# Работа с процессами в операционной системе Linux

В операционной системе *Linux* для каждой отдельной программы, при ее запуске создается процесс. По сути, процесс является некоторым отображением каждого исполняемого программного кода. Однако, следует отметить, что в современных операционных системах каждая программа может одновременно работать с несколькими процессами и наоборот один процесс может использоваться несколькими программами.

В рамках процесса программе (программному коду) выделяется процессорное время, оперативная память и другие системные ресурсы. Также каждый процесс – с точки зрения работы процессора содержит свои наборы регистров и свой стек. Така работа с процессами возможна так как происходит в виртуальном пространстве оперативной памяти, включающем как собственно оперативную память, так файл подкачки, разбитые при помощи и так называемый страничной модели.

В операционной системе Linux каждый процесс характеризуется своим уникальным идентификатором ( $PID = Proccess\ ID$ ,). Первая запускаемая программа - программа инициализации получает  $PID\ 1$ , а каждая следующая запущенная программа - на единицу больше. Таким образом PID пользовательских программ доходит до нескольких тысяч. При этом следует отметить, что каждый процесс рождается как разветвление (fork()) предыдущего процесса (который называется родительским). При этом созданный процесс (дочерний) всегда содержит ссылку на PID родительского процесса ( $PPID - parent\ PID$ ).

Каждый процесс по мимо *PID* и *PPID* характеризуется следующими параметрами:

- *UID* пользователь, от имени которого запущен процесс;
- C процент времени CPU, используемого процессом;
- STIME время запуска процесса;
- *TTY* терминал, из которого запущен процесс;
- ТІМЕ общее время процессора, затраченное на выполнение процессора;
- СМО команда запуска процессора;
- *LWP* показывает потоки процессора;
- *USER* пользователь, от которого был запущен процесс;
- *NI* приоритет выполнения процесса от -20 до 19;
- PRI приоритет процесса linux на уровне ядра (обычно NI+20);
- STAT Текущий статус процесса: R выполняется; D ожидает записи на диск; S неактивен (< 20 c); T приостановлен; Z зомби;
- *CPU* используемые ресурсы процессора;
- МЕМ использованная память;

VSZ - Виртуальный размер процесса;

RSS - Размер резидентного набора (количество страниц памяти).

Каждый процесс может находится в одном из нескольких состояний:

- запуск процесс работает, или готов к работе и ожидает, когда ему будет дано процессорное время;
- ожидание процессы в этом состоянии ожидают какого-либо события или освобождения системного ресурса. Ядро делит такие процессы на два типа те, которые ожидают освобождения аппаратных средств и приостановление с помощью сигнала;
- остановлено обычно, в этом состоянии находятся процессы, которые были остановлены с помощью сигнала;
- зомби процессы были остановлены и больше не выполняются, но для них есть запись в таблице процессов, так как возможно остались дочерние процессы.

Также все процессы разделимы на обычные и фоновые.

Файлы, соответствующие процессам, находятся в каталоге /proc.

Например, первый процесс – процесс инициализации хранится в каталоге /proc/1/.

Более простым и удобным способом посмотреть процессы в linux является команда *ps*.

Следует отметить, что запрос ps поддерживает два типа ключей ключи unix и ключи BSD. Далее будут использованы ключи uinx.

Запрос *ps* без ключей выводит только процессы текущей оболочки. Все процессы, запущенные в операционной системе, могут быть просмотрены при помощи запроса

ps -A (также возможен запрос ps -e)

также можно вывести все процессы в виде дерева:

ps -AH

Более удобное отображение дерева процессов может быть получено при помощи утилиты *pstree*.

Чтобы вывести больше информации о ресурсах процессов используйте опцию -f:

*ps -f* или *ps -F* (информация, включая занимаемую память).

Так, например можно вывести подробную информацию обо всех процессах:

ps -Af

можно отобрать все процессы, запущенные от имени определенного пользователя:

ps -fu root

если необходима информация только о процессе по его pid, используйте фалг -p:

```
ps -fp 1
```

Опция -C позволяет фильтровать процессы по имени, например, выберем только процессы firefox:

также поиск процесса можно выполнить, например, командой *grep*, например запроса

Кроме основных флагов утилита ps допускает также и дополнительные флаги, так, например, запрос

позволяет вывести все процессы, сортированные по % памяти.

