inode



Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

La table d'inode

Les informations contenues dans la table d'inode:

- ❖ Type du fichier et les droits d'accès des différents utilisateurs;
- ❖ L'indentification du propriétaire du fichier;
- ❖ L'indentification du groupe propriétaire du fichier;
- ❖ La taille du fichier;
- ❖ Le nombre de liens physiques sur le fichiers;
- ❖ La date de la dernière modification(écriture) du fichier;
- ❖ La date de dernière consultation(lecture) du fichier;
- ❖ La date de la modification d'attributs
- ❖ L'adresse blocs utilisés sur le disque pour ce fichier
- ❖ L'identification de la ressource associé(pour les fichier spéciaux)

Séquence 2 : Organisation d'un système de fichier

Type de système de fichier

Nom	description
ffs	Le file system local de NetBSD (équivalent de ufs sur alpha ou hfs sur apple).
iso9660	Le système de fichiers des CDROMs à la norme ISO 9660.
Ext2,ext3,ext4	Le système de fichiers historique de linux (maintenant ext3 ou reiserfs)
Fat	Le système de fichiers du bon vieux DOS dans les variantes 12, 16 ou 32 bits
mfs	Système de fichiers optimisé pour adresser la mémoire RAM.
nfs	Sait accéder à des données sur le réseau par le protocole nfs.
kernfs	Pseudo file system qui permet de visualiser des paramètres kernel.
procfs	Pseudo file system représentant l'image mémoire des processus.

Séquence 3: Appels système de gestion de système de fichier

Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de fichier

❑ **objectifs**

- Afficher les informations sur la table d'inode
- Effectuer les opérations de base sur les fichiers et répertoires

Séquence 3 : Appels systèmes de gestion de fichier

Information sur un fichier

□ stat(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <unistd.h>
```

Chemin du fichier

```
int stat(const char *path, struct stat *buf);
int fstat(int fd, struct stat *buf);
int lstat(const char *path, struct stat *buf);
```

```
struct stat {
    dev_t      st_dev;      /* Périphérique
    ino_t      st_ino;      /* Numéro i-nœud
    mode_t     st_mode;     /* Protection
    nlink_t    st_nlink;    /* Nb liens matériels
    uid_t      st_uid;      /* UID propriétaire
    gid_t      st_gid;      /* GID propriétaire
    dev_t      st_rdev;     /* Type périphérique
    off_t      st_size;     /* Taille totale en octets
    blksize_t  st_blksize;  /* Taille de bloc pour E/S
    blkcnt_t   st_blocks;   /* Nombre de blocs de 512B alloués
    time_t     st_atime;    /* Heure dernier accès
    time_t     st_mtime;    /* Heure dernière modification
    time_t     st_ctime;    /* Heure dernier changement état
};
```

Exemple 1:

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    struct s;
    stat(argv[1], &s);
    return 0;
}
```

```
$cc my_stat-o my_stat
$./my_stat fic1
```

Séquence 2 : Appels systèmes de gestion de fichier

□ stat(2)

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <unistd.h>

int stat(const char *path, struct stat *buf);
int fstat(int fd, struct stat *buf);
int lstat(const char *path, struct stat *buf);
```

Exemple :

```
#include<stdio.h>
#include<sys/types.h>
#include<sys/stat.h>
#include<unistd.h>
```

```
int main(int argc, char *argv[])
{
```

```
    struct stat s;
```

```
    //appel de la fonction
```

```
    stat(argv[1], &s);
```

```
    //affichage
```

```
    printf("inode:%d\n", s.st_ino);
    return 0;
```

```
}
```

```
$cc my_stat-o my_stat
$./my_stat fic1
```


Séquence 3 : Opérations d'entrée sortie sur les fichiers

Ouverture d'un répertoire

□ opendir(3)

SYNOPSIS

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>

DIR *opendir(const char *nom);
DIR *fdopendir(int fd);
```

Exemple :

```
#include<sys/types.h>
#include<dirent.h>
```

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    DIR *rep;

    //appel de la fonction

    rep=opendir(argv[1]);

    return 0;
}
```

Séquence 3 : Opérations d'entrée sortie sur les fichiers

Lecture du contenu d'un répertoire

❑ readdir(3)

SYNOPSIS

```
#include <dirent.h>

struct dirent *readdir(DIR *dirp);
```

Exemple :

```
#include<sys/types.h>
#include<dirent.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    DIR *rep;

    struct dirent *contenu;

    //appel de la fonction open

    rep=opendir(argv[1]);

    //appel de la fonction readdir

    contenu=readdir(rep);

    return 0;
}
```

Atelier