Introduction

Thomas Lavergne lavergne@lisn.fr

Qu'est-ce que l'informatique?

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur?

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur ?

Une machine pour traiter de l'information :

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur?

Une machine pour traiter de l'information :

• On lui donne des instructions

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur ?

Une machine pour traiter de l'information :

- On lui donne des instructions
- On lui donne des données

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur ?

Une machine pour traiter de l'information :

- On lui donne des instructions
- On lui donne des données
- Il transforme les données

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur ?

Une machine pour traiter de l'information :

- On lui donne des instructions
- On lui donne des données
- Il transforme les données

Une calculatrice est-elle un ordinateur?

Qu'est-ce que l'informatique?

La science du traitement automatique de l'information.

Qu'est-ce qu'un ordinateur ?

Une machine pour traiter de l'information :

- On lui donne des instructions
- On lui donne des données
- Il transforme les données

Une calculatrice est-elle un ordinateur?

Non: notion de programme!

Composition:

Un processeur

UC

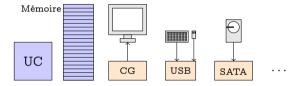
Composition:

Un processeur, de la mémoire



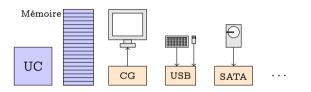
Composition:

Un processeur, de la mémoire, des périphériques



Composition:

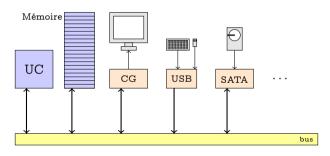
Un processeur, de la mémoire, des périphériques et un bus



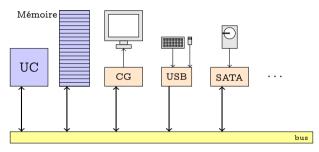
bus

Composition:

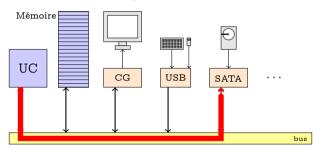
Un processeur, de la mémoire, des périphériques et un bus pour tout connecter.



Juste des fils qu'on allume et éteint...



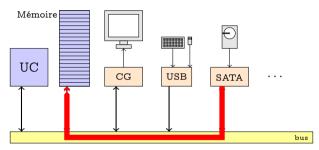
Juste des fils qu'on allume et éteint...



Charger des données depuis le disque :

Envoie d'une commande de chargement au disque

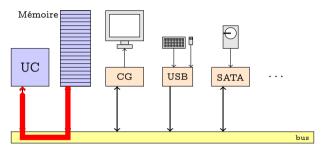
Juste des fils qu'on allume et éteint...



Charger des données depuis le disque :

Transfert du disque vers la mémoire

Juste des fils qu'on allume et éteint...



Charger des données depuis le disque :

Utilisation des données par le processeur

Juste des fils qu'on allume et éteint...

Il y a bien longtemps...

Un opérateur déplaçait des interrupteurs pour ouvrir et fermer les accès au bus.

Juste des fils qu'on allume et éteint...

Il y a bien longtemps...

Un opérateur déplaçait des interrupteurs pour ouvrir et fermer les accès au bus.

Peut-on automatiser ces opérations?

Juste des fils qu'on allume et éteint...

Il y a bien longtemps...

Un opérateur déplaçait des interrupteurs pour ouvrir et fermer les accès au bus.

Peut-on automatiser ces opérations?

Système d'exploitation

Un programme qui:

- Décide qui fait quoi à quel moment
- Fait le lien entre applications et materiel

Un peu d'histoire

1950: Traîtement par lots

Problème

- $\bullet\,$ Données et programmes \to Cartes perforées
- Beaucoup de manipulations par un opérateur

1950: Traîtement par lots

Problème

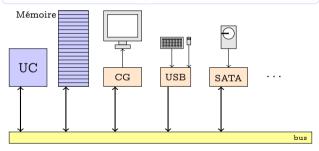
- ullet Données et programmes o Cartes perforées
- Beaucoup de manipulations par un opérateur

Carte de traîtement

- Ajout de cartes remplacement les manipulations
 - o Lectures ou écritures
 - o Connection au bus
 - o ...