Следующий запрос позволяет вывести процессы, сортированные по проценту загрузки сри:

## Другие ключи

- -А выбрать все процессы;
- -а выбрать все процессы, кроме фоновых;
- -d, (g) выбрать все процессы, даже фоновые, кроме процессов сессий;
- -N выбрать все процессы кроме указанных;
- -С выбирать процессы по имени команды;
- -G выбрать процессы по *ID* группы;
- *-р,* (*p*) выбрать процессы *PID*;
- --ppid выбрать процессы по PID родительского процесса;
- -s выбрать процессы по ID сессии;
- -t, (t) выбрать процессы по tty;
- -u, (U) выбрать процессы пользователя.
- -Z(M) информация о безопасности процессов.

## Опции форматирования:

- -с отображать информацию планировщика;
- -f вывести максимум доступных данных, например, количество потоков;
- -*j*, (*j*) вывести процессы в стиле *Jobs*, минимум информации;
- -M, (Z) добавить информацию о безопасности;
- -о, (о) позволяет определить свой формат вывода;
- --sort, (k) выполнять сортировку по указанной колонке;
- -L, (H)- отображать потоки процессов в колонках LWP u NLWP;

- -т, (т) вывести потоки после процесса;
- -V, (V) вывести информацию о версии;
- -*H* отображать дерево процессов *linux*;

Чтобы узнать идентификатор того или иного процесса можно воспользоваться командой *pgrep*, например:

pgrep bash.

#### Настройка процессов

**Отслеживание процессов в реальном времени.** Для отслеживания процессов используется команда top. Которая позволяет отображать в терминале текущее состояние процессов и все его изменения в отличии от ps – где состояние системы запоминается на момент запроса.

В верхней части результата работы *top* предоставлена статистика работы системы, (нагрузка на систему и число выполняемых задач). В нижней части отображается информация по запущенным процессам и статистики их использования.

Кроме того, в интерактивном режиме утилита top принимает команды для управления выводом: команды завершения процесса по его PID: k, команды сортировки по пользователю U.

**Приоритет процесса.** Приоритет процесса *linux* означает, насколько больше процессорного времени будет отдано этому процессу по сравнению с другими. Так можно очень тонко настроить какая программа будет работать быстрее, а какая медленнее. Значение приоритета может колебаться от 19 (минимальный приоритет) до -20 - максимальный приоритет процесса *linux*. Уменьшать приоритет можно с правами обычного пользователя, но, чтобы его увеличить нужны права суперпользователя. Для регулировки приоритета используется команда *nice*. С помощью нее вы можете указать приоритет для запускаемого процесса:

nice -n 10 yum

или, например, изменить приоритет для существующего процесса по его pid:

renice -n 10 -p 1343

**Рессурсы процессов.** Узнать о текущих ограничениях по ресурсам и поменять их для текущей оболочки можно при помощи команды *ulimit*. Запрос

ulimit -a pid

позволяет узнать о текущих ограничениях. Однако сами ограничения для кажого процесса храняться в файлах

cat/proc/< pid >/limits.

Завершен при помощи утилиты *kill*. При выполнении данной команды всем процессам отправляется *TERM*-сигнал. Таким образом, рабочая программа выполняет требуемые операции по очистке и безопасно завершает работу. Запрос по удалению процесса может быть выполнен следующим образом:

kill -TERM 1943

Также можно уничтожить процесс по имени:

killall firefox

Следует отметит, что на самом деле утилита *kill* поддерживает широкий перечень сигналов, список которых может быть получен по следующему запросу :

Kill -l

Так, например, выше описанный сигнал TERM (SIGTERM) — явялется сигналом мягкого завершения работы процесса. Однако, в случае необходимости может быть использован сигнал *KILL* (*SIGKILL*), обеспечивающий "грубое" завершение процесса. Все порожденные процессы останутся незавершенными - это может привести к непредсказуемым последствиям. Поэтому данный способ лучше применять лишь в крайних случаях.

Следует отметить, что помимо наименования сигнала может быть использовано его цифровое обозначение, так сигналы

kill -9 PID и kill KILL PID будут идентичными.

