

Développement d'un outil de monotoring système (comme htop/top)

Présenté par : Amar HENNI Salem Aghiles BRAI Ali RAMOUL

Année universitaire : 2020/2021

List of Figures

1.1	Rendu d'execution de la commande htop	į
2.1	Exemple Socket.	,
2.2	Makefile de projet	1:

List of Tables

1.1	Comparaison entre	un processus et un threa	ad
-----	-------------------	--------------------------	----

Introduction:

Le rapport suivant met en évidence le coté théorique mais aussi pratique du travail réalisé, dans ce cadre notre projet consiste au "Développement d'un outil de monitoring système comme htop ou top". Notre tâche consiste plus précisément à réaliser un outils de monotoring avec un fonctionnement le plus proche possible de l'outil top ou htop (présenté dans le chapitre 1) et cela dans un cadre distribuée.

Avant de mettre en évidance les différentes fonctionalités réaliser par notre application, on doit présenté le contexte du travail demandé, le premier chapitre est ainsi dédier à cela. Dans second chapitre on parlera des différents moyen mit en place afin d'assurer la réalisation de notre projet, ainsi q'une liste des différentes tâches à réalisées.

On terminera par un 3éme chapitre qui détaillera le fonctionnement de notre application ainsi que les différents tâches réalisé par rapport a celles demandées.

Chapter 1

Généralités

1.1 Définitions:

1.1.1 Processus et thread:

Un processus est un exécutable qu'on a mis en mémoire, qui a accès à l'intégralité de sa propre mémoire et qui exécute des instructions. Il a donc une partie de sa mémoire qui est du code, et une partie qui sont des données.

Le problème d'un processus c'est que c'est un peu lourd, cela implique des recopies de mémoire et surtout cela implique de passer par le système pour communiquer avec d'autre processus. Il existe donc un autre concept nommé thread.

Un thread, c'est un découpage d'un processus. Cela veut dire qu'il utilise exactement la même mémoire qu'un processus, ainsi que les mêmes descripteurs de fichiers. Ce qui diffère d'un thread à l'autre ce sont uniquement les pointeurs d'exécution et de pile. ce qui veut dire que 2 threads peuvent exécuter des bouts de code différents d'un même exécutable et avoir des variables locales différentes de celles des autres threads du processus.

comparaison

	Processus	Thread		
La communication	La communication entre deux	La communication entre deux		
	processus est coûteuse et limitée	threads est moins coûteuse que		
		celle du processus		
Multitâche	Le multitâche basé sur les pro-	Le multitâche basé sur les		
	cessus permet à un ordinateur	threads permet à un programme		
	d'exécuter deux ou plusieurs pro-	unique d'exécuter deux threads		
	grammes simultanément	ou plus simultanément		
Espace d'adressage	Chaque processus a son espace	Tous les threads d'un proces-		
	d'adressage distinct	sus partagent le même espace		
		d'adressage que celui d'un pro-		
		cessus		
Tâche	Les processus sont des tâche	Les threads sont des tâches		
	lourde	légères		
Exemple	Vous travaillez sur un éditeur	Vous imprimez un fichier à partir		
	de texte, il fait référence à	d'un éditeur de texte tout en tra-		
	l'exécution d'un processus	vaillant dessus, ce qui ressemble		
		à l'exécution d'un thread dans le		
		processus		

Table 1.1: Comparaison entre un processus et un thread

Sous Linux, il est possible d'avoir un aperçu sur l'état des différents processus en cours d'exécutions grâce à la commande "top" mais il existe aussi l'utilitaire "htop" qui permet de visualiser, et de gérer les processus de manière interactive.

1.1.2 htop/top:

htop est un moniteur système pour les systèmes d'exploitation type Unix très similaire à top, qui fonctionne comme lui en mode Terminal, mais qui dispose d'un environnement en mode texte plus convivial (et coloré) que ce dernier.