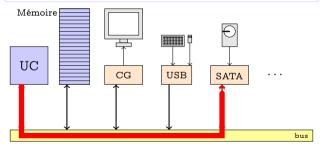
Problème

- Un seul composant utilisé à la fois
- Comment mieux exploiter les ressources?



Problème

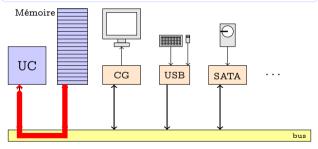
- Un seul composant utilisé à la fois
- Comment mieux exploiter les ressources?



On demande le chargement de données du disque

Problème

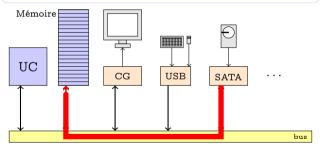
- Un seul composant utilisé à la fois
- Comment mieux exploiter les ressources?



Pendant la préparation on lit depuis la RAM

Problème

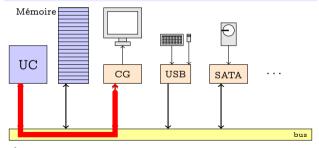
- Un seul composant utilisé à la fois
- Comment mieux exploiter les ressources?



Pendant la lecture l'UC calcule

Problème

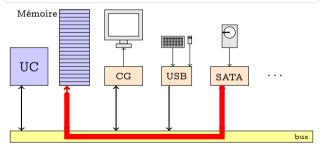
- Un seul composant utilisé à la fois
- Comment mieux exploiter les ressources?



À la fin du calcul, on met en pause pour l'affichage

Problème

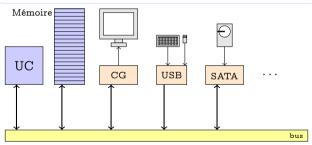
- Un seul composant utilisé à la fois
- Comment mieux exploiter les ressources?



Puis on reprend

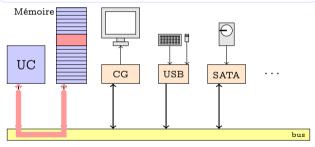
Problème

- Certains processus processus attendent...
- Certains processus sont simplement très long...



Problème

- Certains processus processus attendent...
- Certains processus sont simplement très long...

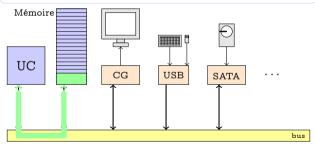


Le processus 1 travaille

•

Problème

- Certains processus processus attendent...
- Certains processus sont simplement très long...

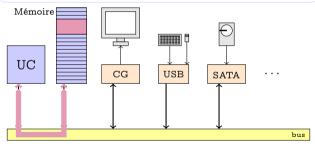


L'OS reprend la main

•

Problème

- Certains processus processus attendent...
- Certains processus sont simplement très long...



Pour la donner au processus 2

Rôle de l'OS

Rôle de l'OS

Décide qui fait quoi à quel moment

Répartiit les ressources de manière équitable entre les processus.

Rôle de l'OS

Décide qui fait quoi à quel moment

Répartiit les ressources de manière équitable entre les processus.

Fait le lien entre application et materiel

Permet aux processus d'accéder aux péripheriques et à ceux-ci d'informer les processus.

Rôle de l'OS

Décide qui fait quoi à quel moment

Répartiit les ressources de manière équitable entre les processus.

Fait le lien entre application et materiel

Permet aux processus d'accéder aux péripheriques et à ceux-ci d'informer les processus.

Isole les processus les un des autres

S'assure qu'un processus ne peut accéder aux données des autres processus qui s'exécutent en même temps.

