EXERCICE 2 (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 les 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

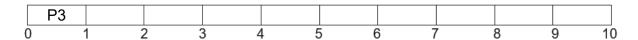
Partie B

- **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 acquiert R1
P2 acquiert R2
P3 attend R2
P1 attend R2
P2 libère R2
P3 acquiert R2

EXERCICE 4 (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
        12073 12035 2 09:13 ?
                                      00:00:15 /usr/lib/libreoffice/program/soffice.bin --writer file:///home/pi/Desktop/mon_fichier.c
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 ?
ρi
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 2 (4 points)

Cet exercice porte sur la gestion des processus et des ressources par un système d'exploitation.

- 1. Les états possibles d'un processus sont : *prêt*, *élu*, *terminé* et *bloqué*.
 - a. Expliquer à quoi correspond l'état élu.
 - b. Proposer un schéma illustrant les passages entre les différents états.
- 2. On suppose que quatre processus C₁, C₂, C₃ et C₄ sont créés sur un ordinateur, et qu'aucun autre processus n'est lancé sur celui-ci, ni préalablement ni pendant l'exécution des quatre processus.

L'ordonnanceur, pour exécuter les différents processus prêts, les place dans une structure de données de type file. Un processus prêt est enfilé et un processus élu est défilé.

- **a.** Parmi les propositions suivantes, recopier celle qui décrit le fonctionnement des entrées/sorties dans une file :
 - i. Premier entré, dernier sorti
 - ii. Premier entré, premier sorti
 - iii. Dernier entré, premier sorti
- **b.** On suppose que les quatre processus arrivent dans la file et y sont placés dans l'ordre C₁, C₂, C₃ et C₄.
 - Les temps d'exécution totaux de C₁, C₂, C₃ et C₄ sont respectivement 100 ms, 150 ms, 80 ms et 60 ms.
 - Après 40 ms d'exécution, le processus C_1 demande une opération d'écriture disque, opération qui dure 200 ms. Pendant cette opération d'écriture, le processus C_1 passe à l'état bloqué.
 - Après 20 ms d'exécution, le processus C₃ demande une opération d'écriture disque, opération qui dure 10 ms. Pendant cette opération d'écriture, le processus C₃ passe à l'état bloqué.

Sur la frise chronologique donnée en annexe (à rendre avec la copie), les états du processus C₂ sont donnés. Compléter la frise avec les états des processus C₁, C₃ et C₄.

21-NSIJ2ME2 Page **4/13**

3. On trouvera ci- dessous deux programmes rédigés en pseudo-code

Verrouiller un fichier signifie que le programme demande un accès exclusif au fichier et l'obtient si le fichier est disponible.

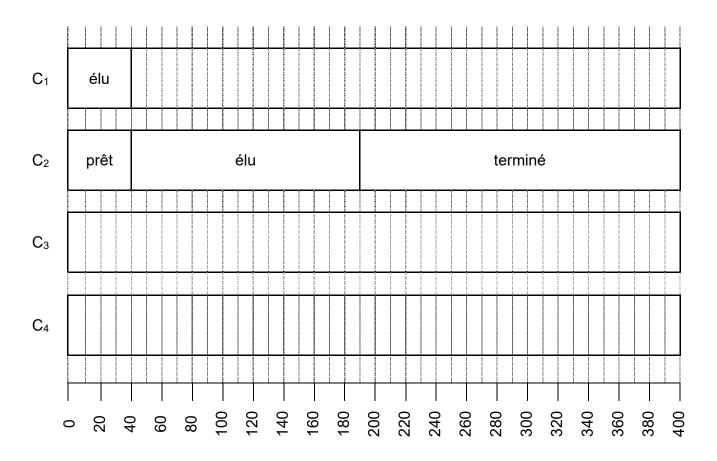
Programme 1	Programme 2
Verrouiller fichier_1	Verrouiller fichier_2
Calculs sur fichier_1	Verrouiller fichier_1
Verrouiller fichier_2	Calculs sur fichier_1
Calculs sur fichier_1	Calculs sur fichier_2
Calculs sur fichier_2	Déverrouiller fichier_1
Calculs sur fichier_1	Déverrouiller fichier_2
Déverrouiller fichier_2	
Déverrouiller fichier_1	

- **a.** En supposant que les processus correspondant à ces programmes s'exécutent simultanément (exécution concurrente), expliquer le problème qui peut être rencontré.
- **b.** Proposer une modification du programme 2 permettant d'éviter ce problème.

