IF-3-SYS: Examen final

NOM Prénom:

Durée: 1h30.

Répondez directement sur le sujet.

Remplissez votre nom tout de suite. Vraiment.

Les réponses incorrectes seront comptées négativement.

Tous documents papier autorisés. Pas de téléphone ni autre appareil.

Prenez la peine d'écrire lisiblement. Utilisez un brouillon plutôt que de faire des ratures.

1 Noyau et processus

Question 1 Quel(s) appel(s) système faut-il invoquer pour charger un programme depuis le disque dur et le démarrer? Cochez vrai pour «nécessaire» et faux pour «pas nécessaire».

V	F	clone
V	F	exec
V	F	fork
V	F	load

V F open
V F pthread_create

V F read V F wait

Question 2 On s'intéresse au fragment de programme ci-dessous. On note u,v les valeurs affichées par le processus parent et x,y les valeurs affichées par le processus enfant. Indiquez si les affirmations ci-dessous sont vraies ou fausses :

```
egin{array}{c|cccc} V & F & u = x + 10 \\ \hline V & F & x = u + 10 \\ \hline V & F & y = v \\ \hline V & F & y \neq v \\ \hline \end{array}
```

if (fork() == 0)
{
 a = a + 5;
 printf("%d,%d\n", a, &a);
}
else
{
 a = a - 5;
 printf("%d,%d\n", a, &a);
}

Question 3 Parmi les éléments ci-dessous, le ou lesquels appartiennent au noyau du système d'exploitation? Cochez «vrai» pour «dans le noyau» et faux sinon.

V F bibliothèque standard

V F compilateur

V F dispatcheur

V F mémoire cache

V F ordonnanceur

V F routine de traitement d'interruption

V F shell

V F système de fichiers

2 Ordonnancement

On suppose dans cette question un système monoprocesseur à ordonnancement circulaire (Round Robin) avec un quantum de 4 unités de temps. On s'intéresse à trois processus purement calculatoires A, B, et C aux caractéristiques suivantes :

tâche	Α	В	С
instant d'arrivée	0	1	2
durée d'exécution	10	5	7

Question 4 Sur le schéma ci-dessous, dessinez un chronogramme indiquant la succession des tâches sur le processeur. La durée des changements de contexte est supposée négligeable.

temps

On suppose à présent que A et B (mais pas C) ont chacun une section critique, exécutée en exclusion mutuelle. Le tableau ci-dessous indique le détail de l'exécution de chaque processus. Un triplet (x, y, z) signifie que :

- le processus réalise un calcul ordinaire nécessitant x unités de temps processeur
- puis il demande à entrer en section critique
- pour exécuter et quitter sa section critique, il a besoin de y unités de temps processeur
- après sa section critique, il s'exécute encore pendant une durée z puis se termine.

Bien sûr le tableau n'inclut pas les temps d'attente éventuels avant l'accès aux sections critiques.

tâche	Α	В	С
instant d'arrivée	0	1	2
durée d'exécution	10 (3, 6, 1)	5 (2, 2, 1)	7

Question 5 Sur le schéma ci-dessous, dessinez un chronogramme indiquant la succession des tâches sur le processeur. Faites apparaître les moments où un processus est en section critique (par exemple avec des hachures).

temps

3 Gestion mémoire

Question 6 l'autre.	Citer les deux types de localité d'accès et expliquer en quoi l'un est un cas particulier de

Question 7 Le programme ci-dessous affiche physique ou d'une adresse virtuelle?	l'adresse de sa variable i. S'agit-il d'une adresse
priyoiquo ou u uno uuroooo viituono i	<pre>#include <stdio.h></stdio.h></pre>
V F adresse physique V F adresse virtuelle	<pre>int main(void) { int i = 42; printf("adresse de i : %p\n", &i); return 0; }</pre>
Question 8 Lors d'un changement de contexte e le contenu du <i>Translation Lookaside Buffer</i> ? Justif	ntre deux threads, à quelle condition faut-il invalider iez votre réponse.
Question 9 Sur toutes les architectures matérie puissance de 2. Pourquoi?	elles, la taille des pages mémoire est toujours une
Question 10 Dans un allocateur dynamique, déce tion interne et/ou la fragmentation externe? V F réduire la fragmentation interne V F réduire la fragmentation externe	ouper un bloc libre permet-il de réduire la fragmenta-

4 Systèmes de fichiers

Dans les questions suivantes, on s'intéresse à un système de fichiers basé sur une indexation multiniveaux, avec des des blocs (secteurs) de 16kB (=2¹⁴ octets) identifiés par des numéros de 32 bits. Chaque inode contient 5 entrées pour des blocs directs, 1 entrée pour un bloc indirect et 1 entrée pour de bloc doublement indirect.

