Программа лабораторной работы по курсу ОС

по теме:

Управление процессами и потоками

1. Управление заданиями

1.1. Запустите в фоновом режиме несколько утилит, например:

cat *.c > myprog & lpr myprog & lpr intro&

Воспользуйтесь командой jobs для анализа списка заданий и очередности их выполнения.

Позаботьтесь об уведомлении о завершении одного из заданий с помощью команды notify. Аргументом команды является номер задания.

Верните невыполненные задания в приоритетный режим командой fg. Например: fg %3 Отмените одно из невыполненных заданий.

1.2. Ознакомьтесь с командой nohup(1).

Запустите длительный процесс по nohup(1). Завершите сеанс работы. Снова войдите в систему и проверьте таблицу процессов. Поясните результат.

- 1.3. Определите *uid* процесса, каково минимальное значение, и кому оно принадлежит. Каково минимальное и максимальное значение *pid*, каким процессам принадлежат. Отобразите в log-файле.
- 1.4. Проанализируйте множество системных процессов, как их отличить от прочих, предложите способ, подтвердите экспериментально. Перечислите назначение самых важных из них.
- 1.5. Дайте характеристику процессу (например, прародителю всех пользовательских процессов вашей сессии), используя информацию из псевдо Φ С /*proc* . (Подготовьте и приведите необходимые фрагменты файлов и каталогов для подтверждения своих выводов).

2. Порождение и запуск процессов

Используя системные функции fork(); семейства execl(); wait(); exit():

2.1. Создайте программу на основе *одного файла* (исходного, а затем исполняемого) с *псевдораспараллеливанием* вычислений посредством *порождения процесса-потомка*.

В каждом процессе сначала выполните однократные вычисления и вывод на терминал идентифицирующую его информацию (pid, ppid и т.п.) в течение его исполнения. Обратите внимание, какой процесс на каком этапе владеет процессорным ресурсом. В последней исполняемой команде функции main() выведите сообщение о завершении программы. Объясните результаты.

Сделайте выводы об использовании адресного пространства.

Затем однократные вычисления *замените на циклы*, длительность исполнения которых достаточна для наблюдения *конкуренции процессов* за процессорный ресурс.

2.2. Создайте программы родителя и потомка с размещением *в разных файлах* (father.c и son.c).

Для фиксации состояния таблицы процессов в файле целесообразно использовать в коде программы системный вызов *system("command line"), m.e.*

system("утилита - ключи > имяфайла"), применяя различные ключи используемой утилиты, например, <math>system("ps - l > file").

Запустите на выполнение father.out сначала в обычном, а затем в фоновом режимах (father &), получите таблицы процессов на др. теминале и в файле.

2.3. Выполните создание процессов с использованием *различных функций* семейства *exec()* с разными параметрами функций семейства, приведите результаты эксперимента, меняя *значения переменных окружения* и передавая *массив входных параметров*.

- 2.4. Изменяя длительности выполнения *родственных* процессов и параметры системных вызовов, рассмотрите **3 ситуации** с нормальным завершением процесса, со сменой родителя и фиксацией состояния *zombie* (м.б. иные названия состояния в системе):
- а) процесс-отец запускает процесс-сын и ожидает его завершения;
- б) процесс-отец запускает процесс-сын и, не ожидая его завершения, завершается сам. Зафиксируйте изменение родительского идентификатора процесса-сына, каков *pid нового родителя*, что это за процесс, и каково его назначение в системе;
- в) процесс-отец запускает процесс-сын и *не ожидает* его завершения; процесс-сын завершает свое выполнение. Зафиксируйте появление процесса-зомби, для этого включите команду *ps* в программу father.c

Организуйте программу *многопроцессного* функционирования так, чтобы результатом ее работы была демонстрация всех трех ситуаций с отображением в итоговом файле соответствующих таблиц процессов (направьте вывод как на терминал, так и в файл).

3. Управление процессами посредством сигналов (Linux)

3.1. С помощью команды kill -l ознакомьтесь с перечнем сигналов, поддерживаемых процессами, а также с системными вызовами kill(2), signal(2). Создайте программу, демонстрирующую все возможные **реакции процесса** (или процессов) на поступление сигнала.

Например, подготовьте программы следующего содержания:

- a.) процесс father порождает процессы son1, son2, son3 и запускает на исполнение программные коды из соответствующих исполняемых файлов;
- б.) далее родительский процесс осуществляет управление потомками, для этого он генерирует сигнал каждому пользовательскому процессу;
- в.) в пользовательских процессах-потомках необходимо обеспечить:

для son1 - реакцию на сигнал по умолчанию;

для son2 - реакцию игнорирования;

для son3 - перехватывание и обработку сигнала.

