

FONCTIONS DES SYSTEMES D'EXPLOITATION

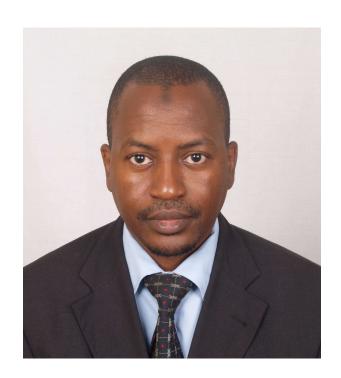


METIERS DE L'INFORMATIQUE

Présentation de l'Enseignant-Formateur :

M. Ndiamé CAMARA

Ingénieur en Informatique industrielle Administrateur Systèmes





Présentation des séquences

Séquence 3 : FONCTIONS DES SYSTEMES D'EXPLOITATION

- Se familiariser avec les concepts et les techniques fondamentaux des systèmes d'exploitation
- Sélectionner le SE adéquat par rapport aux besoins

DUREE: 4 heures



Prérequis et Consignes

Prérequis:

- Initiation à l'informatique
- Historique des ordinateurs

Consignes pour l'apprenant:

- Télécharger le document de présentation du cours
- Faire l'évaluation formative
- Animer le forum de partage
- Effectuer les projets de classe



Gestion des processus Gestion de la mémoire centrale Gestion des fichiers Gestion des entrées / sorties Gestion de l'interface utilisateur Gestion de la sécurité



Gestion des processus Programme : définition

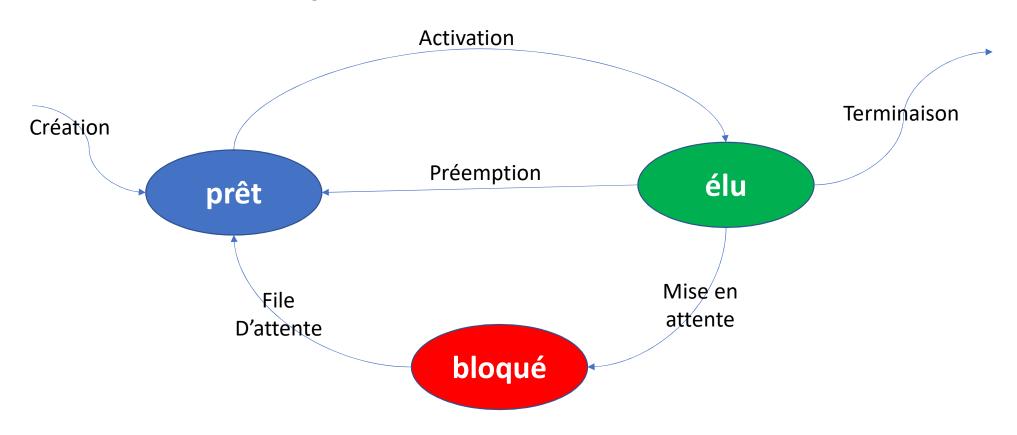
Ensemble d'instructions élaboré suivant un algorithme afin d'accomplir des tâches définies.

Processus: définition

Entité dynamique décrivant les différents états d'un programme lors de son exécution



Gestion des processus





Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

- Critères
 - Partage équitable (entre utilisateurs ou entre groupes d'utilisateurs)
 - Priorité (peut être défini par l'ordonnanceur ou par l'utilisateur)
 - Temps réel (favorise les E/S)



Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

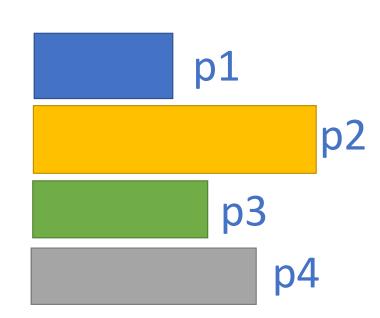
- FIFO sans préemption
- Shortest Job Next
- Highest Response Ratio Next
- Round robin (Tourniquet)
- Multilevel Feedback



Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

FIFO sans préemption

Considérons les processus p1, p2, p3 et p4



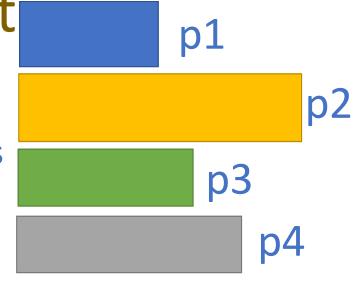
Ordre d'execution:





Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

- Shortest Job Next
 - Favorise les processus les plus petis
 - Inéquitable (long processus)



Ordre d'execution:





Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

- Highest Response Ratio Next
 - Variante de la précédente
 - Supprime les délais d'attente trop long
 - Le processus ayant le temps d'attente le plus long a plus de chance d'être exécuté





Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

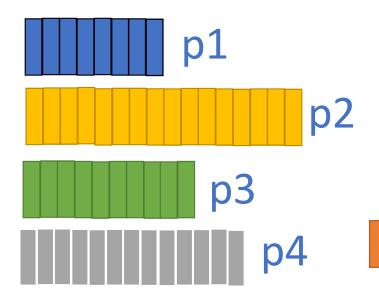
- Round robin (Tourniquet)
 - Tous les processus sont découpés en quanta de temps identiques
 - Chaque processus est execute pendant un quantum puis se met en file d'attente et ainsi, passe la main au processus suivant
 - => Temps de réponse borné. Défavorise les E/S



Le processus p1 est

entièrement exécuté.





Les durées d'exécution des processus sont divisées en quanta de temps q égaux.

Chaque processus est exécuté durant un temps q puis le process suivant durant un temps q et ainsi de suite

Le processus p3 est entièrement exécuté.

Le processus p4 est entièrement exécuté.



Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

- Multilevel Feedback
 - Plusieurs files d'attentes, ordonnées par priorité
 - Lorsqu'il épuise son quantum, il passe dans la file suivante
 - Supprime les délais d'attente trop long
 - Favorise le temps de réponse des processus orientés E/S



Gestion des processus : stratégies d'ordonnancement

- Autres critères
 - Priorité (peut être défini par l'ordonnanceur ou par l'utilisateur)
 - Partage équitable (entre utilisateurs ou entre groupes d'utilisateurs)
 - Temps réel (favorise les E/S)



Gestion des processus :

- Gestion des instructions
 - Structure instructions

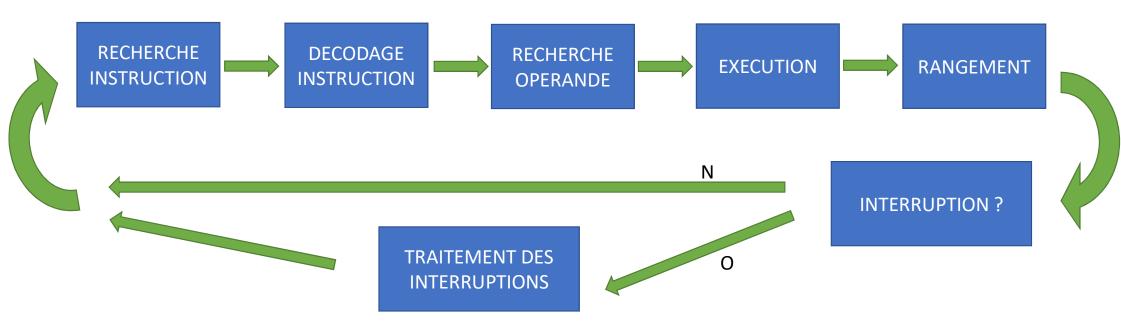
CODE OPERATION

ADRESSES OPERANDES



Gestion des processus

CYCLES D'EXECUTION DES INSTRUCTIONS



A1 Administrator; 16/10/2020

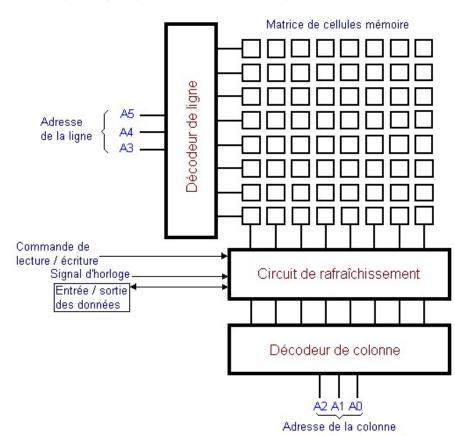


Gestion de la mémoire centrale

La mémoire vive est constituée d'une matrice de cellules mémoires

Chaque ligne contitue un Mot mémoire

Chaque mot mémoire dispose d'une adresse appelée <u>adresse</u> <u>physique</u>





Gestion de la mémoire centrale

Problématique:

- Eviter qu'un processus en mémoire n'écrase un autre processus
- => Utilisation de semaphores pour delimiter les zones mémoire
- L'utilisation de l'adressage physique risque de limiter les possibilité du système d'exploitation => <u>adressage logique</u>



Gestion de la mémoire centrale

SEGMENTATION:

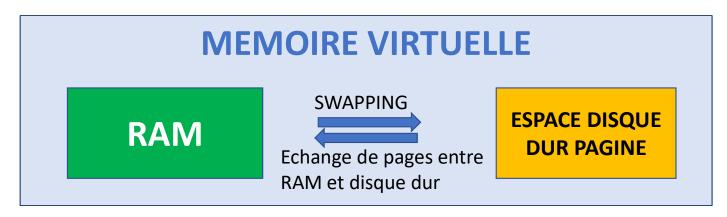
- Découpage de la RAM en espaces logiquement indépendants
- Chaque segment possède une adresse
- L'adresse d'une information est obtenue en combinant l'adresse de base du segment avec la position de l'information à l'intérieur de ce segment



Gestion de la mémoire centrale

PAGINATION:

- Découpage de la RAM en "pages" de taille égale
- Technique pouvant être transposée sur un disque dur





Gestion des fichiers

Problématique:

- Organiser l'espace offert par les dispositifs de stackage de masse
 - ✓ <u>Exemples</u>: disques durs, disquettes, CDROM, DVDROM, bandes magnétiques, clés USB...
- offrir des routines capables de créer, lire, copier, modifier, supprimer, déplacer... les fichiers



Gestion des fichiers

=> <u>Système de gestion de fichiers (SGF)</u>: ensemble de règles définissant le format dans lequel sont stockés les fichiers (et les dossiers) et leur organisation.

<u>Fichier</u>: collection de données numériques réunies en une entité, portant un nom, enregistré sur un support de stockage



SGF les plus connus:

FILE ALLOCATION TABLE (FAT):

Utilisé au depart sur MS-DOS, ce système de fichier organize le support de stckage en volumes (partitions).

Chaque volume a un repertoire principal (ou racine)

Chaque repertoire principal possède des entrées.

Une table d'allocations de fichiers en deux exemplaires permet de décrire les entrées de chaque dossier ou fichier et ses caractéristiques.



SGF les plus connus: FAT

TABLE D'ENTREES D'UN REPERTOIRE

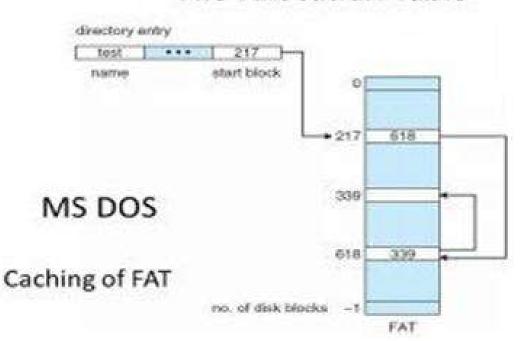
NOM FICHIER (8 octets)
EXTENSION (3 octets)
ATTRIBUT (1 octets)
RESERVE (1 octets)
HEURE CREATION (3 octets)
DATE CREATION (2 octets)
DERNIER ACCES (MSB, 2 octets)
PREMIER BLOC (MSB, 2 octets)
DERNIERE HEURE MODIFICATION (2 octets)
DERNIERE DATE MODIFICTION (2 octets)
DERNIER BLOC (LSB, 2 octets)
TAILLE FICHIER (4 octets)

