Système et processus

Exercice 1

Exercice 242 On suppose que le répertoire personnel de l'utilisateur courant est vide. Décrire l'effet de chacune des commandes suivantes, en supposant qu'elles sont exécutées les unes à la suite des autres.

1. cd ~

5. cd ...

2. mkdir NSI

- 6. ls
- 3. mkdir NSI/TP_SHELL
- 7. chmod u+rwx,g-rwx,o-rwx TP_SHELL
- 4. cd NSI/TP_SHELL

Exercice 243 Pour chacun des motifs *glob* ci-dessous, donner une suite de caractères (de longueur au moins un) reconnue par le motif.

- 1. *.jpg
- 2. [0-9]*[a-z]
- 3. *.???
- $4. * [^A-Z] *$

Exercice 244 On suppose que l'on se trouve dans un répertoire TEST, que ce dernier est vide et que l'on exécute les sept commandes suivantes. Dessiner l'arborescence finale des fichiers et répertoires (on utilisera TEST comme racine de l'arborescence).

- 1. mkdir a b c d
- 5. cd ...
- 2. touch a/t.txt d/foo.txt
- 6. cp */*.txt c/g

3. cd c

- 7. rm -rf d
- 4. mkdir ../b/e f g

ANNEXE Exercice 1

La commande « man rm », exécutée dans la console, affiche la documentation suivante :

NAME

rm - remove files or directories

SYNOPSIS

rm [OPTION]... [FILE]...

DESCRIPTION

This manual page documents the GNU version of rm. rm removes each specified file. By default, it does not remove directories.

If the -I or --interactive=once option is given, and there are more than three files or the -r, -R, or --recursive are given, then rm prompts the user for whether to proceed with the entire operation. If the

response is not affirmative, the entire command is aborted.

Otherwise, if a file is unwritable, standard input is a terminal, and the -f or --force option is not given, or the -i or --interactive=always option is given, rm prompts the user for whether to remove the file. If

response is not affirmative, the file is skipped.

OPTIONS

Remove (unlink) the FILE(s). Remove (unlink) the FILE(s).

-f. --force

ignore nonexistent files and arguments, never prompt

- -i prompt before every removal
- -I prompt once before removing more than three files, or when removing recursively; less intrusive than -i, while still giving protection against most mistakes
- --interactive[=WHEN]

prompt according to WHEN: never, once (-I), or always (-i); without WHEN, prompt always

--one-file-system

when removing a hierarchy recursively, skip any directory that is on a file system different from that of the corresponding command line argument

--no-preserve-root

do not treat '/' specially

--preserve-root

do not remove '/' (default)

-r, -R, --recursive

remove directories and their contents recursively

-d. --dir

remove empty directories

-v, --verbose

explain what is being done

- --help display this help and exit
- --version

output version information and exit

By default, rm does not remove directories. Use the --recursive (-r or -R) option to remove each listed

directory, too, along with all of its contents.

To remove a file whose name starts with a '-', for example '-foo', use one of these commands:

rm -- -foo

rm ./-foo

EXERCICE 2 (4 points)

Cet exercice porte sur les systèmes d'exploitation : gestion des processus et des ressources.

Les parties A et B peuvent être traitées indépendamment.

Partie A:

Dans un bureau d'architectes, on dispose de certaines ressources qui ne peuvent être utilisées simultanément par plus d'un processus, comme l'imprimante, la table traçante, le modem. Chaque programme, lorsqu'il s'exécute, demande l'allocation des ressources qui lui sont nécessaires. Lorsqu'il a fini de s'exécuter, il libère ses ressources.

Programme 1	Programme 2	Programme 3				
demander (table traçante)	demander (modem)	demander (imprimante)				
demander (modem)	demander (imprimante)	demander (table traçante)				
exécution	exécution	exécution				
libérer (modem)	libérer (imprimante)	libérer (table traçante)				
libérer (table traçante)	libérer (modem)	libérer (imprimante)				

On appelle p1, p2 et p3 les processus associés respectivement aux programmes 1, 2 et 3.

