OCUNIX

Домашнее задание 5-7

- Написать программу, которая запускает другие программы и следит за их состоянием.
- У программы есть конфиг. файл, в котором прописано:
 - имя исполняемого файла;
 - параметры для передачи исполняемому файлу,
 - способ наблюдения за ним: дождаться завершения, либо дождаться завершения и запустить заново еще одну копию.

Например:

/bin/ls -1 wait

/bin/sleep 15 respawn

- Программа должна прочитать свой конфиг, с помощью вызова fork() создать нужное количество своих копий и запомнить идентификаторы процессов, которые стартовали.
- В каждой из этих копий стартовать указанную программу с параметрами.
- Если fork прошел успешно, то в спец. файл (/var/run/имяфайла.pid, или в /tmp) записать идентификатор запущенного процесса.

- Если процесс завершился, то:
 - если необходимо просто ожидать завершения, надо уничтожить соотв. ему файлы и больше не стартовать;
 - если программу необходимо перезапустить, то запустить новый процесс с тем же исполняемым файлом и обновить соответствующий pid-файл.

- Дополнительное требование 1.
 - Возможно, что у какого-то из процессов испорчен/не существует исполняемый файл, либо заданы неверные параметры запуска. В этом случае если в течении определенного времени (например, 5 сек) будет больше 50 попыток неудачного запуска программы, то необходимо выдать сообщение (в лог) о том, что этот файл испорчен и в течении часа не повторять попыток его запуска.

- Дополнительное требование 2.
 - После своего запуска наша программа должна закрыть терминал, установить себе рабочий каталог в корень и в дальнейшем все свои сообщения выводить через систему логирования вызовом syslog (т.е. запускаться сразу как демон).

- Дополнительное требование 3.
 - Получив сигнал -HUP, программа должна перечитать конфиг. файл, завершить все дочерние процессы и запустить новые в соответствии с новым конфиг. файлом.

- Ключевые слова:
 - init: wait, respawn или xinetd
 - fork(), exec(), waitpid()
 - signal(), kill –hup
- Шаблон запуска потомков прикреплен к посту в вк.
- Пример шаблона для создания демона есть в книге Робачевского (2е издание стр. 211).

- Создать собственную модель файловых блокировок на основе файлов myfile.lck.
- myfile.lck хранит:
 - идентификатор процесса, который этот файл создал;
 - тип операции блокировки (read/write).

- Написать программу, которая при передаче ей имени файла myfile:
 - проверяла бы существование файла myfile.lck и давала разрешение на запись.
 - при разрешении на запись создавала бы файл myfile.lck с перечисленными свойствами;
 - при запрете записи дожидалась пока не освободится файл, после чего сразу редактировала его.

Пример. Имеем файл с паролями вида:

name password

имя 1231

root пароль

noname6 psswd6

фантазии нехватка

maincpp hisPassword

cat catPassword

user userPassword

ночь спатьхочуя

надо дописатькод

newName17 newPassword17

надо придумать

овсе ок

добрых снов

■ Пример:

- подаём программе на вход, например, пользователя, изменённый пароль и редактируемый файл;
- программа открывает файл, создает файл блокировки, редактирует исходный файл и удаляет блокировку;
- параллельно вторым экземпляром программы проверяем работоспособность блокировки, вставляя для наглядности sleep() во время записи.

- Дополнительное требование:
 - реализовать блокировку файлов кусками;
 - в файле .lck будет записываться информация о заблокированном куске;
 - использовать файл .lck.lck для блокировки файла первичного уровня на время записи информации о заблокированном куске.

- Написать параллельный обработчик данных ©
- Он состоит из 3 частей:
 - **Программа src.** Читает входной файл, извлекает из него куски, и разбрасывает в несколько файлов вывода (подготавливает данные для обработчика).
 - Обработчики hdl. Однотипные, каждый из них обрабатывает свой файл и результат работы сохраняет во второй промежуточный файл.
 - **Программа dst**. Собирает результат.

- Предлагается сэкономить на промежуточных файлах, сделав лаунчер, который делает из себя несколько форков, соединяя компоненты через неименованные каналы.
- В результате программы считают, что они читают и пишут в файл, но фактически они работают с каналами.

- Проблема: разные части данных могут обрабатываться с разной скоростью асинхронный ввод-вывод.
- Программы src и dst должны воспользоваться вызовом select() смотреть, какой из клиентов готов к приему данных и писать в соответствующий ріре.

- Способы передачи количества входных файлов:
 - количество строго фиксировано; 😕
 - через аргумент командной строки причем желательно начать с 4го файла, оставив стандартные stdin, stdout, stderr;
 - через вызов записи нуля байт до тех пор, пока не вернется ошибка.
- Возможные обработчики:
 - поблочное перемножение матриц;
 - сжатие изображений;
 - обработка текста;
 - whatever you want.

Схема.