ATTRIBUT FICHIER (1 octets)				
VALEUR	DESCRIPTION			
0000 0001 (0x01)	LECTURE SEULE			
0000 0010 (0x02)	FICHIER CACHE			
0000 0100 (0x04)	FICHIER SYSTEME			
0000 1000 (0x08)	LABEL VOLUME			
0000 1111 (0x0F)	NOM FICHIER LONG			
0001 0000 (0x10)	REPERTOIRE			
0010 0000 (0x20)	ARCHIVE			



SGF les plus connus: FAT

File-Allocation Table



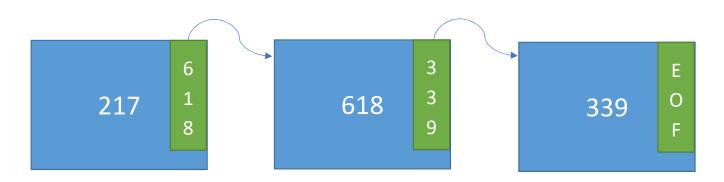
Le support de stockage est divisé en blocs (clusters) de 4 KO à 32 Ko

Chaque adresse de bloc est codée sur :

- 12 bits (FAT12)
- 16 bits (FAT16)
- 32 bits FAT32



SGF les plus connus: FAT



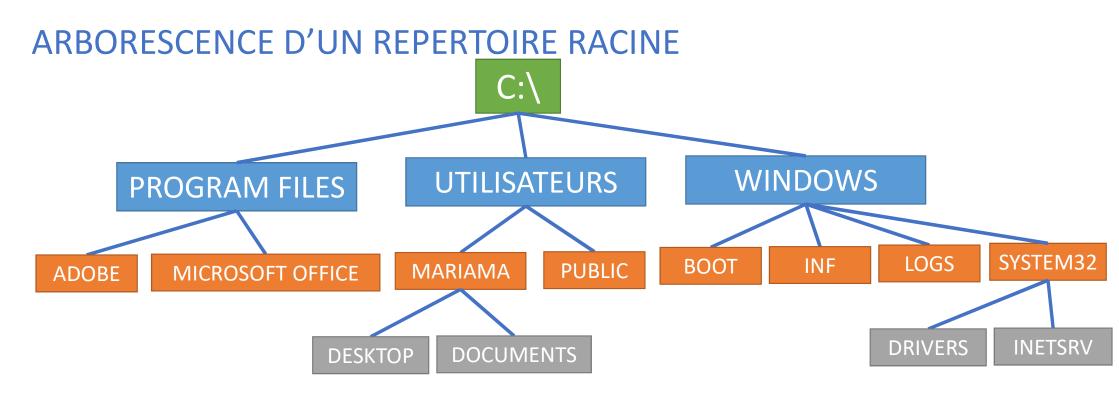
Structure : liste chainée

Adresse entrée : bloc 217

Longueur fichier: 3 blocs



SGF les plus connus: FAT





SGF les plus connus: NTFS

NTFS (NEW TECHNOLOGY FILE SYSTEM):

Introduit par Microsoft pour sa famille de systèmes d'exploitation Windows NT, à partir de Windows NT 3.1, Windows 2000 et utilisé depuis par tous leurs successeurs (XP, Server 2003, 7, etc.)

Taille maximale du nom de fichiers : 255 caractères

<u>Taille maximale de fichier</u> : en pratique 16 Tio; (en théorie 16 Eio)

Nombre maximal de fichiers: 4 294 967 295 (2 32-1)

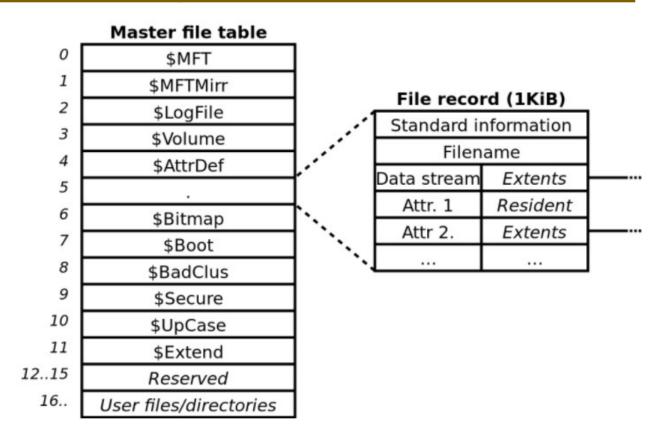
Allocation de fichiers : B+ tree

<u>Taille maximale de volume</u> : en pratique 256 Tio,; (en théorie 16 Eio)

