

## Présentation de Nachos

Vincent Danjean, Guillaume Huard  
Vania Marangozova, **Jean-François Méhaut**

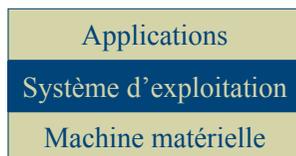
[http://www-id.imag.fr/Laboratoire/Membres/Marangozova-Martin\\_Vania/teaching/NACHOS/NachosInformations.html](http://www-id.imag.fr/Laboratoire/Membres/Marangozova-Martin_Vania/teaching/NACHOS/NachosInformations.html)

Laboratoire ID-IMAG

Année 2005/2006

## Environnement de travail

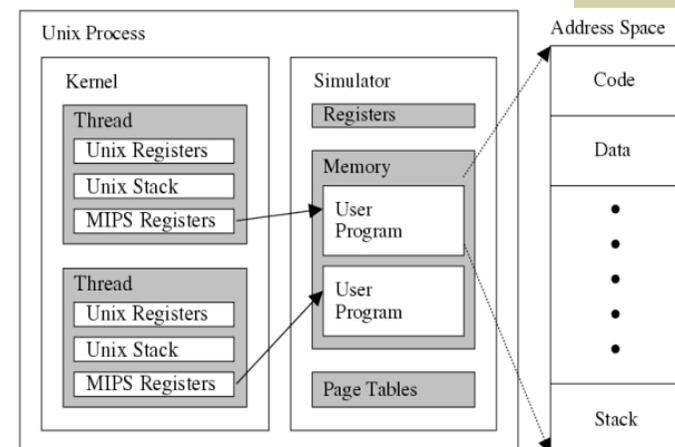
- ◆ Le système d'exploitation Nachos
  - Système pédagogique, développé à Berkeley (T. Anderson)
  - Minimaliste => simple
  - Simulé => déterministe, simple à modifier, à tester
    - Processeur MIPS (cross-compilateur)



## Objectifs du système Nachos

- ◆ Comprendre le fonctionnement interne des systèmes d'exploitation (OS)
- ◆ Manipuler un grand logiciel
- ◆ Programmer les mécanismes de base
  - Gestion de processus (multi-threading, multi-programmation)
  - ➔ ● Gestion d'entrées/sorties (synchronisation des pilotes, ajout d'appel système)
  - Gestion mémoire
  - Gestion fichiers

## Architecture générale Nachos



## Composants internes de Nachos

- ◆ *Noyau*
  - Threads, primitives de synchro, ordonnancement,...
- ◆ *Pilotes (drivers)* des périphériques émulés
  - Console, disque, réseau,...
- ◆ *Mémoire virtuelle*
  - Table des pages, adresse physique, virtuelle,...
- ◆ *Gestion de fichiers*
  - Tables des fichiers, gestion du disque physique,...

## Étapes du projet

- ◆ Étape 1 : Premiers pas dans Nachos (**CSE**)
- ◆ Étape 2 : Entrées/Sorties console (**CSE**)
- ◆ Étape 3 : Multi-threading (**Projet**)
- ◆ Étape 4 : Gestion mémoire (**Projet**)
- ◆ Étape 5 : Gestion Fichiers (**Projet**)
- ◆ Étape 6 : Réseau (**Projet**)

## Ordonnancement

- ◆ Politique FIFO (First In First Out)
- ◆ Pas de priorité
- ◆ Pas de temps-partagé (time-slicing, quantum)
- ◆ Changement de contexte
  - Blocage sur une primitive de synchronisation
  - Interruption
- ◆ Synchronisation interne
  - Sémaphore, verrous, conditions

## Étape 1 : Premiers pas

- ◆ Installation, mise en place de CVS, test
- ◆ Lecture guidée du code source
  - C++
- ◆ Traçage de l'exécution, débogage, gdb
  - Démarrage simulateur, structures de base
  - Exécution d'un programme utilisateur
  - Ordonnancement processus dans Nachos

## Étape 2 : Entrées/sorties console

- ◆ Pilote d'entrées/sorties minimaliste
  - Écrire un caractère à l'écran
    - Écrire avant d'être sûr que l'écriture soit terminée?
  - Lire un caractère depuis le clavier
    - Lire avant d'être averti de la disponibilité d'un caractère?
  - ➔ Synchronisation des opérations
  - Écrire/Lire des chaînes de caractères