CPU[Mem[2.0%] 63/496MB] 0/509MB]		Tasks: 35, 73 thr; 1 running Load average: 0.06 0.18 0.12 Uptime: 00:05:09					
PID	USER	PRI	ΝI	VIRT	RES	SHR	S	CPU%	MEM%	TIME+	Command
2091	root	20	0	2884	1324	1056	R	1.0	0.3	0:00.08	htop
1	root	20	0	3328	1868	1248		0.0	0.4	0:01.43	/sbin/init
390	root	20	0	2908	916	508		0.0	0.2	0:00.08	upstart–udev–bridg
397	root	20	0	3080	1412	720	S	0.0	0.3		udevddaemon
483	root	20	0	3076	972	336	S	0.0	0.2	0:00.00	udevd ––daemon
484	root	20	0	3076	932			0.0	0.2	0:00.00	udevd ––daemon
790	root	20	0	2652	360	196		0.0	0.1		upstart–socket–bri
797	syslog	20	0	28448	1840	988	S	0.0	0.4	0:00.02	rsyslogd –c5
800	syslog	20		28448	1840	988		0.0	0.4	0:00.00	rsyslogd –c5
801	syslog	20		28448	1840			0.0	0.4		rsyslogd –c5
	syslog	20	0	28448	1840	988		0.0	0.4		rsyslogd –c5
858	messageb	20	0	3672	1396	1028	S	0.0	0.3	0:00.19	dbus-daemonsyst
	root	20	0	6864	2756	2188		0.0	0.5		/usr/sbin/modem-ma
883	avahi	20	0	3316	1424	1188		0.0	0.3		avahi–daemon: runn
	avahi	20	0	3316	432	216		0.0	0.1		avahi–daemon: chro
885	root	20	0	7172	2508	1860	S	0.0	0.5	0:00.04	/usr/sbin/cupsd -F
	root	20	0	19376	5060	4316		0.0	1.0		NetworkManager
	<u>ro</u> ot	20		<u> 1</u> 93 <u>76</u>	5060				1.0		NetworkManager
F1Help	o <mark>F2</mark> Setup	F3S	eard	hF4Inıا	/ert <mark>F5</mark> T	ree	-6	SortBy	JE7Nic	e -F8Nic	e + <mark>F9</mark> Kill <mark>F10</mark> Quit

Figure 1.1: Rendu d'execution de la commande htop.

Dans la partie haute de l'interface on peut voir l'utilisation du CPU (en pourcentage), l'utilisation de la mémoire (en Mo) par rapport à la totalité de mémoire disponible ainsi que la mémoire swap utilisée. Le temps depuis lequel le système est démarré est indiqué également. Ensuite, un "tableau" listant les processus est présenté où on peut y retrouver une multitude d'information comme l'utilisateur qu'il l'a exécuté, le pourcentage de mémoire et de CPU qu'il utilise ainsi que la commande qui sert à l'exécuter. Pour finir, dans la partie basse un menu explique les différentes actions qui sont disponibles.

Chapter 2

Organisation:

2.1 Outils utilisés:

Afin de mener à bien le travail demandé, tout en patiquand les différents aspect du modules Base du Genie Logiciel vu en Semestre 1, on a opter pour différentes ressources logiciel afin de mener a bien notre travail tout en aquérent une experience profesionnel qui nous sera que bénifique.

- Git/Github: Pour la gestion de versionnement.
- Platforme : Overleaf : Pour la rédaction du rapport en latex (rédaction simultanée et temps réel).
- Platforme : Discord/facebook: Pour la communication temps réel entre les 2 membres du groupe (communication à distance dû à la crise sanitaire).

2.2 Tâches à réaliser :

Les différentes tâches prise en compte dans notre projets sont les suivante :

- Creation d'un makefile.
- Utilisation de Git pour le versionnement.
- Redaction du rapport.
- Affichage structuré de la sortie standard des relevés des sensors connectés.
- communication entre interfaces.
- Compatibilité en sortie avec un outils de monitoring externe (JSON).
- Monitoring du CPU global et de la mémoire physique.
- GUI enrichi qui donne une éxperience utilisateur plus amiliorée.
- l'interactivité et l'utilisation de plugins.