<u>Identificateur de partition</u>: 0x07 (MBR)



SGF les plus connus: NTFS

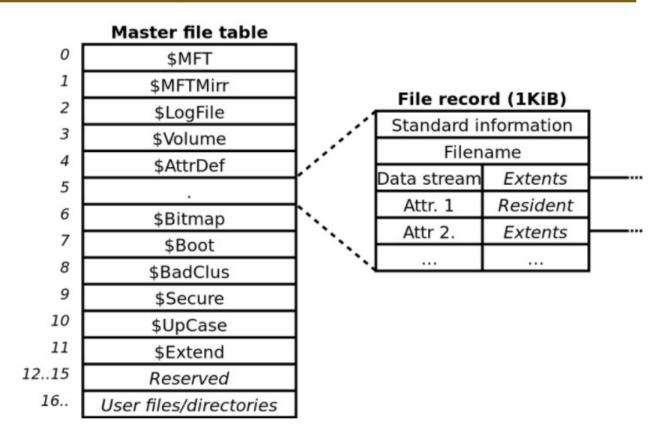


MFT: Master File Table (Table de Fichiers Maître): Contient le descriptif de tous les fichiers / répertoires d'un volume

NTFS incorpore des descriptifs de sécurité sur chaque répertoire, permettant ainsi un verrouillage et un partage efficaces des données



SGF les plus connus: NTFS



MFT: Master File Table (Table de Fichiers Maître): Contient le descriptif de tous les fichiers / répertoires d'un volume

NTFS incorpore des descriptifs de sécurité sur chaque répertoire, permettant ainsi un verrouillage et un partage efficaces des données



SGF les plus connus: NTFS

	File	MFT	
System File	Name	Record	Purpose of the File
Master file table	\$Mft	0	Contains one base file record for each file and folder on an NTFS volume. If the allocation information for a file or folder is too large to fit within a single record, other file records are allocated as well.
Master file table 2	\$MftMirr	1	A duplicate image of the first four records of the MFT. This file guarantees access to the MFT in case of a single-sector failure.
Log file	\$LogFile	2	Contains a list of transaction steps used for NTFS recoverability. Log file size depends on the volume size and can be as large as 4 MB. It is used by Windows NT/2000 to restore consistency to NTFS after a system failure.
Volume	\$Volume	3	Contains information about the volume, such as the volume label and the volume version.



SGF les plus connus: NTFS

Attribute definitions	\$AttrDef	4	A table of attribute names, numbers, and descriptions.
Root file name index	\$	5	The root folder.
Cluster bitmap	\$Bitmap	6	A representation of the volume showing which clusters are in use.
Boot sector	\$Boot	7	Includes the BPB used to mount the volume and additional bootstrap loader code used if the volume is bootable.
Bad cluster file	\$BadClus	8	Contains bad clusters for the volume.
Security file	\$Secure	9	Contains unique security descriptors for all files within a volume.
Upcase table	\$Upcase	10	Converts lowercase characters to matching Unicode uppercase characters.



SGF les plus connus: NTFS

Attribute definitions	\$AttrDef	4	A table of attribute names, numbers, and descriptions.
Root file name index	\$	5	The root folder.
Cluster bitmap	\$Bitmap	6	A representation of the volume showing which clusters are in use.
Boot sector	\$Boot	7	Includes the BPB used to mount the volume and additional bootstrap loader code used if the volume is bootable.
Bad cluster file	\$BadClus	8	Contains bad clusters for the volume.
Security file	\$Secure	9	Contains unique security descriptors for all files within a volume.
Upcase table	\$Upcase	10	Converts lowercase characters to matching Unicode uppercase characters.