## Étape 4 : Gestion mémoire

- ◆ Pagination de la mémoire
  - Compréhension mémoire virtuelle Nachos
  - Mise en place d'une mémoire paginée
    - Stratégies d'allocation des pages mémoire
  - Mise en place de la multi-programmation
  - Implémentation d'un shell
  - Implémentation de primitives malloc/free

## Étape 3 : Multi-threading

- ◆ Programmes utilisateurs à plusieurs threads
  - Compréhension gestion threads Nachos
  - Appels système de création/terminaison de threads
  - Retour sur pilote console pour exclusion mutuelle
  - Terminaison automatique threads

## Étape 5: Gestion de fichiers

- ◆ Augmenter la taille maximale des fichiers
  - Blocs d'indirection, structure de type inode
- ◆ Avoir des fichiers de taille variable
  - Allocation dynamique de blocs et secteurs
- ◆ Gérer la structure de répertoire
  - Structure répertoire, hiérarchie de répertoire,...
- ◆ Optimiser les accès disque
  - Ordonnancer les demandes

## Déroulement du travail

- ◆ Nachos disponible sur mandelbrot
  - Possibilité d'installation sur vos PCs, besoin de compilation d'un cross-compileur
- ◆ Documents décrivant les différents étapes
  - Questions pour compréhension, définition d'actions à programmer (bonus)
  - Accès à [http://www-id.imag.fr/Laboratoire/Membres/Marangozova-Martin\\_Vania/teaching/NACHOS/NachosInformations.html](http://www-id.imag.fr/Laboratoire/Membres/Marangozova-Martin_Vania/teaching/NACHOS/NachosInformations.html)
- ◆ Travail en binôme

## Historique du langage C++

- ◆ Créateur du langage
  - Bjarne Stroustrup (AT&T Laboratories)
- ◆ Historique
  - 1980 : C with classes
  - 1983 : C++
- ◆ Objectifs
  - Garder les avantages du C
    - Efficacité du code généré + parc logiciel énorme (UNIX)
  - Bénéficier d'une meilleure qualité de programmation
    - C++ : Extension de C aux objets

## Introduction à C++

## Généralités

- ◆ C++ : langage à objets à base de classes :
  - Encapsulation partielle
  - Héritage multiple
  - Généricité
  - Etc.
- ◆ Rappel: Classe = données-structures + traitements
  - Données propres à chaque objet (instance)
  - Traitements communs à toutes les instances d'une classe
- ◆ Remarque
  - Les classes n'ont d'existence qu'à la compilation

## Spécification d'une classe

- ◆ Exemple : une classe **Compteur**
  - Fichier **Compteur.h**

```
Class Compteur {
public :
    void raz () ;
    void inc () ;
    int value () ;
private :
    int val ;
} ;
```

## Instanciation

- ◆ Déclaration statique d'une instance de **Compteur**

```
{
Compteur c ;

c.raz () ;
c.inc () ; c.inc () ;
printf (« %d\n », c.value()) ;
// Affiche 2
}
```

- ◆ Remarque
  - ◆ **Erreur** si on accède directement à **c.val**

## Implantation d'une classe

- ◆ **Compteur.cc**

```
void Compteur:raz ()
{
    val = 0 ;
}
void Compteur:inc ()
{
    val++ ;
}
int value ()
{
    return val ;
}
```

## Instanciation (2)

- ◆ Version dynamique

```
{
Compteur *c ;
c = New Compteur ;
c->raz () ;
c->inc () ; c->inc () ;
printf (« %d\n », c->value()) ;
// Affiche 2
delete c ;
}
```

- ◆ Opérateurs **new** et **delete**
  - ◆ A utiliser en remplacement de **malloc** et **free**
  - ◆ Gestion des objets complexes

## Gestion mémoire dynamique

- ◆ En C, on écrivait

```
int * zone ;

zone = (int *) malloc (5 * sizeof(int)) ;
// Allocation d'un tableau de 5 entiers

free (zone) ;
// Libération espace occupé par zone
```

- ◆ En C++, on écrit :

```
int * zone ;
zone = new int [5] ;

delete [] zone ;
```

## Pseudo-variable **this**

- ◆ Permet d'obtenir un pointeur sur l'objet courant
- ◆ Utilisable uniquement dans une méthode d'objet

```
class C {
public :
    void positionnerx (int x)
private
    int x ;
} ;
```

```
void C::positionnerx (int x)
{
    this->x = x;
}
```

## Initialisation automatique: les constructeurs

- ◆ Initialisation automatique du compteur

```
class Compteur {
public :
    Compteur () ;
    void raz () ;
    ...

Compteur:Compteur()
{
    raz () ;
}
```

