

Système

Disques

Gilles Roussel

Gilles.Roussel@univ-mlv.fr

<http://igm.univ-mlv.fr/~roussel/L22/>

Licence 2

9 avril 2012

C'est quoi un disque ?

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID



C'est quoi un disque ?

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Différents types de disques
 - disques magnétiques (disques durs, disquettes, etc.)
 - disques optiques (CDROM, CD-R, DVD, etc.)
- Disque dur décomposé en :
 - plateaux (entre 1 et 10)
 - ayant deux faces liées à une tête ou *head*
 - contenant des pistes ou *tracks* (plusieurs milliers)
 - regroupées en cylindres par l'alignement des têtes (même si une seule est active à la fois)
 - décomposées en secteurs (entre 60 et 120) de taille
« fixe » (en général 512 octets de données)
- Nombre de secteurs par piste variable sur les nouveaux disques (notion de zones)
 - Les zones externes du disque ont plus de pistes que les zones internes

C'est quoi un disque ?

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

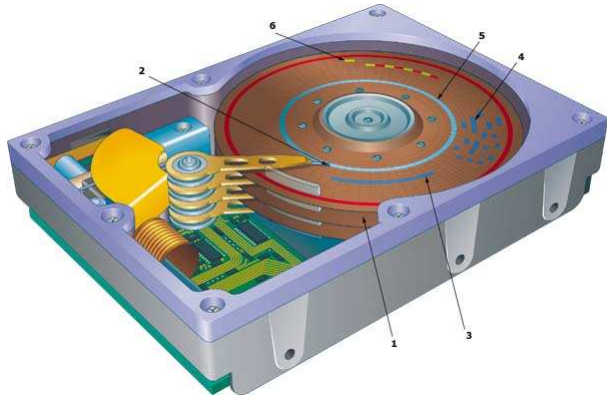
Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID



© <http://www.vnunet.fr/vnuimg/dossiers/svmmac/disquedur/disque.htm>

Organisation du disque

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Les secteurs sont ordonnés dans l'ordre des pistes, des faces et enfin des secteurs
 - Adressage CHS (*Cylinder Head Sector*)
- Minimiser le mouvement des têtes et la latence entre deux lectures de secteurs qui se suivent
 - Numérotation entrelacée et obliquité (décalage) de cylindre et de tête
- Décomposition en secteurs réalisée par formatage bas niveau

Ordonnancement des requêtes disque

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Minimiser le temps d'accès :
 - positionnement du bras ;
 - temps de rotation du plateau ;
 - temps de transfert.
- Système ordonne les requêtes dans la file d'attente du disque
- Requête :
 - lecture ou écriture ;
 - adresse disque ;
 - adresse mémoire ;
 - nombre d'octets.
- Différents algorithmes d'ordonnancement
 - Performances dépendent du nombre et du type des requêtes
 - Requêtes et leur ordonnancement dépendent du système de fichiers

FCFS : *First Come First Served*

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

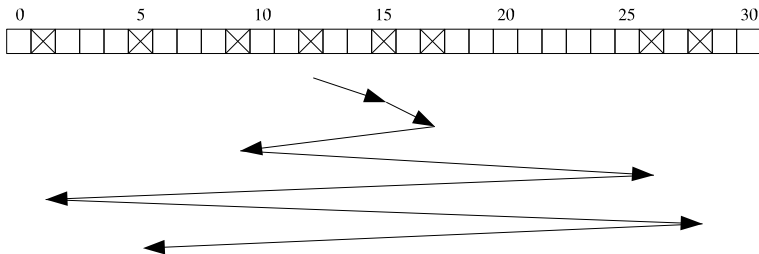
Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID



Pas d'optimisation

SSTF : *Shortest Seek Time First*

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

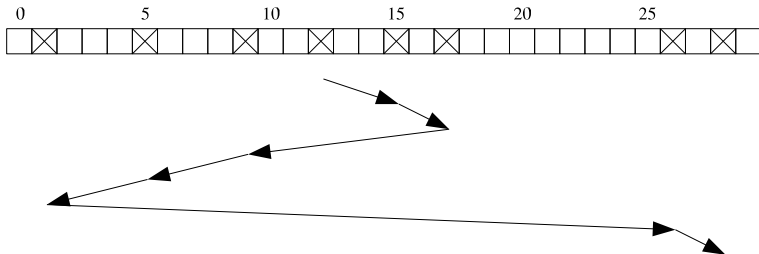
Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID



Risque de « famine »

