

Université de Versailles Saint-Quentin-en-Yvelines  
Calcul Haut Performance et Simulation



Master Calcul Haute Performance et Simulation

Rapport de projet d'Architecture  
interne des systèmes d'exploitation

---

# Thème : Moniteur système

---

Responsable du module : M. Jean-Baptiste Besnard

Réalisé par :

FAOUZI LOUGANI  
IHDENE CELIA

Année universitaire : 2020/2021

# **SOMMAIRE**

## **I.INTRODUCTION**

## **II.LES CAPTEURS**

II.1 Premier capteur: Processlist\_sensor

II.2 Deuxième capteur : Uptime Sensor

II.3 Troisième capteur LoadAverage\_sensor

II.4 capteur MemoryInfo sensor

II.4 Performances

## **III.LES INTERFACES**

III.1 La méthode print processlist

III.2 La méthode void print Uptime

III.3 La méthode print Load Average

III.4 la méthode print memory result

## **IV.LA MISE EN RÉSEAUX**

## **V.RÉFÉRENCE**

Webographie et bibliographie

Liste des figures

Date : 12 mars 2021

### **Avant propos :**

Pour la réalisation du projet nous avons utilisé le service web d'hébergement et de gestion de développement de logiciels *GITHUB* pour synchroniser nos travaux , Projet disponible sur:

[https://github.com/lougani-faouzi/AISE\\_21](https://github.com/lougani-faouzi/AISE_21)

Pour la rédaction de ce document nous avons utilisé en premier lieu Google Docs pour la rédaction collective du rapport.

Disponible sur : [lien doc](#)

---

Le projet comporte un makefile : Un *Makefile* est un fichier, regroupant une série de commandes permettant d'exécuter un ensemble d'actions, typiquement la compilation d'un projet ,il utilise un langage déclaratif qui décrit les cibles et leurs dépendances . [1]

Un Makefile peut être écrit à la main, ou généré automatiquement dans notre cas il est écrit à la main , Il est constitué de plusieurs règles,le compilateur choisi est GCC

Une cible clean permettant de nettoyer le projet a été ajoutée , C'est une cible qui ne correspond pas à un fichier à produire

Le *make* sera appelé tout seul, c'est la première règle qui est construite , dans notre cas c'est ALL , Des variables ont été aussi ajoutées lors de l'appel à make par exemple l'utilisation d'une variable CC pour le compilateur GCC.

- CC qui désigne le compilateur utilisé , comme énoncé précédemment dans notre cas cela sera GCC .
- CFLAGS qui regroupe les options de compilation , qui sera en Wall -O3 .
- LDFLAGS qui regroupe les options d'édition de liens .

un Help a été implémenté

- h pour afficher l'aide .
- c pour configurer comme client puis au choix les commandes .
- 4 pour les adresses ipv4 .
- 6 pour les adresses ipv6 .
- v pour les adresses ipv6 et ipv4 automatique .
- s pour configurer comme serveur puis au choix les commandes (4,6,v)

Cela a été fait en utilisant la fonction *getopt* qui analyse les arguments de la ligne de commande, Ses éléments *argc* et *argv* correspondent aux nombres et à la table d'arguments qui sont transmis à la fonction *main()* lors du lancement du programme.  
[2]

### Politique de développement:

La méthode de développement choisie est la séparation des capteurs et des interfaces et enfin les éléments de mise en réseau .

Un capteur est créé dans une méthode , les résultats de ce dernier sont alors envoyés à la partie interface qui se charge de l'affichage dans un format ergonomique et adapté à la compression de l'utilisateur .

### Les éléments que nous pensons avoir implémenté

Code	Composant
A1	Système de build
A2	Communication entre Capteur et Interface
A3	Premier Capteur
A4	Première Interface
A5	Rapport
B1	Client - avancé
B2	Multi client
B3	CLI complète via getopt/équivalent + help + doc

figure 1 : Tableau des éléments implémentés

# **I. Introduction**

Dans le cadre du module aise ce rapport a été rédigé , nous avons à réaliser un outil de monitoring sous réseaux se rapprochant de l'outil Htop , permettant de récupérer toutes les métriques de performance de plusieurs machines.

Afin de mener à bien notre travail , le projet a été séparé en différentes parties , les capteurs mesurant l'activité d'une machine, et les interfaces qui seront le lien avec l'utilisateur.

## **II. Les capteurs**

La première partie est désignés par sensors qui regroupes les différents capteurs utilisé dans les méthodes :

### **1. Capteur: Processlist\_sensor**

Dans ce capteur nous récupérons la liste mais aussi des informations sur des processus qui s'exécutent à l'instant courant, ainsi que leurs nombre totale en utilisant une structure processlist\_info défini dans le fichier process\_liste.h cette dernière contient la taille ainsi que les informations sur le processus .  
après cela nous avons une étape de désallocation qui sera gérée par la méthode *free\_listprocess()*, afin que notre capteur fonctionne un recours au packet *procps* est fait, mais nécessitant une installation de *libprocps-dev* .