## Constructeurs paramétrés

- ◆ Initialisation automatique du compteur

```
class Compteur {
public :
    Compteur (int v) {val = v ; }
    ...
private :
    int val ;
} ;
Compteur c1 (10) ; // ok
Compteur c2 ; // interdit

Compteur *c3 = new Compteur (10) ; // ok
Compteur *c4 = new Compteur ; // interdit
```

## Destructeurs

- ◆ Libération automatique des objets
- ◆ Exécuté
  - ◆ delete
  - ◆ Sortie du bloc englobant

```
class String {  
public :  
    String (char *s) {... new ... }  
    ~String () ;  
    ...  
private :  
    char *str ;  
} ;
```

## Destructeurs (2)

```
String::~String ()  
{  
    delete [] str ;  
}
```

- ◆ Invocation explicite

```
String *ptr ;  
  
ptr = new String (« coucou ») ;  
...  
delete ptr ;  
// libération de ptr->str, puis ptr
```

## Destructeurs (3)

- ◆ Invocation implicite

```
{  
String chaine (« coucou ») ;  
  
...  
...  
}  
// libération de chaine.str, puis chaine
```

## Emulation du matériel

file://nachos/code/machine

## Emulateur machine

- ◆ **code/machine/**
  - Emulateur MIPS, programme utilisateur
  - Ne PAS changer les sources (.c) de ce répertoire
  - Autorisé de changer quelques valeurs constantes NumPhysPages (dans machine.h)
  - Comprendre l'émulateur vous aidera dans la mise au point et la conception des solutions du projet

## Machine émulée

- ◆ **Processeur MIPS**
  - Environ 40 registres
- ◆ **Objet machine, classe Machine**
  - Exportation de méthodes
  - Inspection de l'état
  - Méthodes
    - Exécution d'un programme
    - Accès aux registres
    - Accès à la mémoire

## La classe Machine

- ◆ **Description de la machine physique**
  - Contient le code déclenchant l'interprète (méthode **Run ()**)
  - Communications Kernel/User s'effectuent via mémoire + registres
- ◆ **Mémoire physique**
  - Variable **mainMemory**
  - Par défaut, 32 pages de 128 octets
- ◆ **Registres**
  - Manipulés via **ReadRegister ()** et **WriteRegister ()**
- ◆ **Memory Management Unit**
  - Table de conversion (variable **pageTable**) adresse physique/virtuelle

## Exemples de méthodes

- ◆ **void Run ()**
  - Exécution du programme utilisateur chargé en mémoire
- ◆ **int ReadRegister (int num)**
  - Retourne le contenu du registre num
- ◆ **void WriteRegister (int num, int value)**
  - Ecriture de value dans le registre num

## Constantes « Registres » prédéfinies

- ◆ **StackReg**
  - Pointeur de pile
- ◆ **PCReg**
  - Compteur Ordinal
- ◆ **RetAddrReg**
  - Adresse de retour de procédure
- ◆ **NextPCReg**
  - Pointeur vers la prochaine instruction

## Méthode **WriteMem ()**

```
Bool Machine::WriteMem (int addr, int size, int value)
{
    int physicalAddress ;

    Translate (addr, &physicalAddress, size, TRUE) ;
    switch (size) {
        case 1: ...
        case 2: ...
        case 4: *(unsigned int *)&machine->mainMemory [physicalAddress]
                = WordToMachine ((unsigned int) value);
        ...
    }
}
```

## Gestion mémoire

- ◆ Utilisation transparente de la MMU
    - Accès mémoire via **ReadMem ()** et **WriteMem ()**
    - Ces fonctions utilisent la méthode **Translate ()** :
- ```
Machine::Translate (int virtAddr, int *physAddr,
                   int size, bool writing) ;
```
- Conversion d'adresse en utilisant **pageTable**
  - Ces fonctions vérifient l'alignement et la protection

## La classe **Interrupt**

- ◆ Objectifs
    - Faire progresser une horloge logique
      - Méthode **OneTick ()**
    - Maintenir des statistiques UserTime/KernelTime
    - Déclencher des interruptions pré-programmées
      - ♦ Méthode **Schedule ()**, appelée par les périphériques simulés
- ```
void Interrupt::Schedule (VoidFunctionPtr handler, int arg,
                          int when, IntType type) ;
```
- Masquer/Autoriser les interruptions
    - ♦ Méthode **SetLevel (IntOn/IntOff)**
  - Eteindre la machine (et donc Nachos) **halt ()**

## Clients de l'objet **Interrupt**

- ◆ **Timer**
  - Ré-armement à chaque fois d'une nouvelle interruption
- ◆ **Disk**
- ◆ **Console**
- ◆ **Network**
- ◆ etc...