SCAN ou algorithme de l'ascenseur

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

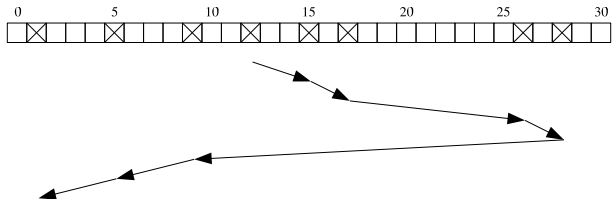
Système de
fichiers

FAT

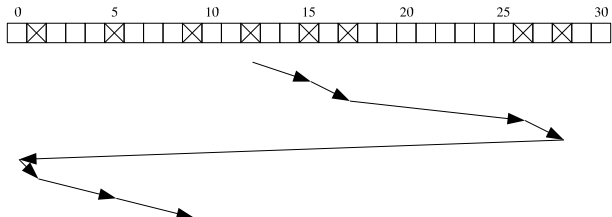
Cohérence

RAID

SCAN



C-SAN



Optimiser l'accès au disque

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Éviter l'accès au disque à chaque lecture écriture
- Données gardées en mémoire aussi longtemps que possible
- *Buffer cache* chargé de la gestion des blocs en mémoire
- Problème de cohérence pour l'écriture
- Utilisation du *read-ahead* pour améliorer les performances en lecture

Formatage bas niveau

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Formatage bas niveau réalisé en usine
- Formatage bas niveau indépendant des systèmes d'exploitation
- Formatage bas niveau utilise de la place car il ajoute :
 - un espace inter-secteurs
 - un en-tête par secteur contenant en général son numéro (permet de positionner la tête) et d'autres informations sur le secteur
 - un code correcteur d'erreur (ECC) des données du secteur mis à jour à chaque écriture
 - des secteurs de rechanges pour les secteurs défectueux
- Explique (avec les problèmes d'unité) la différence entre la taille du disque vendue et la taille perçue

L'accès au secteurs

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Secteurs accédés *via* un contrôleur plus ou moins intelligent :
 - SCSI (*Small Computer System Interface*),
 - ATA (*AT Attachment*) ou IDE (*Integrated Drive Electronics*)
 - SATA (*Serial ATA*)
- Optimisation des déplacements pour plusieurs requêtes réalisée par le contrôleur et/ou le système
- Sous Unix disque vu comme un fichier accessible par bloc /dev/hda, /dev/sdb, etc.

Les partitions

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Possibilité de découper le disque en morceaux (partitions)
- Partition : ensemble de cylindres contigus
- Repérée par son cylindre de début et son cylindre de fin
 - Géométrie virtuelle CHS pour compatibilité
 - En fait, adressage logique LBA (*Logical Block Addressing*)
- Sur PC :
 - Premier cylindre réservé
 - Secteur 0 ou MBR (*Master Boot Record*) contient une table de quatre partitions primaires (`/dev/hda1`, ... `/dev/hda4`)
 - Une des partitions peut être étendue pour créer une liste chaînée de tables partitions
 - Partitionnement réalisé *via* `fdisk`, `sfdisk`, etc.

Les partitions

Système

Gilles Roussel

```
# sfdisk -uS -x -l /dev/hda
```

Disque /dev/hda: 4864 cylindres, 255 têtes, 63 secteurs/piste

Unités= secteurs de 512 octets, décompte à partir de 0

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

	Périph	Amorce	Début	Fin	#secteurs	Id	Système
/dev/hda1			63	112454	112392	de	Dell Utility
/dev/hda2	*		112455	24691904	24579450	7	HPFS/NTFS
/dev/hda3			24691905	78140159	53448255	f	W95 Ext'd (LBA)
/dev/hda4			0	-	0	0	Vide
/dev/hda5			24691968	45174779	20482812	b	W95 FAT32
-			45174780	47231099	2056320	5	Extended
-			24691905	24691904	0	0	Vide
-			24691905	24691904	0	0	Vide
/dev/hda6			45174843	47231099	2056257	82	Linux swap
-			47231100	63617399	16386300	5	Extended
-			45174780	45174779	0	0	Vide
-			45174780	45174779	0	0	Vide
/dev/hda7			47231163	63617399	16386237	83	Linux
-			63617400	67713974	4096575	5	Extended
-			47231100	47231099	0	0	Vide
-			47231100	47231099	0	0	Vide
....							