2.3 Socket:

2.3.1 Généralités:

Les sockets ont été mises au point en 1984, lors de la création des distributions BSD (Berkeley Software Distribution). Apparues pour la première fois dans les systèmes UNIX.

• les sockets sont des points de terminaison mis à l'écoute sur le réseau afin de faire transiter des données logicielles.

Celles-ci sont associées à un numéro de port. Les ports sont des numéros allant de 0 à 2**16 - 1 inclus (soit 65535 :p). Chacun de ces ports est associé à une application (à savoir que les 1024 premiers ports sont réservés à des utilisations bien précises). Les sockets sont aussi associées à un protocole ; tels que UDP/IP TCP/IP. Dans notre cas nous utiliserons le protocole TCP/IP. Les sockets servent à établir une transmission de flux de données (octets de flux de données (octets) entre deux) entre deux machines ou applications. machines ou applications.

2.3.2 Utilisation:

En C, on a souvent besoin d'un moyen de communication entre deux programmes, dans ce cas on utilise parfois des fichiers qui servent de "passerelle" mais on passe souvent à côté des sockets qui peuvent le faire aussi bien ou même mieux encore.

Le principal atout des sockets est que les informations sont transmises directement au programme voulu en plus d'être plus sécurisées que les fichiers. Par exemple, le langage PHP illustre très bien les sockets, car il utilise ce principe "Client / Serveur".



Figure 2.1: Exemple Socket.

Ce schéma est TRES simplifié! Il n'est pas complet, mais permet d'avoir unevision simplifiée du principe. Elles servent aussi pour tout ce qui touche au réseau.

2.3.3 Leurs fonctionnements:

Les sockets ne s'utilisent pas de manière identique selon les différents systèmes d'exploitation :selon que l'on est sous windows ou sous linux.

Sur Windows:

Tout d'abord, il faut jamais oublier que dans chaque projet on crée , on doit ajouter le fichier "ws2_32.lib" (pour le compilateur Visual C++) ou "libws2_32.a" (pour les autres) dans notre éditeur de liens. on trouve ce fichier dans le dossier "lib" de notre IDE.

Il faut savoir que presque tout ce qui touche aux sockets Windows se trouve dans le fichier "winsock2.h", dans le dossier header de l'IDE. Celui-ci est un fichier standard de Windows, il n'y a pas besoin de le télécharger. Nous allons donc tout de suite l'inclure dans notre premier programme comme suit :

#include <winsock2.h> \\

En général, nous aurons besoin des fichiers standards "stdio.h" et "stdlib.h". Nous allons donc aussi les inclure :

On peut remarquer que le type socklen_t qui existe sous Linux, n'est pas défini sous Windows. Ce type sert à stocker la taille d'une structure de type sockaddr_in. Il va donc falloir le définir nous même à l'aide du mot clef typedef comme il suit :

```
typedef int socklen\_t; \\
```

De plus, nous devrons ajouter, dans le début de votre fonction main, le code suivant pour pouvoir utiliser les sockets sous Windows :

```
WSADATA WSAData;\\
WSAStartup(MAKEWORD(2,2), &WSAData);\\
```

La fonction WSAStartup sert à initialiser la bibliothèque WinSock. La macro MAKEWORD transforme les deux entiers (d'un octet) qui lui sont passés en paramètres en un seul entier (de 2 octets) qu'elle retourne. Cet entier sert à renseigner la bibliothèque sur la version que l'utilisateur souhaite utiliser (ici la version 2,0). Elle retourne la valeur 0 si tout s'est bien passé. Puis à la fin, placez celui-ci :

```
WSACleanup(); \\
```

Cette fonction va simplement libérer les ressources allouées par la fonction:

```
1 WSAStartup();
```

Sur Linux:

Sur Linux, c'est un peu différent puisque les fichiers à inclure ne sont pas les mêmes Pour combler l'écart entre Windows et Linux, nous utiliserons des définitions et des typedef.