Сформируйте файл-проект из четырех файлов, скомпилируйте, запустите программу.

Проанализируйте таблицу процессов до и после отправки сигналов с помощью вызова

system("ps - s >> file");. Обратите особое внимание на реакцию для последнего потомка.

3.2. Проанализируйте значение, возвращаемое функцией wait(&status). Как связана wait() с SIGCHLD. Предложите эксперимент, позволяющий родителю отслеживать nodмножество порожденных потомков, используя функции waitpid() (для ожидания завершения процесса с указанным pid).

4. Многонитевое функционирование

- 4.1. Подготовьте программу, формирующую несколько нитей (потоков). Нити для эксперимента могут быть практически идентичны. Используйте различные функции pthread create(), clone().
- 4.2. После запуска программы проанализируйте выполнение нитей, их *идентификацию*, *распределение во времени*, *наследуемые* (от процесса) *параметры* (например, используя *ps* с ключами и/или др. способы).
- 4.3. Проанализируйте ресурсы, разделяемые нитями одного процесса, подтвердите экспериментально.
- 4.4. Попробуйте удалить одну из нитей, зная ее идентификатор, командой *kill*. Приведите и прокомментируйте результат.

5. Планирование

Для упорядочивания экспериментов и упрощения восприятия результатов сначала имеет смысл сосредоточиться на **одноядерном** (однопроцессорном) выполнении однонитевых процессов при наблюдении за планированием. А затем при желании добавить многопроссорность/многоядерность.

5.1. Определите *политику планирования* и *приоритет*, установленные **по умолчанию**, для процессов и потоков, запускаемых пользователем из *shell* (сначала из таблицы процессов, а затем программно). Проанализируйте *очередность* исполнения процессов, проведя соответствующий эксперимент

(например, в программах, созданных ранее, можно предусмотреть вывод условных идентификаторов процессов/нитей (без перевода строки) так, чтобы последовательность предоставления им процессора была очевидна на длительном интервале времени (множество квантов).

- 5.2. Ознакомьтесь с выполнением команды nice(1) и системного вызова getpriority(2). Попытайтесь usmenumb npuopumem, зафиксируйте реакцию системы, есть ли разница в приоритетах для системных и пользовательских процессов.
- 5.3. Измените процедуру планирования на **FIFO**, 5.3.1. задайте при этом **одинаковый** приоритет процессам, повторите эксперимент п.5.1 для определения порядка (очередности) предоставления процессора процессам. 5.3.2. Определите *границы приоритетов* (создайте для этого программу). 5.3.3. Задайте **разные приоритеты** процессам: как это повлияло на очередность исполнения процессов, подтвердите экспериментально.
- 5.4. Измените процедуру планирования на **RR** и <u>полностью</u> повторите эксперименты п.5.3 (очередность, приоритеты).

Определите величину кванта.

Поменяйте порядок очереди в RR-процедуре, используя функцию sched yield().

- 5.5. Можно ли задать разные процедуры планирования разным процессам с одинаковыми приоритетами. Как они будут конкурировать, подтвердите экспериментально. Существует ли понятие приоритетности по отношению к политике планирования?
- 5.6. Для потоков одного процесса определите политику планирования по умолчанию.
- 5.6.1. Приведите эксперименты с **изменением политики** для *всех* потоков одного процесса при условии их *равных приоритемов*. Измените политику только для *одного* или нескольких потоков из множества всех равноприоритетных потоков одного процесса.

Совпадают ли результаты с результатами предыдущих пунктов этого раздела, обоснуйте.

5.6.2. В каких случаях (при каких политиках) установка *разных* приоритетов повлияет на очередность исполнения потоков одного процесса. Сравните с результатами по независимым потокам.

6. Наследование

Проанализируйте наследование на этапах fork() и exec(). Проведите эксперименты с родителем и потомками:

- 6.1. по доступу к одним и тем же файлам, открытым родителем.
- 6.2. наследованию приоритетов и политике планирования,
- 6.3. диспозиции и наследованию сигналов.
- 6.4. Уточните наследование для функции *clone()*.

Отчетность по данной работе включает:

- лог-файл с **профилем системы**, на кот. выполнялась работа (+ идентификация студентаисполнителя),
- исходные коды программ по каждому пункту,
- а также **лог-файлы** исполнения работы по каждому пункту с комментариями исполнителя. Для формирования собственных логов можно использовать «отфильтрованные» системные логи (с указанием пути их размещения в системе).

Для претендующих на **«отлично»** желательно дополнение результатов п.5 (*Планирование*) выборочно результатами средств трассировки и визуализации.