- Les processus s'exécutent de manière concurrente.
 Justifier qu'une situation d'interblocage peut se produire.
- **2.** Modifier l'ordre des instructions du programme 3 pour qu'une telle situation ne puisse pas se produire. Aucune justification n'est attendue.
- **3.** Supposons que le processus p1 demande la table traçante alors qu'elle est en cours d'utilisation par le processus p3. Parmi les états suivants, quel sera l'état du processus p1 tant que la table traçante n'est pas disponible :
 - a) élu b) bloqué c) prêt d) terminé

Partie B:
Avec une ligne de commande dans un terminal sous Linux, on obtient l'affichage suivant :

```
UID
          PID PPID C STIME TTY
                                          TIME CMD
         6211 831 8 09:07 ?
                                      00:01:16 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --disable-quic --enable-tcp-fast-open --p
рi
         6252 6211 0 09:07 ?
                                      00:00:00 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=zygote --ppapi-flash-path=/usr/lib
pi
         6254 6252 0 09:07 ?
                                      00:00:00 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --tvpe=zvgote --ppapi-flash-path=/usr/lib
рi
pi
         6294 6211 4 09:07 ?
                                      00:00:40 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=gpu-process --field-trial-handle=1
         6300 6211 1 09:07 ?
                                      00:00:16 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=utility --field-trial-handle=10758
pi
pi
         6467 6254 1 09:07 ?
                                      00:00:11 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=renderer --field-trial-handle=1075
        11267 6254 2 09:12 ?
                                      00:00:15 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=renderer --field-trial-handle=1075
рi
        12035 836 0 09:13 ?
                                      00:00:00 /usr/lib/libreoffice/program/oosplash --writer file:///home/pi/Desktop/mon_fichier.odt
pi
                                      00:00:15 /usr/lib/libreoffice/program/soffice.bin --writer file:///home/pi/Desktop/mon_fichier.c
        12073 12035 2 09:13 ?
pi
pi
        12253 831 1 09:13 ?
                                      00:00:07 /usr/bin/python3 /usr/bin/sense_emu_gui
рi
        20010 6211 1 09:21 ?
                                      00:00:00 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=utility --field-trial-handle=10758
        20029 6254 56 09:21 ?
                                      00:00:28 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=renderer --field-trial-handle=1075
рi
                                      00:00:01 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=renderer --field-trial-handle=1075
        20339 6254 4 09:21 ?
рi
рi
        20343 6254 2 09:21 ?
                                      00:00:00 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=renderer --field-trial-handle=1075
рi
        20464 6211 17 09:22 ?
                                      00:00:00 /proc/self/exe --type=utility --field-trial-handle=1075863133478894917,6306120996223181
        20488 6254 14 09:22 ?
                                      00:00:00 /usr/lib/chromium-browser/chromium-browser-v7 --type=renderer --field-trial-handle=1075
рi
        20519 676 0 09:22 pts/0
                                      00:00:00 ps -ef
рi
```

La documentation Linux donne la signification des différents champs :

- UID: identifiant utilisateur effectif;
- PID: identifiant de processus;
- PPID: PID du processus parent;
- C : partie entière du pourcentage d'utilisation du processeur par rapport au temps de vie des processus :
- STIME: I'heure de lancement du processus;
- TTY: terminal de contrôle
- TIME: temps d'exécution
- CMD: nom de la commande du processus
- 1. Parmi les quatre commandes suivantes, laquelle a permis cet affichage?
 - a) ls -1
 - b) ps -ef
 - c) cd ..
 - d) chmod 741 processus.txt
- **2.** Quel est l'identifiant du processus parent à l'origine de tous les processus concernant le navigateur Web (chromium-browser) ?
- 3. Quel est l'identifiant du processus dont le temps d'exécution est le plus long?

EXERCICE 3 (4 points)

Cet exercice porte sur la gestion des processus par les systèmes d'exploitation et sur les opérateurs booléens.

Partie A

Cette partie est un questionnaire à choix multiples (QCM).

Pour chacune des questions, une seule des quatre réponses est exacte. Le candidat indiquera sur sa copie le numéro de la question et la lettre correspondant à la réponse exacte.

Aucune justification n'est demandée. Une réponse fausse ou une absence de réponse n'enlève aucun point.