Commençons par inclure les fichiers nécessaires :

```
#include <sys/types.h>\\
#include <sys/socket.h>\\
#include <netinet/in.h>\\
#include <arpa/inet.h> \\
#include <stdio.h>\\
#include <stdio.h>\\
```

Un premier problème se pose :

Dans le fichier "socket.h" de Linux, la fonction qui sert à fermer une socket (que nous verrons par la suite) se nomme close alors que dans le fichier "winsock2.h" de Windows la fonction se nomme closesocket ... Pour éviter de faire deux codes sources pour deux OS différents, nous utiliserons une définition comme il suit :

```
#define closesocket(param) close(param) \\
```

Ainsi dans le code la fonction closesocket() sera remplacée par la fonction close() qui pourra ensuite être exécutée.

Le deuxième problème vient du fait qu'il "manque" deux définitions et trois typedef qui peuvent

nous être utile dans le fichier "socket.h" de Linux par rapport au fichier "winsock2.h" de Windows. Voila donc le contenu de notre fichier pour le moment :

```
#include <sys/types.h>\\
#include <sys/socket.h>\\
#include <netinet/in.h>\\
#include <arpa/inet.h>\\
#include <unistd.h>\\
#include <stdio.h>\\
#include <stdib.h>\\
#define INVALID_SOCKET -1\\
#define SOCKET_ERROR -1\\
#define closesocket(param) close(param)\\
typedef int SOCKET;\\
typedef struct sockaddr_in SOCKADDR_IN;\\
typedef struct sockaddr SOCKADDR; \\
```

il y a beaucoup de fichiers à inclure par rapport à Windows mais qu'ils sont tous utiles.

Un code portable:

Pour pouvoir avoir un code un peu plus portable, nous utiliserons les définitions WIN32 et linux. Cette méthode indiquera à le compilateur le code à compiler en fonction de l'OS.

//Si nous sommes sous Windows

```
#if defined (WIN32) \\
#include <winsock2.h>\\
    // typedef, qui nous serviront par la suite
typedef int socklen_t;\\
    // Sinon, si nous sommes sous Linux
#elif defined (linux)
  #include <sys/types.h>\\
  #include <sys/socket.h>\\
  #include <netinet/in.h>\\
  #include <arpa/inet.h>\\
  #include <unistd.h>\\
6
    // Define, qui nous serviront par la suite
#define INVALID_SOCKET -1\\
  #define SOCKET_ERROR -1\\
  #define closesocket(s) close (s)\\
    // De même
typedef int SOCKET; \\
  typedef struct sockaddr_in SOCKADDR_IN;\\
3 typedef struct sockaddr SOCKADDR; \\
4 #endif \\
    // On inclut les fichiers standards
#include <stdio.h>\\
  #include <stdlib.h>\\
  int main(void)\\
4
  {\\
```

// Si la plateforme est Windows

```
#if defined (WIN32)\\
WSADATA WSAData;\\
WSAStartup(MAKEWORD(2,2), &WSAData);\\
#endif\\

// ICI on mettra notre code sur les sockets
// Si la plateforme est Windows

#if defined (WIN32)\\
WSACleanup();\\
#endif\\
return EXIT_SUCCESS;\\
} \\
```

2.4 Lecture des informations des processus en cours d'executions:

Pour en savoir un peu plus sur les processus sur un système Linux et pour essayer d'écrire du code en C, nous avons écrit une version de readproc adapté à nos besoins avec les différents flag nécessaires afin de récupérer les informations des différents processus.

Afin d'utiliser readproc on doit installer d'abord la bibliothèque libproc.

Sur Ubuntu:

- sudo apt-get update
- sudo apt-get install libproc-dev

Sur Manjaro:

