

Langage C et Programmation Système TP nº 8 : Inœuds, temps, tubes nommés, *locks*

Exercice 1 : Horodatage

Métadonnées SF, date et heure, normes

Dans cet exercice, vous allez écrire un programme mytouch, une version simplifiée de l'outil POSIX touch, qui change l'horodatage de la dernière modification, ou du dernier accès, ou des deux. La date et l'heure peuvent être spécifiées avec l'option paramétrée -d date_time. Dans le cas contraire, mytouch utilise la date et l'heure courante. Synopsis:

mytouch [-am] [-d date_time] FILE [FILE]...

Options:

- -a Modifie seulement l'horodatage du dernier accès au fichier. Ne modifie pas celui de la dernière modification, sauf si l'option -m est aussi présente.
- -d date_time Le paramètre date_time est dans le format YYYY-MM-DDThh:mm:ss, où :
 - YYYY est l'année;
 - MM est le mois [01-12];
 - DD est le jour [01-31];
 - T est la lettre T choisie comme séparateur;
 - hh est l'heure [00-23];
 - mm est la minute [00-59];
 - ss est la seconde [00-60]. (60 correspond à une seconde intercalaire.)
- -m Modifie seulement l'horodatage de la dernière modification du fichier. Ne modifie pas la celui du dernier accès, sauf si l'option -a est aussi présente.
- 1. Implémentez une version sans option qui modifie les deux horodatages. Pour chaque argument FILE de mytouch :
 - 1. Si le ficher n'existe pas (*Indice* : access) :
 - (a) Appelez la fonction creat() avec les arguments spécifiés ci-dessous :
 - L'argument pathname correspond à l'argument FILE courant (de mytouch).
 - L'argument mode est la valeur du "ou" inclusif bit à bit de S_IRUSR, S_IWUSR,
 S_IRGRP, S_IWGRP, S_IROTH et S_IWOTH.
 - (b) Appelez la fonction futimens() avec les arguments spécifiés ci-dessous :
 - L'argument fd est le descripteur du ficher ouvert dans la question 1a.
 - L'argument times correspond à un tableau de struct timespec, dont les deux premiers éléments spécifient les horodatages d'accès et de modification, respectivement. (Cf. la page de manuel de futimens pour plus de détails.)
 Dans un premier temps, on mettra cet argument à NULL. (Pourquoi?)
 - (c) Fermez le fichier ouvert dans la question 1a.
 - 2. Si le ficher existe, appelez la fonction utimensat() avec les arguments spécifiés ci-dessous :
 - (a) L'argument dirfd est la valeur spéciale AT FDCWD.

L3 Informatique Année 2015-2016

- (b) L'argument pathname correspond à l'argument FILE courant (de mytouch).
- (c) L'argument times correspond à un tableau de struct timespec, dont les deux premiers éléments spécifient les horodatages d'accès et de modification, respectivement. (Cf. la page de manuel de utimensat pour plus de détails.) Dans un premier temps, on mettra cet argument à NULL.
- (d) L'argument flags est 0.
- 2. Rajoutez la gestion des options -a et -m.
- 3. Rajoutez la gestion de l'option -d date_dime. (Indices : strptime, puis mktime.)
- 4. Regardez quelle partie de la norme POSIX vous venez de réaliser : http://pubs.opengroup.org/onlinepubs/9699919799/utilities/touch.html. Félicitez-vous.

Exercice 2 : Démon de compression Tubes nommés et lock (utilisateur)

Dans cet exercice, vous allez réaliser un service de compression de fichier, implémenté dans un script Bash. (On n'utilisera pas le langage C dans cet exercice.)

- 1. Créez un tube nommé compresseur.fifo. (*Indice :* mkfifo.)
- 2. Lancez un processus qui lit dans le tube et comprime ce qu'il lit avec gzip, et redirigez sa sortie dans un fichier comprime.gz. Vu que le processus attendra de lire quelque chose, il faudra soit le lancer en arrière-plan, soit utiliser deux terminaux virtuels. Vérifiez son comportement. (*Indices*: gzip, <, >, &.)
- 3. Créez un script Bash gzipd.sh qui :
 - 1. vérifie la presence d'un tube nommé compresseur.fifo dans /tmp. Si ce tube n'existe pas, le script le crée;
 - 2. fait exactement ce qui est décrit dans la question 2, mais dans une boucle infinie, en suffixant le nom des fichiers générés avec la date et l'heure courante. (*Indices :* while ou for, et date.)

Testez votre script.

- 4. Analysez le comportement de gzipd.sh quand deux processus redirigent leurs sortie vers le même tube en même temps. (Indice : concurrence critique.)
- 5. Écrivez un deuxième script gzipc.sh qui prend en argument le chemin d'un fichier à comprimer, acquiert le *lock* sur le tube, et après redirige le contenu du fichier dans le tube. (*Indice*: flock.)

Exercice 3: Chat

Tubes nommés et lock (système)

Dans cet exercice, vous allez écrire une version primitive de l'outil de chat talk, qui permet à deux utilisateurs connectés sur la même machine de bavarder. Chacun des deux utilisateurs lance deux petits logiciels : un pour écrire (talk), l'autre pour lire (listen). Dans une phase d'initialisation :

- 1. On crée dans /tmp deux tubes nommés user1 et user2, un pour chaque utilisateur, en donnant les permissions de lecture et d'écriture à tout le monde;
- 2. Les deux tubes sont ouverts :
 - talk₁ (l'instance de talk du premier utilisateur) ouvre user2 en mode O WRONLY.

L3 Informatique Année 2015-2016

- talk₂ (l'instance de talk du second utilisateur) ouvre user1 en mode O WRONLY.
- listen₁ ouvre user1 en mode O_RDONLY.
- listen₂ ouvre user2 en mode O RDONLY.

Après, les quatre processus $(talk_1, listen_1, talk_2, listen_2)$ bouclent jusqu'à une interruption explicite due à l'utilisateur (par exemple avec Ctrl+D). À chaque tour, $talk_1$ (respectivement $talk_2$):

- 1. lit une ligne l de son entrée standard,
- 2. écrit l dans user2 (respectivement user1),
- 3. dort pour 0,2 secondes.

À chaque tour, listen₁ (respectivement listen₂):

- 1. lit une ligne l de user1 (respectivement user2),
- 2. écrit *l* sur sa sortie standard,
- 3. dort pour 0,2 secondes.

Dans la phase finale, les deux tubes user1 et user2 sont effacés.

- 1. Implémentez (en C) une version de base de talk et listen en supposant que :
 - les deux programmes prennent en argument un chiffre permettant d'identifier l'utilisateur (1 ou 2);
 - la création et la suppression des tubes sont effectuées par l'instance \mathtt{talk}_1 . (*Indices :* \mathtt{mkfifo} , \mathtt{chmod} , \mathtt{unlink} .)
- 2. Concevez une politique de gestion concurrente de ressources critiques et raffinez l'implémentation précédente pour que :
 - les phases d'initialisation et de conclusion soient gérées par le premier processus exécuté, sans que l'on ait d'arguments à préciser;
 - une éventuelle troisième instance de talk ou de listen termine immédiatement avec une erreur.

(Indice: la page man de fcntl, en particulier F SETLK, F SETLKW, et F GETLK.)