Question 11	Quelle est la taille maximale d'un volume formaté avec ce système de fichiers?
Question 12 proche.	Quelle est la taille maximale d'un fichier? Répondez par la puissance de deux la plus
veut maintena à la position 1 Combien de bl	On suppose que le système d'exploitation vient de charger l'inode d'un fichier et qu'il nt sauter les 128 premiers méga-octets du fichier pour accéder directement à l'octet situé 28MB (=134217728). locs devra-t-il lire avant d'accéder à la donnée voulue? Expliquez pour chaque bloc lu, ce et pourquoi sa lecture est nécessaire.
5 Synch	ronisation
	Quelle est la signification du terme «attente active»? En quoi est-ce généralement nme une mauvaise façon d'attendre?

page 5/9
Question 15 Un programme crée 4 threads qui exécutent la même fonction Inc(). Cette fonction consiste en une incrémentation de 2 d'un même compteur global. Le programme attend ensuite la fin des 4 threads, affiche la valeur du compteur puis se termine. La valeur initiale du compteur est 0.
Ce programme est-il déterministe? Si vous répondez oui, donnez la valeur affichée à l'écran. Si vous répondez non, donnez la plus petite valeur qui pourrait s'afficher. Dans les deux cas, justifiez votre réponse.

Programmation à sémaphores

Un étudiant qui se spécialise en anthropologie et accessoirement en informatique s'est embarqué dans un projet de recherche pour voir s'il était possible d'enseigner les interblocages aux babouins d'Afrique. Il repère un profond canyon et y jette une corde au travers, de sorte que les babouins puissent le traverser à bout de bras. Plusieurs babouins ont le droit de traverser en même temps, pourvu qu'ils aillent tous dans la même direction. Si des babouins qui se dirigent vers l'est et d'autres vers l'ouest se trouvent sur la corde au même moment, cela conduit à un interblocage (les babouins sont bloqués au point de rencontre sur la corde) : en effet, ils n'ont pas la possibilité de passer les uns par-dessus les autres alors qu'ils sont suspendus au-dessus du canyon. Si un babouin souhaite traverser le canyon, il doit vérifier qu'aucun autre babouin ne traverse en sens inverse.

On modélise ce scénario par le programme ci-dessous, exécuté par une quantité arbitraire de threads :

babouins allant vers l'est

babouins allant vers l'ouest

```
entree_ouest()
traverser_d_ouest_en_est()
sortie_est()
```

```
entree_est()
traverser_d_est_en_ouest()
sortie_ouest()
```

L'exercice va consister à écrire les synchronisations entree_...() et sortie_...() pour éviter l'interblocage au milieu du pont de singe.

Question 16 Une solution simpliste consiste à n'autoriser qu'un seul singe à être sur la corde à chaque instant, indifféremment de sa direction. Implémentez ci-dessous les synchronisations nécessaires à l'aide de sémaphores et/ou de variables partagées.

Co	nditions init	iales	1
ontroo ouost()		on	troo ost()
entree_ouest()		en	tree_est()
sortie_est()sortie_ouest()			
N'hésitez pas à ajouter des explications pou			

Question 17 Proposez maintenant une solution permettant à plusieurs singes dans la même direction d'avancer simultanément. Ne vous préoccupez pas du cas d'un groupe infini de babouins se déplaçant dans un même sens et interdisant tout passage à ceux qui se déplacent dans l'autre sens.