- sudo pacman -Syyu
- sudo pacman install procps-ng

Code:

```
while(1){
     PROCTAB* proc = openproc(PROC_FILLARG | PROC_FILLSTAT | PROC_FILLMEM |
     PROC_FILLSTATUS | PROC_FILLUSR);
4
     proc_t proc_info;
     memset(&proc_info, 0, sizeof(proc_info));
5
     printf("PID \t PPID \t USER \t PR \t NI \t VIRT \t Etat \t\n\n");
    while (readproc(proc, &proc_info) != NULL) {
10
      printf("%-10d \t %-10d \t %s \t %ld \t %ld \t %lu \t %c \t", proc_info.tid,
      proc_info.ppid,proc_info.euser, proc_info.priority,proc_info.nice, proc_info.
      vm_size, proc_info.state);
      if (proc_info.cmdline != NULL) {
12
13
        printf("%s\n", *proc_info.cmdline);
14
        jsonout(proc_info.tid, proc_info.ppid, proc_info.priority,proc_info.nice,
      proc_info.vm_size, proc_info.state);
16
        } else {
18
         printf("[%s]\n", proc_info.cmd);
19
         jsonout(proc_info.tid, proc_info.ppid, proc_info.priority,proc_info.nice,
20
      proc_info.vm_size, proc_info.state);
```

Listing 2.1: Code qui affiche les informations des processus

La fonction **openproc** permet de specifier les différents flags qui permetterons d'obtenir les informations des processus. par exemple les flags :

- PROC_FILLARG et PROC_FILLSTAT permettent de définir le chemin d'executions de chaque processus.
- PROC_FILLMEM permet d'obtenir les information liée à la mémoire utilisée par chaque processus.
- PROC FILLSTATUS permet d'obtenir des informations liée au status de chaque processus.
- PROC_FILLUSR permet d'obtenir des informations liée à l'entité qui à lancer les différents processus (root / autres utilisateurs).

2.5 Visualisation des données:

Afin de mieux visualisé les données lidée était de les mettre sous format JSON afin de construire des graphiques pour mieux visualisés l'état des processus.

On a donc crée une fonction jsonout qui crée un fichier JSON avec comme clé le PID des processus et leurs valeurs correspond au différentes valeurs liée à chaque processus, comme leurs PPID, quel utilisateur les a lancé ...

Code:

```
void jsonout (int pid, int ppid, long priority, long nice, unsigned long vm_size, char
       state){
      FILE *fd = fopen("info.json", "a+");
3
      if(fd == NULL){
        perror("fopen");
5
      fprintf (fd, "\{\n \t\", pid);
                                                  /* print header to file */
8
      fprintf (fd, "\t \t\"Ppid\" : \" %ld \",\n",ppid);
9
      fprintf (fd, "\t \t\"Priority\" : \" %ld \" \n",priority);
10
      fprintf (fd, "\t \t\"Nice\" : \" %ld \" \n", nice);
      fprintf (fd, "\t \t\"Vm_size\" : \" %lu \" \n",vm_size);
      fprintf (fd, "\t \t\"State\" : \" %c \" \n",state);
13
      fprintf (fd, "\t \t \\n\\n\\n");
                                          /* print closing tag */
14
      fclose (fd);
15
16 }
```

Listing 2.2: Code qui structure les informations sous format JSON.

2.6 Interface graphique

Afin d'avoir un rendu plus propres des informations et ameliorer l'experience utilisateur on a utiliser la bibliothèque **ncurses**.

Quelques points à savoir :

• pour compiler il faut utiliser le flag : -lncurses Exemple :

```
gcc -lncurses -o HelloWorld HelloWorld.c
```

• Remarque: lors de l'utilisation de cette bibliothèque, il se peut que dans certains cas on puisse pas quitter proprement notre interface Ncurses et lors du retour en mode console on ne verra plus ce que l'on tape. De même lorsque on essaye de retourner à la ligne, cela décalera les lignes et ce ne sera plus du tout gérable. Pour cela je il faut une petite astuce. Créer un fichier nommé sos, dans lequel on restaurera les paramètres d'origine de la console. Il suffit d'y mettre le code suivant :

```
#!/bin/sh

stty -raw # R utilise le mode RAW pour l'interception des signaux et autres

stty echo # Remise en place de l'echo
stty onlcr # Remise en place du retour chariot
```

Ensuite il faut rendre le fichier executable en manipulant ces droits :

```
chmod +x sos
```

Ainsi on a plus qu'a taper sos dans le terminal pour réstaurer les paramètres par défaut.

2.7 Compilation :

Création d'un makefile qui permet de complier le programme en appelant la commande "make".

Figure 2.2: Makefile de projet.