Isolation des processus

Comment isoler les processus ?

Les processus sont exécutés avec des droits réduits dans un mode particulier du processeur.

Isolation des processus

Comment isoler les processus?

Les processus sont exécutés avec des droits réduits dans un mode particulier du processeur.

L'OS s'exécute en mode superviseur.

Isolation des processus

Comment isoler les processus ?

Les processus sont exécutés avec des droits réduits dans un mode particulier du processeur.

L'OS s'exécute en mode superviseur.

Mode superviseur

Mode du processeur où les opérations ne sont pas contrôlées:

- accès direct au bus système;
- accès complet à la mémoire;
- •

Communication materiel / OS

Communication material / OS

• Comment indiquer au materiel ce qu'il faut faire?

Communication material / OS

- Comment indiquer au materiel ce qu'il faut faire?
- Comment le materiel prévient-il l'OS lorsqu'il est prêt ?

Communication materiel / OS

- Comment indiquer au materiel ce qu'il faut faire?
- Comment le materiel prévient-il l'OS lorsqu'il est prêt ?

Communication OS / logiciel

• Comment indiquer à un processus qu'un évennement ce produit?

Communication material / OS

- Comment indiquer au materiel ce qu'il faut faire?
- Comment le materiel prévient-il l'OS lorsqu'il est prêt ?

- Comment indiquer à un processus qu'un évennement ce produit?
 - Comment soumettre une requête à l'OS?

Bus système

Le bus permet la comunication avec le système

bus

Le bus permet la comunication avec le système

bus

Comment communiquer sans problèmes

- À qui sont adressés les messages?
- Le destinataire est-il prêt à écouter?

Le bus permet la comunication avec le système

bus

Comment communiquer sans problèmes

- À qui sont adressés les messages?
 - \rightarrow Fils d'adresses
- Le destinataire est-il prêt à écouter?

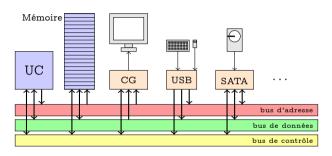
Le bus permet la comunication avec le système

bus

Comment communiquer sans problèmes

- À qui sont adressés les messages?
 - \rightarrow Fils d'adresses
- Le destinataire est-il prêt à écouter?
 - \rightarrow Protocole poignée de main

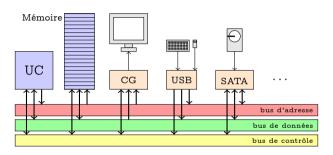
Composition du bus



Bus d'adresse

Indique avec qui l'on souhaite communiquer.

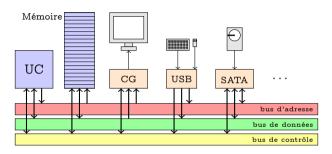
Composition du bus



Bus de contrôle

Coordonne la communication.

Composition du bus



Bus de données

Permet le transfert des informations.

Côté périphérique

- Communication gérée par un contrôleur
- Deux bits de contrôle : occupé et commande

Côté périphérique

- Communication gérée par un contrôleur
- Deux bits de contrôle : occupé et commande

```
tant que occupé == 1
attendre
```

Côté périphérique

- Communication gérée par un contrôleur
- Deux bits de contrôle : occupé et commande

```
tant que occupé == 1
    attendre
commande = 1
```

Côté périphérique

- Communication gérée par un contrôleur
- Deux bits de contrôle : occupé et commande

```
tant que occupé == 1
    attendre
commande = 1
tant que occupé == 0
    attendre
```

Côté périphérique

- Communication gérée par un contrôleur
- Deux bits de contrôle : occupé et commande

```
tant que occupé == 1
    attendre
commande = 1
tant que occupé == 0
    attendre
transfert.
```

Comment prévenir l'OS que l'on a besoin de lui?