	Conditions initi	iales	
entree_ouest()		en	tree_est()
sortie_est()		sor	tie_ouest()
N'hésitez pas à ajouter des explications	pour aider votre	correcteur à com	prendre votre approche :

Question 18 Même consigne qu'à l'exercice précédent, en évitant cette fois-ci le risque de famine : Lorsqu'un babouin qui souhaite traverser le canyon vers l'est arrive à la corde et trouve un babouin qui traverse vers l'ouest, il attend jusqu'à ce que la corde soit vide, mais aucun babouin se déplaçant vers l'ouest n'est autorisé à démarrer jusqu'à ce qu'au moins un babouin ait traversé dans l'autre sens.

Co	nditions init	iales	
entree_ouest()	\neg	ent	tree_est()
sortie_est()		sort	tie_ouest()
N'hésitez pas à ajouter des explications pour	aider votre	e correcteur à comp	orendre votre approche :

Annexe: Quelques puissances de 2

$2^0 = 1$	$2^{16} = 65.53$	6 2 ³² =	4 294 967 296	2 ⁴⁸ =	281 474 976 710 656
2 ¹ = 2	$2^{17} = 131 \ 07$	2 233 =	8 589 934 592	2 ⁴⁹ =	562 949 953 421 312
$2^2 = 4$	$2^{18} = 262.14$	4 2 ³⁴ =	17 179 869 184	2 ⁵⁰ =	1 125 899 906 842 624
$2^3 = 8$	2 ¹⁹ = 524 28	8 2 ³⁵ =	34 359 738 368	2 ⁵¹ =	2 251 799 813 685 248
$2^4 = 16$	$2^{20} = 104857$	$6 \mid 2^{36} =$	68 719 476 736	2 ⁵² =	4 503 599 627 370 496
$2^5 = 32$	$2^{21} = 209715$	$2 \mid 2^{37} =$	137 438 953 472	2 ⁵³ =	9 007 199 254 740 992
$2^6 = 64$	2 ²² = 4 194 30	4 2 ³⁸ =	274 877 906 944	2 ⁵⁴ =	18 014 398 509 481 984
$2^7 = 128$	$2^{23} = 838860$	8 2 ³⁹ =	549 755 813 888	2 ⁵⁵ =	36 028 797 018 963 968
$2^8 = 256$	$2^{24} = 1677721$	6 2 ⁴⁰ =	1 099 511 627 776	2 ⁵⁶ =	72 057 594 037 927 936
$2^9 = 512$	$2^{25} = 3355443$	$2 \mid 2^{41} =$	2 199 023 255 552	2 ⁵⁷ =	144 115 188 075 855 488
$2^{10} = 1024$	$2^{26} = 67\ 108\ 86$	$4 \mid 2^{42} =$	4 398 046 511 104	2 ⁵⁸ =	288 230 376 151 711 744
$2^{11} = 2048$	$2^{27} = 134\ 217\ 72$	8 2 ⁴³ =	8 796 093 022 208	2 ⁵⁹ =	576 460 752 303 423 488
$2^{12} = 4096$	$2^{28} = 268 \ 435 \ 45$	6 2 ⁴⁴ =	17 592 186 044 416	$2^{60} =$	1 152 921 504 606 846 976
$2^{13} = 8192$	$2^{29} = 53687091$	$2 \mid 2^{45} =$	35 184 372 088 832	2 ⁶¹ =	2 305 843 009 213 693 952
$2^{14} = 16384$	$2^{30} = 1\ 073\ 741\ 82$	4 2 ⁴⁶ =	70 368 744 177 664	2 ⁶² =	4 611 686 018 427 387 904
$2^{15} = 32768$	$2^{31} = 2\ 147\ 483\ 64$	8 2 ⁴⁷ =	140 737 488 355 328	$2^{63} =$	9 223 372 036 854 775 808
				2 ⁶⁴ =	18 446 744 073 709 551 616

Attention, en fonction du contexte, les lettres k, M, G, T peuvent avoir une signification différente : une taille mémoire de 1MB (un mégaoctet) représente typiquement 2²⁰ octets, alors qu'une fréquence de 1MHz (un mégahertz) représente 10⁶ Hertz.

Pour éviter la confusion, il est possible d'utiliser les *préfixes binaires* ki, Mi, Gi, Ti qui sont non-ambigus. Par exemple, 1 TiB (un tébioctet) représentera toujours 2⁴⁰ octets, c'est à dire 1024 GiB (gibioctets).