### **2. Capteur : Uptime Sensor**

L'Uptime permet d'indiquer depuis combien de temps le système fonctionne grâce à l'accès au fichier système dans le chemin suivant *"/proc/uptime"* en lecture seule pour le récupérer. La valeur récupérée est un double, un cast en entier est évident pour l'afficher après sous la forme (heures:minutes:secondes) dans l'interface.

### **3. Capteur LoadAverage\_sensor**

Load Average est une métrique utilisée pour suivre les ressources système, elle représente la charge moyenne sur un processeur pour un intervalle de temps défini, elle est représentée par trois valeurs décimales différentes, La première valeur est sur l'intervalle de la dernière minute, la seconde est sur le dernier intervalle de 5 minutes, la troisième valeur nous donne la charge moyenne de 15 minutes .  
Dans le programme elle sera récupérée dans le fichier du chemin *"/proc/loadavg"*

### **4. Capteur MemoryInfo\_sensor**

Ce dernier capteur nous permet de récupérer depuis le chemin *"/proc/meminfo"* différentes informations sur l'utilisation de la mémoire tels que :  
la mémoire totale, mémoire libre, mémoire partagée et mémoire Swap, mémoire swap libre, ainsi que *shmem*, *sreclaimable*, mémoire utilisée .  
Après avoir récupéré les valeurs pertinentes, un simple calcul est utilisé pour déduire certaines autres mesures, pour exemple ce qui suit :

- La mémoire utilisée sera le résultat de la soustraction entre la mémoire totale et la mémoire libre

```
usedMem = totalMem - freeMem
```

- La cached memory ou la mémoire cache sera le résultat de l'addition avec la mémoire SReclaimable (est la mémoire qui est utilisée par le noyau ) et la soustraction de

```
cachedMem = cachedMem + sreclaimable - shmem
```

- La fraction de la mémoire non cache appelée Non\_cache sur le buffer\_memory sera le résultat de la soustraction de la mémoire utilisé calculée précédemment avec buffersMem et cachedMem

```
Non_cache / buffer_memory = usedMem - ( *buffersMem + *cachedMem);
```

- La mémoire swap utilisée sera le résultat de la soustraction de la mémoire swap total avec le swap libre

```
usedSwap = totalSwap - swapFree
```

## 5. Performance

La performance joue un rôle important dans la programmation , afin d'analyser les performances de notre code nous avons utilisé RDTTC pour chaque méthode un calcul a été fait afin d'établir une comparaison entre elles .  
ci-dessous les différents résultats obtenus

**Processliste sensor :** Résultat de l'analyse des performance de cette méthode : 42472976.000000 cycles

```
42472976.000000 cycles to processlists sensor
```

```
louganifaouzi@louganifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$
```

figure 2: performance Processliste sensor

**Memoryinfo sensor :** Résultat de l'analyse des performance de cette méthode : 422925.000000 cycles

```

loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$ ./aisetop -cp
ipv configuration ok client
Mem[cached:780860 kb=0 G|Non_cache_buffer_memory: 2157892 kb=2 G|buffersMem: 30308 kb=0 G]
Swp[usedSwap:693584 kb=0 G]

422925.000000 cycles to memoryinfo sensor
loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$

```

figure 3: performance memoryinfo sensor

**Uptime sensor :** Résultat de l'analyse des performance de cette méthode :  
196950.000000 cycle

```

loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$ ./aisetop -s4
loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$ ./aisetop -c4
ipv configuration ok client
loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$ ./aisetop -cp
ipv configuration ok client

Uptime:0,23,43

196950.000000 cycles to uptime sensor

```

figure 4: performance uptime sensor

**Load average sensor :** Résultat de l'analyse des performance de cette méthode :  
3246565.000000 cycle

```

loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$ ./aisetop -cp
ipv configuration ok client

Load average: 1.19 1.44 1.61

324656.000000 cycles to load_average sensor
loutanifaouzi@loutanifaouzi-ThinkPad-L520:~/Bureau/AISE_2021_PROJET$

```

figure 5: performance Load average sensor

On remarque que le capteur **Processlist Sensor** nécessite plus de cycles car nous avons une manipulation importante de données lors de la récupération d'informations (allocation de la structure ,plusieurs informations pour chaque processus,désallocation).

On déduit,que la complexité dans notre cas dépend de la quantité d'informations traitées .Ce qui influence sur la performance de notre programme .



### III. Les Interfaces

La deuxième partie est la partie IHM qui est représentée par 2 fichiers ihm.h et ihm.c , cette partie gère l'ergonomie d'affichage sur le terminal pour une meilleure lisibilité et une compréhension plus facile par l'utilisateur final . Pour cela plusieurs fonctions et méthodes sont implémentées.