Les système de fichiers

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Chaque partition est vue comme disque
- Organisation des secteurs pour créer les fichiers liée à un système de fichiers particulier
 - FAT-16, FAT-32 et VFAT (*File Allocation Table*)
 - NTFS (*New Technology File System*)
 - Ext2, Ext3 (*Extended File System*)
 - ReiserFS
 - HFS (*Hierarchical File System*)
 - UFS (*Unix File System*)
- Type précisé dans la table des partitions
- Formatage haut niveau réalisé par `mkfs`, `format`, ...
- Fichier = ensemble de blocs (ou clusters)
- Un bloc correspond à plusieurs secteurs $\Rightarrow$ taille minimale d'un fichier et perte de place

L'exemple de FAT

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

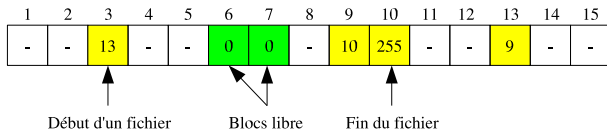
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Ensemble des blocs du fichiers chaînés dans la table d'allocation (FAT) qui occupe les premiers secteurs de la partition (64 Ko)
- FAT manipulée en mémoire (deux sauvegardes sur disque)
- Sert également à repérer les blocs libres



- Défragmentation = permettre au fichier de chaîner des blocs contigus pour éviter la latence d'accès

L'exemple de FAT

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

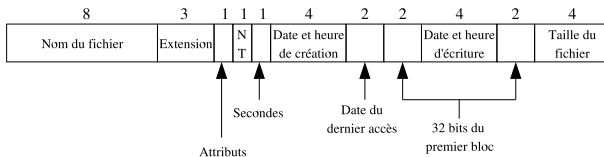
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Répertoire = fichier ordinaire d'un type particulier
- Premier bloc contient le répertoire racine
- Contient la liste des entrées du répertoire
- Une entrée permet de récupérer à partir d'un nom :
 - le contenu du fichier
 - des méta-informations (dates, droits, etc.) sur le fichier
 - FAT ne permet pas une gestion multi-utilisateurs des droits

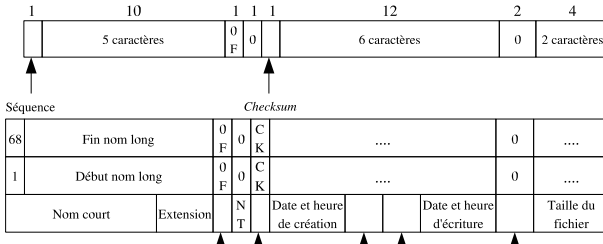


Attributs : répertoire, lecture seule, cachée, etc.

L'exemple de VFAT

Système

- Noms longs nécessitent des entrées particulières
- Pour compatibilité ascendante : `/dev/hdb4 /zip vfat defaults,noauto,user 0 0`
 - deux noms pour un fichier ; un nom FAT (8+3) et éventuellement un nom long
 - nom FAT = nom long tronqué + ~1, ~2, ...
 - nom long en unicode stocké dans plusieurs entrées précédant nom court
 - attribut indique que c'est une partie de nom long



Points de montage

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Un système de fichiers par partition
- Points de montage regroupent plusieurs systèmes de fichiers en un seul
- Le fichier `/etc/fstab` définit les points de montage par défaut

```
/dev/hda8 /usr/local ext3 defaults 0 2
```

```
/dev/hda9 / ext3 defaults 0 2
```

```
/dev/hda2 /mnt/win vfat defaults 0 2
```

- Commande `mount` utilisée monter une partie du système de fichiers

```
# mkdir /mnt/c
```

```
# mount -t ntfs -o ro /dev/hda2 /mnt/c
```

- Permet également de visualiser les partitions montées

Points de montage

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

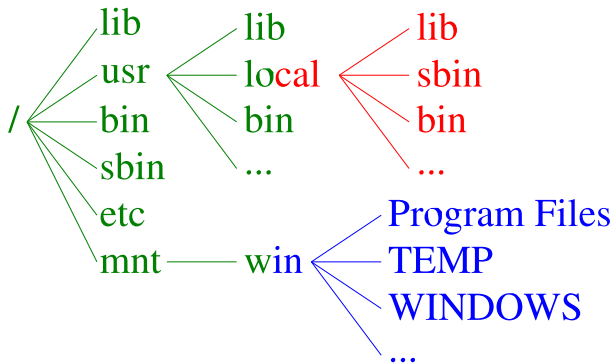
Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID



Vérification d'intégrité

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Opérations sur fichier non atomique
- Plusieurs blocs mis à jour en mémoire puis sur le disque
- Suite d'opérations non atomiques
- Panne au milieu des opérations disques = incohérences
- Vérificateur tente de récupérer ce qu'il est possible de récupérer
- Nécessité de parcourir tout le disque : temps de vérification proportionnel à sa taille
- `fsck`, `chdsk`, vérifie que :
 - les blocs libres sont libres en parcourant l'arborescence
 - les blocs utilisés sont attachés à des fichiers
 - les blocs n'appartiennent qu'à un seul fichier
- Un bloc est modifié au démarrage et à l'arrêt normal pour dire qu'il n'y a pas eu d'arrêt brutal