Problème

L'OS à rarement la main, l'UC exécute les processus le plus souvent.

Comment prévenir l'OS que l'on a besoin de lui?

Problème

L'OS à rarement la main, l'UC exécute les processus le plus souvent.

Notion d'interruption (IRQ)

Comment prévenir l'OS que l'on a besoin de lui?

Problème

L'OS à rarement la main, l'UC exécute les processus le plus souvent.

Notion d'interruption (IRQ)

Principe

- Code envoyé sur le bus pour prévenir l'UC
- L'UC interrompt le processus courant
- Puis donne la main à l'OS

Au démarrage:

Configuration par l'OS des routines d'interruptions.

Au démarrage:

Configuration par l'OS des routines d'interruptions.

Traitement par l'UC

- Réception d'un code d'interruption
- Mise en pause du processus courant
 - o Sauvegarde du pointeur de code
 - o Sauvegarde des registres
- Passage en mode superviseur
- Appel de la routine d'interruption

Au démarrage:

Configuration par l'OS des routines d'interruptions.

Traitement par l'UC

- Réception d'un code d'interruption
- Mise en pause du processus courant
 - o Sauvegarde du pointeur de code
 - o Sauvegarde des registres
- Passage en mode superviseur
- Appel de la routine d'interruption

Exemples:

Fin d'E/S, touches clavier, paquet réseau...

Interface logicielle

Comment prévenir l'OS que l'on a besoin de lui?

Problème

Les applications sont isolées de l'OS par sécuritée.

Comment prévenir l'OS que l'on a besoin de lui?

Problème

Les applications sont isolées de l'OS par sécuritée.

Notion d'exception

Comment prévenir l'OS que l'on a besoin de lui?

Problème

Les applications sont isolées de l'OS par sécuritée.

Notion d'exception

Principe

- Interruption déclenchée par le logiciel
- Passage de commande et de paramètres
- Similaire à un appel de fonction

Définition

Ensemble des commandes offerte par le système aux applications.

Définition

Ensemble des commandes offerte par le système aux applications.

Exemples

- Contrôle de processus Création et terminaison...
- Gestion de la mémoire Allocation, libération...
- Gestion des fichiers Création, accès, droits...
- Informations système Date, heure...
- ...

Comment l'OS peut-il informer les applications?

Problème

L'OS peut avoir besoin d'une réponse rapide à n'importe quel moment.

Comment l'OS peut-il informer les applications?

Problème

L'OS peut avoir besoin d'une réponse rapide à n'importe quel moment.

Notion de signal

Comment l'OS peut-il informer les applications?

Problème

L'OS peut avoir besoin d'une réponse rapide à n'importe quel moment.

Notion de signal

Principe

- Définition de fonctions de réaction
- Interruption du processus et appel des fonctions

Comment l'OS peut-il informer les applications?

Problème

L'OS peut avoir besoin d'une réponse rapide à n'importe quel moment.

Notion de signal

Principe

- Définition de fonctions de réaction
- Interruption du processus et appel des fonctions
- Très limité en pratique

```
Gestionnaire de signaux:
void fonction(int sig);
```

Gestionnaire de signaux:

```
void fonction(int sig);
```

Enregistrement:

```
signal(SIGINT, fonction);
```

Exemples

- SIGINT: Arrêt demandé via Ctrl-C
- SIGFPE: Erreur de calcul (division par zéro...)
- SIGSEGV: Accès mémoire invalide
- ...

Conclusion

Démarrage de l'OS

Démarrage du materiel

- Exécution de code depuis une ROM
- Initialisation des contrôleurs
- Initialisation de la RAM
- Bascule vers l'OS

Démarrage de l'OS

Démarrage du materiel

- Exécution de code depuis une *ROM*
- Initialisation des contrôleurs
- Initialisation de la RAM
- Bascule vers l'OS

Démarrage du système

- Initialisation de la MMU
- Initialisation des interruptions
- Lancement des processus de l'OS