#### 1. La méthode print processlist

Comme son nom l'indique c'est une méthode d'affichage , elle affiche la liste des processus en cours ainsi que les informations déjà recueillies dans l'étape précédente cette méthode affiche aussi une entête

- User : Désigne le nom d'utilisateur du processus.
- TID : Thread ID généralement qui est égale au PID.
- PRIO : Désigne la priorité.
- PPID: L'identifiant du processus père.
- RSS : Est la taille définie par le résident et est utilisée pour indiquer la quantité de mémoire allouée à ce processus et se trouvant dans la RAM.

```
Uptime:0,5,50
Load average: 1.62 2.03 1.03

Mem[cached:1493036 kb=1 G]Non_cache_buffer_memory: 3442456 kb=3 G|buffersMem: 55496 kb=0 G]
Swp[usedSwap:0 kb=0 G]

Number of process: 224
USER:      TID:    PRIO:    PPID:    RSS:      COMMAND:
root        1        20       0        2897      systemd
root        2        20       0         0        kthreadd
root        3         0        2         0        rcu_gp
root        4         0        2         0        rcu_par_gp
root        6         0        2         0        kworker/0:0H
root        8         0        2         0        mm_percpu_wq
root        9        20        2         0        ksoftirqd/0
root       10        20        2         0        rcu_sched
root       11       -100        2         0        migration/0
root       12       -51        2         0        idle_inject/0
root       13        20        2         0        kworker/0:1-events
root       14        20        2         0        cpuhp/0
root       15        20        2         0        cpuhp/1
root       16       -51        2         0        idle_inject/1
root       17       -100        2         0        migration/1
root       18        20        2         0        ksoftirqd/1
root       20         0        2         0        kworker/1:0H-kblockd
root       21        20        2         0        cpuhp/2
root       22       -51        2         0        idle_inject/2
root       23       -100        2         0        migration/2
root       24        20        2         0        ksoftirqd/2
root       26         0        2         0        kworker/2:0H-kblockd
root       27        20        2         0        cpuhp/3
root       28       -51        2         0        idle_inject/3
root       29       -100        2         0        migration/3
root       30        20        2         0        ksoftirqd/3
root       32         0        2         0        kworker/3:0H-kblockd
root       33        20        2         0        kdevtmpfs
```

figure 6 : Interface du terminal

## 2 La méthode void print\_Uptime

Cette méthode permet d'afficher la valeur de Uptime en unité beaucoup plus lisible, en effet la valeur sera convertie en secondes et minutes et heures.

## 3 La méthode print Load Average

Affiche les 3 valeurs de load average définies précédemment .

## 4 La méthode print\_memory\_result

Cette dernière affiche dans notre interface , l'état des différentes mémoires la quantités utilisée et libre .

# **IV. La mise en réseaux**

Afin de réaliser la deuxième partie du du projet qui est la mise en réseaux , nous nous aidons des notions vue en cours mais aussi des démonstrations des différents travaux pratique (TP)

Dans un premier temps nous aurons un serveur et plusieurs client qui pourront s'y connecter c'est à dire une architecture client/serveur pour cela , des Sockets seront utilisés , un socket représente une interface de communication logicielle avec le qui permet d'exploiter les services d'un protocole réseau et par laquelle une application peut envoyer et recevoir des données. C'est donc un mécanisme de communication bidirectionnelle entre processus , plus simplement une socket est un point de communication par lequel un processus peut émettre et recevoir des données. [4]

Nous présentant les grandes lignes du code source :

- **Coté client**

Un socket sera créé

```
int socket(int domain, int type, int protocol);
```

Une attribution d'adresse ip , de type d'adresse et de port sera faite pour des raisons de conflit le port utilisé sera différents des ports habituellement utilisé par exemple nous n'utilisons pas le port n° 80 qui est associé au service HTTP ou bien le 110 associé au service Post Office **Protocol** v3 ( pop3)

Une connexion sera effectuée, une fois la connexion effectuée un échange de message pourra avoir lieu .

- **Coté serveur**

Un socket sera créé

Un assignement de la socket à une adresse sera faite grace a Bind()

le serveur sera en attente de connexion ensuite la connexion du client sera accepté puis un échange pourra se faire grâce à send et recv des fonctions d'envoi et de réception

- **Gestion de Client Multiple**

Pour effectuer la connexion de plusieurs clients à notre serveur la notion de thread sera utilisée .

afin de créer un thread, on utilise la fonction

```
pthread_create( pthread_t *thread, const pthread_attr_t *attr, void *(*start_routine) (void *), void *arg);
```

un nombre maximum de client pourra être défini pour des raisons de sécurité ou de fiabilité ainsi une limite de client à accepter pourrait être établie bien qu'elle soit facultative , pour cela une boucle avec un compteur sera implémenté par exemple .

## **V. Référence**

### Bibliographie et Webographie

- [1] <https://ensiwiki.ensimag.fr/images/e/eb/Makefile.pdf>
- [2] <http://manpagesfr.free.fr/man/man3/getopt.3.html>
- [3] <https://fossies.org/linux/procps-ng/proc/readproc.h>
- [4] : Cours Programmation Réseau : Socket TCP/UDP © 2012-2020

### **Liste des figures**

Figure 1 : Tableau des éléments implémentés

figure 2: performance Processliste sensor

figure 3: performance memoryinfo sensor

figure 4: performance uptime sensor

figure 6: performance Load average sensor

Figure 5 : interface du terminal .