21-NSIJ2ME2 Page **5/13**

Annexe de l'exercice 2 à rendre avec la copie.

Question 2. b.



21-NSIJ2ME2 Page **13/13**

Exercice 3 (4 points)

Cet exercice porte sur la gestion des processus par un système d'exploitation et les protocoles de routage.

Les parties A et B sont indépendantes.

Partie A: Processus

La commande UNIX ps présente un cliché instantané des processus en cours d'exécution.

Avec l'option -eo pid, ppid, stat, command, cette commande affiche dans l'ordre l'identifiant du processus PID (process identifier), le PPID (parent process identifier), l'état STAT et le nom de la commande à l'origine du processus.

Les valeurs du champ STAT indique l'état des processus :

R: processus en cours d'exécution

S: processus endormi

Sur un ordinateur, on exécute la commande ps -eo pid, ppid, stat, command et on obtient un affichage dont on donne ci-dessous un extrait.

```
$ ps -eo pid,ppid,stat,command
```

```
PID PPID STAT COMMAND

1 0 Ss /sbin/init

.... ... ...

1912 1908 Ss Bash

2014 1912 Ss Bash

1920 1747 Sl Gedit

2013 1912 Ss Bash

2091 1593 Sl /usr/lib/firefox/firefox

5437 1912 Sl python programme1.py

5440 2013 R python programme2.py

5450 1912 R+ ps -eo pid,ppid,stat,command
```

À l'aide de cet affichage, répondre aux questions ci-dessous.

- 1. Quel est le nom de la première commande exécutée par le système d'exploitation lors du démarrage ?
- 2. Quels sont les identifiants des processus actifs sur cet ordinateur au moment de l'appel de la commande ps ? Justifier la réponse.
- 3. Depuis quelle application a-t-on exécuté la commande ps ?

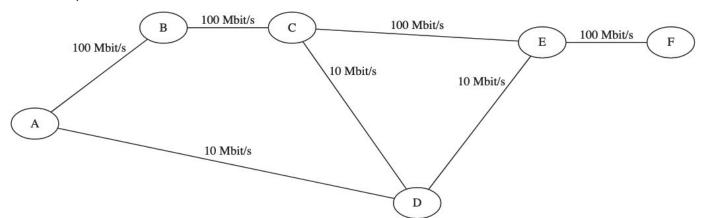
 Donner les autres commandes qui ont été exécutées à partir de cette application.
- **4.** Expliquer l'ordre dans lequel les deux commandes python programme1.py et python programme2.py ont été exécutées.
- **5.** Peut-on prédire que l'une des deux commandes python programme1.py et python programme2.py finira avant l'autre?

21–NSIJ1ME2 Page 6 / 13

Partie B: Routage

On considère le réseau modélisé par le schéma ci-dessous.

Les routeurs sont identifiés par les lettres de A à F; les débits des liaisons entre les routeurs sont indiqués sur le schéma.



1. Dans cette question, tous les routeurs utilisent le protocole RIP (distance en nombre de sauts).

On s'intéresse aux routes utilisées pour rejoindre F une fois les tables stabilisées. Recopier et compléter sur la copie la table suivante :

Machine	Prochain saut	Distance
A		
В		
С		
D		
E		

2. Dans cette question tous les routeurs utilisent le protocole OSPF (distance en coût des routes). Le coût d'une liaison est modélisé par la formule

$$\frac{10^8}{d}$$

où *d* est le débit de cette liaison exprimé en bit par seconde.

On s'intéresse aux routes utilisées pour rejoindre F une fois les tables stabilisées. Recopier et compléter sur la copie la table suivante :

Machine	Prochain saut	Distance
A		
В		
C		
D		
Е		

3. Des protocoles RIP et OSPF, lequel fournit le routage entre A et F le plus performant en terme de débit ? Justifier la réponse.

21–NSIJ1ME2 Page 7 / 13