SGF les plus connus: NTFS

Upcase table	\$Upcase	10	Converts lowercase characters to matching Unicode uppercase characters.
NTFS extension file	\$Extend	11	Used for various optional extensions such as quotas, reparse point data, and object identifiers.
		12-15	Reserved for future use.
Quota management file	\$Quota	24	Contains user assigned quota limits on the volume space.
Object Id file	\$Objld	25	Contains file object IDs.
Reparse point file	\$Reparse	26	This file contains information about files and folders on the volume include reparse point data.



SGF les plus connus: ExtFS

ExtFS (Extended FILE SYSTEM) : Utilisé sur les systèmes Unix / Linux.

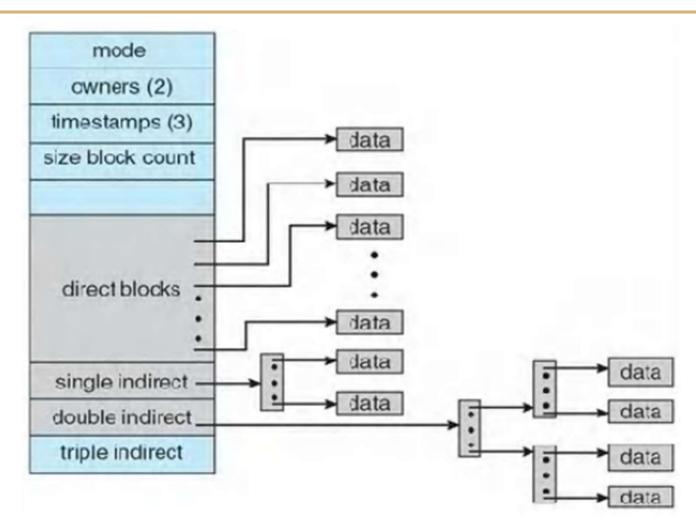
Il est base sur un adressage multiple autorisant :

- l'accès aux données
- L'accès indirect à travers un niveau de blocs de données
- L'accès avec double indirection à travers un superbloc puis à des blocs



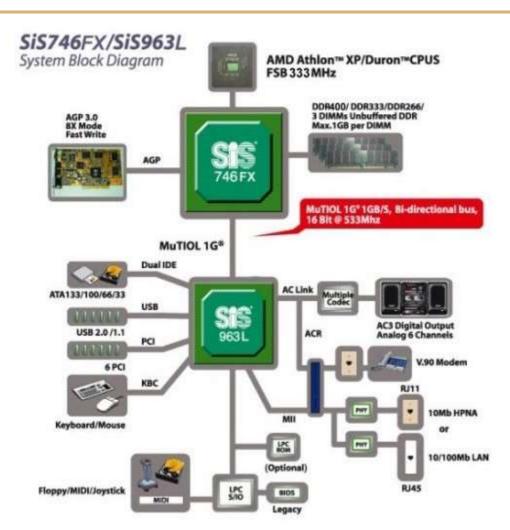
SGF: ExtFS

Organisation en inodes



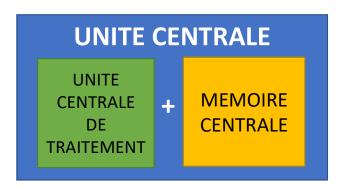


Gestion des Entrées / sorties





<u>Unité centrale</u> = Unité Centrale de Traitement (CPU) + Mémoire Centrale

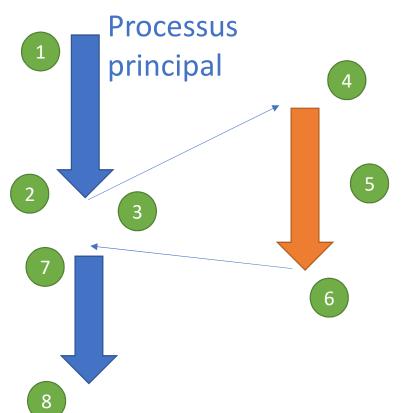


<u>Unités périphériques de l'unite centrale</u> = périphériques d'entrées / sorties Clavier, souris, écran...