Таблица 1 – список некоторых из наиболее популярных сигналов процессов

SIGNAL	SIGNAL	DESCRIPTION
NAME	NUMBER	
SIGHUP	1	Hang up detected on controlling terminal or death of controlling
		process
SIGINT	2	Issued if the user sends an interrupt signal (Ctrl + C).
SIGQUIT	3	Issued if the user sends a quit signal (Ctrl + D).
SIGFPE	8	Issued if an illegal mathematical operation is attempted
SIGKILL	9	If a process gets this signal it must quit immediately and will not perform any clean-up operations
SIGALRM	14	Alarm Clock signal (used for timers)
SIGTERM	15	Software termination signal (sent by kill by default).

## Задание 1.

- 1. откройте браузер.
- 2. найдите *PID* соответствующего процесса.
- 3. поменяйте приоритет процесса браузера, верните его.
- 4. откройте утилиту *top*, найдите в ней бразуер.
- 5. закройте браузер через утилиту *top*.
- 6. выведите все процессы, сортированные по объему памяти,
- 7. выведите все процессы по объему ресурсов процессора в виде дерева.

#### Задание 2.

1. Откройте два окна терминала (*левый* и *правый*). В левом окне запустите бесконечный процесс, который с интервалом в одну секунду будет писать строку ААА в файл *test.out* в домашнем каталоге.

\$ ( while true; do printf "AAA %d " \$\$>> ~/test.out; sleep 1; done )

2. В правом окне пронаблюдайте за работой процесса.

\$ tail -f ~/test.out

- 3. В левом окне остановите процесс (Ctrl+z). BASH вернет номер задания в квадратных скобках. Убедитесь, что процесс перестал писать в файл какое у процесса состояние?
- 4. В левом окне выведите список заданий (jobs). Определите текущее задание. Определите состояние процессов.
- 5. Определите функционал следующих команд и поэкспериментируйте с ними:

\$ bg; \$fg.

6. Определите функционал следующих команд:

\$ *jobs*; \$ *ps j*.

- 7. Запустите задание в фоновом режиме (знак «&» после объявления). Убедитесь, что процесс снова продолжил писать в файл.
- 8. Определите состояние процесса во время его работы.
- 9. Заверите процесс командой *kill -TERM* что при этом изменится в заданиях процессов.
- 10. Запустите задание в фоновом режиме и заверите процесс командой kill -KILL что при этом изменится в заданиях процессов.

#### Залание 3.

- 1. Запустите два бесконечных процесса, которые с интервалом в одну секунду будут писать строки в файл *test.out* в домашнем каталоге.
- 2. Выведите список заданий (наблюдайте Running). Определите состояние процессов (*jobs* и *ps j*).
- 3. Пронаблюдайте за работой процессов.
- 4. Остановите первый процесс (задание "ААА") при помощи запроса

```
kill -SIGSTOP %1.
```

Выведите список заданий (наблюдайте *Stopped*).

5. Завершите второй процесс (задание "*UUU*"):

```
kill -SIGTERM %2
```

- 6. Выведите список заданий (наблюдайте *Terminated*).
- 7. В левом окне завершите процесс.

```
$fg
$Ctrl+c
```

8. В правом окне завершите команду *tail*.

#### Задание 4.

- 1. Создайте файл test-trap.sh
- 2. При помощи редактора vi запишите в файл следующий сценарий:

3. Сделайте файл исполняемым

```
chmod + x test-trap.sh
```

4. Проверьте процессы в работе и запустите файл

```
./test-trap.sh
```

- 5. проверьте процессы и объясните, что поменялось и почему.
- 6. Прервите файл при помощи комбинации клавиш ctrl+C, объясните что произошло.

## Задание 5.

- 1. Изучите содержимое файла /proc/version и сравните с выводом команды uname -a.
- 2. Изучите и сравните содержимое файлов

/proc/meminfo и /sys/devices/system/node/node0/meminfo,

и вывод команды *free*.

3. Изучите содержимое файла

Iproc/cpuinfo.

Определите количество ядер.

4. Изучите содержимое файла

/proc/uptime

и сравните с выводом команды uptime.

5. Изучите специальную символьную ссылку /proc/self, которая указывает на подкаталог текущего процесса:

*\$ echo \$\$* 

Объясните результаты.

Изучите ресурсы оболочки при помощи запроса

ulimit -a

6. Изучите ресурсы процесса инициализации при помощи запроса

ulimit -a 1

сравните результат с данными файла /proc/1/limits