Journalisation

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Idée des transactions en base de données
- Problème d'atomicité
- Commencer par écrire **ce qui doit être modifié** (journal)
- Faire les modifications
- Effacer **ce qui doit être modifié**
- Si on arrête avant d'avoir fini d'écrire **ce qui doit être modifié** : système cohérent, rien à faire
- Si on arrête avant d'avoir effacer **ce qui doit être modifié** : on rejoue **ce qui doit être modifié**
- Sur-coût à l'exécution
- Vérifications au redémarrage non liées à la taille du disque

RAID

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- *Redundant Array of Inexpensive Disks* (RAID) par opposition à *Single Large Expensive Disk* (SLED)
- Utiliser plusieurs disques pour en simuler un disque unique
- Améliore les performances
- Améliore la fiabilité
- Diminue le coût
- Réalisé de façon matérielle ou logicielle

RAID niveau 0

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

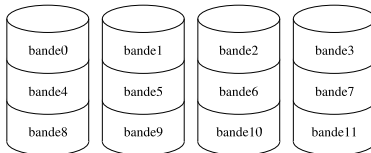
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- *Stripe* mode (agrégat de bande)
- Paralléliser les requêtes de lecture-écriture
- Utile si requêtes de grande taille
- Pas de fiabilité



RAID niveau 1

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

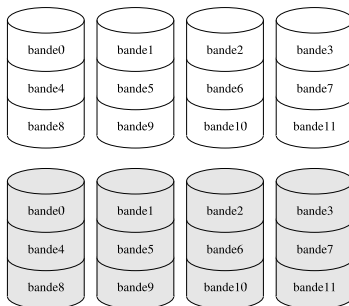
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Miroir
- Une écriture en parallèle sur deux disques
- Deux lectures en parallèle sur les disques



RAID niveau 2

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

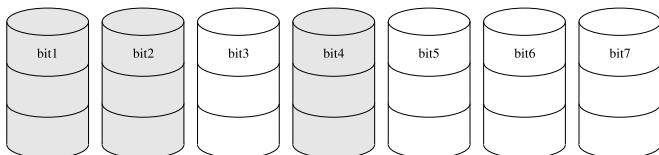
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Travail au niveau octet
- Utilisation du code de Hamming (4/7)
- Disques synchrones = matériel



RAID niveau 3

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

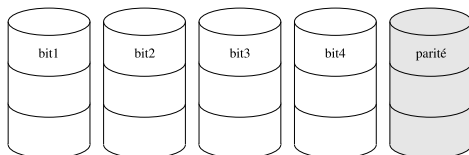
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Travail au niveau octet
- Utilisation d'un bit de parité
- Disques synchrones = matériel



RAID niveau 4

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

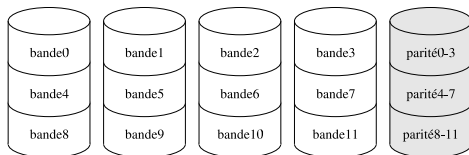
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Travail au niveau bloc
- Bloc de parité
- Si on modifie un secteur soit on relit :
 - tous les autres disques sauf celui de parité
 - les anciennes données du bloc et l'ancien bloc de parité
- Puis on écrit le bloc de parité



RAID niveau 5

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

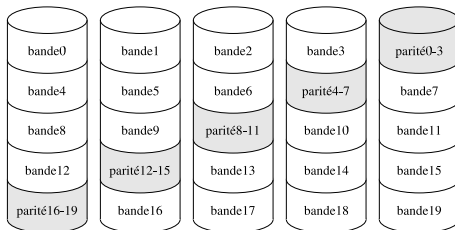
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- Distribution du bloc de parité pour améliorer les performances
- Reconstitution du disque après panne complexe



RAID niveau 6

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

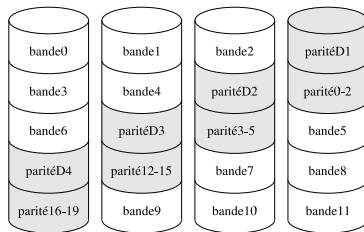
Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- RAID 5
- Avec bloc de parité par disque



RAID niveau 10, 0+1 et 50

Système

Gilles Roussel

Disques

Optimisation

Bas niveau

Partitions

Système de
fichiers

FAT

Cohérence

RAID

- 10 disques de RAID0 constitués de miroirs RAID1
- 0+1 miroir RAID1 du disque RAID0 (perte d'un disque implique passage en RAID0)
- 50 (3+0) disques de RAID0 constitués de disques RAID3