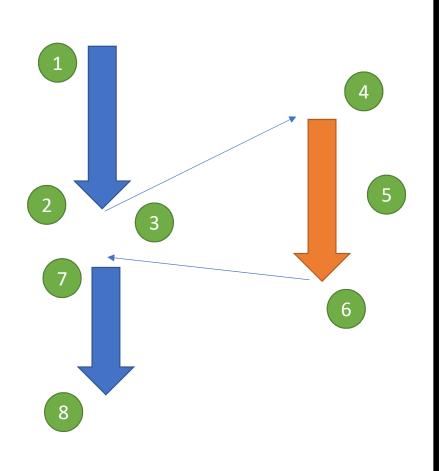
Communication entre les périphériques et l'unite centrale

Les interruptions



- 1 Exécution du processus principal
- Instruction de lecture à partir d'un périphérique.
 Ce dernier fait une demande d'interruption au microprocesseur
- Si la demande est acceptée, le contexte du processus principal est sauvegardé. Ce dernier submit une interruption

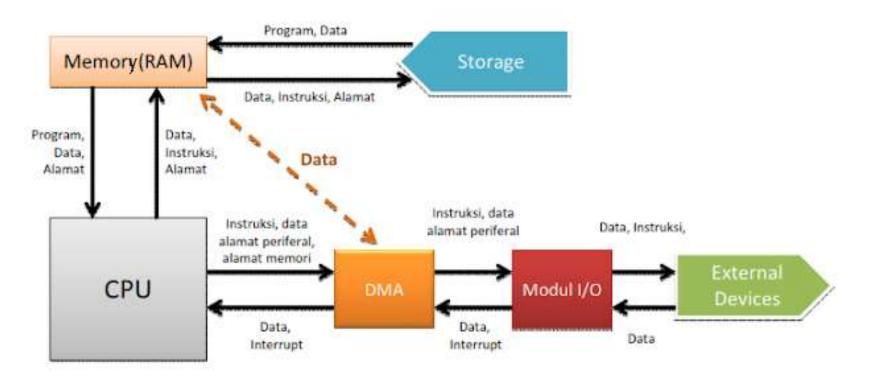




- Branchement vers le processus de gestion du périphérique
- 5 Exécution du processus de gestion du périphérique.
- Restauration du contexte du processus principal et poursuite de son exécution



Communication entre les périphériques et l'unite centrale L'accès directe en mémoire (DMA)





Gestion de l'interface utilisateur

```
C:\>CD EMU8086
C:\Emu8086>DIR
 Volume in drive C has no label.
Volume Serial Number is 78A3-E0CC
Directory of C:\Emu8086
10/24/2020 07:34 PM
                        <DIR>
10/24/2020 07:34 PM
                        <DIR>
11/11/2005 10:00 AM
                                49,147 BIOS ROM
                               389,120 cmax20.ocx
           06:49 PM
                                 1.522 default.binf
11/11/2005
          10:00 AM
10/24/2020 07:31 PM
                        <DIR>
                                       DEVICES
           10:00 AM
                                98,304 diasm.dll
                        <DIR>
                                       documentation
10/24/2020 07:31 PM
                             2,174,976 emu8086.exe
          10:00 AM
                                 5,721 emu8086.ini
11/11/2005 10:00 AM
10/24/2020 07:31 PM
                        <DIR>
                                       examples
                        <DIR>
10/24/2020 07:31 PM
                                       fasm
           10:00 AM
                             1,474,560 FLOPPY 0
                        <DIR>
10/24/2020 07:27 PM
                                       Help
06/22/2003 09:00 PM
                                   766 icon.ico
```

Command Line Interpreter (CLI)

Interpréteur de Lignes de Commandes

Type texte



Gestion de l'interface utilisateur



Interface graphique

Conviviale

Intuitive



Gestion de l'interface utilisateur

Interface de programmation

Les systèmes d'exploitation proposent souvent une interface de programmation Ils permettent

- l'exécution en mode superviseur (superutilisateur) ou utilisateur simple
- Donnent l'accès aux appels systèmes, ressources utilisées dans les fonctions de gestion du système d'exploitation lui-même.



Gestion de la sécurité

Elle revêt plusieurs aspects:

- Ceux liés à l'authentification des utilisateurs.
- Ceux liés aux droits des utilisateurs
 (Exécution, lecture, écriture, modification, contrôle total...)
- Ceux liés à l'intégrité du système et la disponibilité des données.
- Ceux liés à protection logicielle.

A BIENTOT