## Noyau du système

file://nachos/code/thread

## Contrôleur d'interruption

- ◆ Prises en compte ou non des interruptions générées par le matériel
- ◆ Objet **interrupt** de la classe **Interrupt**
  - **IntStatus SetLevel (IntStatus level)**
    - Autoriser ou interdire les interruptions
    - Retourne l'état précédent vis à vis des interruptions
  - **Void Enable ()**
    - Autoriser les interruptions
  - **IntStatus getLevel ()**
    - Retourne l'état courant vis à vis des interruptions

## Initialisation de Nachos

- ◆ Fichiers **main.cc** et **system.cc**
  - **main.cc** traite les arguments de la ligne de commande Nachos
    - Ex: **nachos -x test**
    - Lancement du système avec exécution du programme test
  - **System.cc** initialise les structures du noyau

## Comportement de Nachos

- ♦ Il dépend de l'endroit où il est compilé
  - `code/machine/`: impossible
  - `code/threads/`: Nachos exécute un petit test interne de la multiprogrammation
  - `code/userprog/`: Nachos peut exécuter un programme utilisateur
  - `code/vm/`: Nachos peut exécuter plusieurs programmes!
  - `code/filesys/`: Nachos peut accéder aux fichiers d'un disque

## Synchronisation

- ♦ La classe `Semaphore` (fichiers `synch.h`, `synch.cc`)
  - Constructeur
    - `Semaphore::Semaphore (nom, valeur)`
  - Opération bloquante
    - `Semaphore::P()`
  - Opération non bloquante
    - `Semaphore::V()`

## Processus et ordonnancement

- ♦ La classe `Thread` (`scheduler.cc`, `scheduler.h`)
  - Gestion de processus indépendants
  - `Fork()`, `Yield()`, `Sleep()`, etc.
- ♦ La classe `Scheduler`: juste une liste de `Threads` prêts
  - `ReadyToRun(Thread *t)`: Ajoute un thread à la liste
  - `Thread *FindNextToRun(void)`: Retire le premier thread de la liste
  - `Run (Thread *t)`: Alloue le processeur au thread passé en paramètre

## Synchronisation (2)

- ♦ La classe `Lock` (fichiers `synch.h`, `synch.cc`)
  - Acquisition du verrou
    - `void Acquire ()`
  - Libération du verrou par le détenteur
    - `void Release ()`

## Synchronisation (3)

- ♦ La classe **Condition** (fichiers **synch.h**, **synch.cc**)
  - Blocage sur condition (et relâche de verrou)
    - **void Wait (Lock \*c)**
  - Réveil sur condition (et redemande de verrou)
    - **void Signal (Lock \*l)**
  - Réveil des threads sur condition (et redemande de verrou)
    - **void Broadcast (Lock \*l)**
- ♦ Sémantique proche des moniteurs de Hoare

## Pilote de la console

- ♦ Fichiers **console.h** et **console.cc**
- ♦ **Console = matériel asynchrone**
  - Une requête retourne immédiatement
- ♦ **void PutChar (char ch)**
  - Ecriture du caractère et retour immédiat
  - **writeHandler** est appelé quand l'écriture est faite
- ♦ **char Getchar ()**
  - Retourne le caractère si disponible ou EOF
  - **readHandler** est appelé quand la lecture est faite

## Pilotes de périphériques

Console, disque  
file://nachos/code/machine/

## Pilote disque

- ♦ La classe **Disk** (Fichiers **disk.h** et **disk.cc**)
  - Constantes physiques (modifiables...)
    - Taille du secteur 128
    - Nombre de secteurs par piste 32
    - Nombre de pistes: 32
    - Nombres de secteurs: 32 \* 32
- ♦ **Quelques Attributs du disque**
  - Pointeur sur le disque (descripteur de fichier UNIX)
  - Handler d'interruption (fin des opérations disque)
  - Dernier secteur accédé



## Pilote disque (2)

### ◆ Méthodes

- Envoi d'une requête au disque, une seule requête à la fois, retour immédiat
  - `void ReadRequest (int SectorNumber, char *data)`
  - `void WriteRequest (int SectorNumber, char *data)`
- Calcul de la latence disque
  - `int ComputeLatency (int newsector, bool writing)`
  - déplacement de la tête+délai rotationnel + transfert