1.	Parmi les commandes ci-dessous,	, laquelle permet	d'afficher le	es processus	en cours
	d'exécution?				

- a. dir
- **b.** ps
- c. man
- **d.** ls

2. Quelle abréviation désigne l'identifiant d'un processus dans un système d'exploitation de type UNIX ?

- a. PIX
- b. SIG
- c. PID
- d. SID

3. Comment s'appelle la gestion du partage du processeur entre différents processus ?

- a. L'interblocage
- **b.** L'ordonnancement
- c. La planification
- **d.** La priorisation

4. Quelle commande permet d'interrompre un processus dans un système d'exploitation de type UNIX ?

- a. stop
- **b.** interrupt
- **c.** end
- d. kill

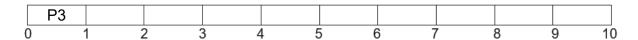
Partie B

- **1.** Un processeur choisit à chaque cycle d'exécution le processus qui doit être exécuté. Le tableau ci-dessous donne pour trois processus P1, P2, P3 :
 - la durée d'exécution (en nombre de cycles),
 - l'instant d'arrivée sur le processeur (exprimé en nombre de cycles à partir de 0),
 - le numéro de priorité.

Le numéro de priorité est d'autant plus petit que la priorité est grande. On suppose qu'à chaque instant, c'est le processus qui a le plus petit numéro de priorité qui est exécuté, ce qui peut provoquer la suspension d'un autre processus, lequel reprendra lorsqu'il sera le plus prioritaire.

Processus	Durée d'exécution	Instant d'arrivée	Numéro de priorité
P1	3	3	1
P2	3	2	2
P3	4	0	3

Reproduire le tableau ci-dessous sur la copie et indiquer dans chacune des cases le processus exécuté à chaque cycle.



2. On suppose maintenant que les trois processus précédents s'exécutent et utilisent une ou plusieurs ressources parmi R1, R2 et R3.

Parmi les scénarios suivants, lequel provoque un interblocage ? Justifier.

Scénario 1
P1 acquiert R1
P2 acquiert R2
P3 attend R1
P2 libère R2
P2 attend R1
P1 libère R1

Scénario 2	
P1 acquiert R1	
P2 acquiert R3	
P3 acquiert R2	
P1 attend R2	
P2 libère R3	
P3 attend R1	

	Scénario 3
P1 a	cquiert R1
P2 a	cquiert R2
Р3 а	ttend R2
P1 a	ttend R2
P2 li	bère R2
Р3 а	cquiert R2

Partie C

Dans cette partie, pour une meilleure lisibilité, des espaces sont placées dans les écritures binaires des nombres. Il ne faut pas les prendre en compte dans les calculs.

Pour chiffrer un message, une méthode, dite du masque jetable, consiste à le combiner avec une chaîne de caractères de longueur comparable.

Une implémentation possible utilise l'opérateur XOR (ou exclusif) dont voici la table de vérité :

a	b	a XOR b
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Dans la suite, les nombres écrits en binaire seront précédés du préfixe 0b.

1. Pour chiffrer un message, on convertit chacun de ses caractères en binaire (à l'aide du format Unicode), et on réalise l'opération XOR bit à bit avec la clé.

Après conversion en binaire, et avant que l'opération XOR bit à bit avec la clé n'ait été effectuée, Alice obtient le message suivant :

$$m = 0b 0110 0011 0100 0110$$

a. Le message m correspond à deux caractères codés chacun sur 8 bits : déterminer quels sont ces caractères. On fournit pour cela la table ci-dessous qui associe à l'écriture hexadécimale d'un octet le caractère correspondant (figure 2). Exemple de lecture : le caractère correspondant à l'octet codé 4A en hexadécimal est la lettre J.

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	Α	В	С	D	Е	F
2	space	!	**	#	\$	용	&		()	*	+	,	-		/
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
4	9	A	В	С	D	E	F	G	н	I	J	K	L	М	N	0
5	P	Q	R	s	T	U	v	W	х	Y	Z	1	١	1	^	_
6	`	a	b	С	d	е	f	g	h	i	j	k	1	m	n	0
7	р	q	r	s	t	u	v	w	x	У	z	{	1	}	~	DEL

Figure 2