



## Processos LINUX (GABARITO)

### Parte 1: Processos em Linux

#### 1. Atividades em Ambiente LINUX

1.1 – A prioridade é exibida pela coluna **pr**.

1.2 – Com o uso do comando **kill**, foi possível finalizar o processo **4984**. Após o uso do comando, o mesmo já não aparece com o comando **top**.

PID	USUARIO	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TEMPO+	COMANDO
5895	user1	20	0	2794188	350516	183008	R	116,3	17,2	0:09.65	Web Content
4948	user1	20	0	3133728	285816	138160	S	50,2	14,0	2:45.48	firefox

```
user1@ABS:~$ kill 4984
user1@ABS:~$
```

PID	USUARIO	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TEMPO+	COMANDO
1587	root	20	0	1556060	239356	25096	S	3,3	11,8	5:57.31	Xorg
1854	user1	20	0	155588	1000	1000	S	1,7	0,0	0:28.66	VBoxClient
1922	user1	20	0	1270184	19200	12136	S	1,7	0,9	1:18.92	xfwm4
2992	user1	20	0	389892	25644	16792	S	1,0	1,3	0:11.11	xfce4-terminal
5884	root	20	0	0	0	0	I	1,0	0,0	0:00.74	kworker/u8:0-flush-8
5935	root	20	0	0	0	0	I	1,0	0,0	0:00.11	kworker/u8:3-events_
6187	user1	20	0	234848	29492	23720	S	1,0	1,4	0:00.85	xfce4-screensho
1759	user1	20	0	8004	3548	2472	S	0,7	0,2	0:04.41	dbus-daemon
1956	user1	20	0	511864	17624	12264	S	0,7	0,9	0:10.09	panel-10-pulsea
10	root	20	0	0	0	0	I	0,3	0,0	2:27.80	rcu sched

1.3 – Neste diretório é possível obter informações como o grupo a qual o processo pertence, onde está montado, mapeamento na memória e muito mais.

```
user1@ABS:~$ cat /proc/6589/
arch_status      cmdline          exe              loginuid
attr/            comm             fd/              map_files/
autogroup        coredump_filter fdinfo/          maps
auxv             cpuset           gid_map          mem
cgroup           cwd/             io               mountinfo
clear_refs       environ          limits           mounts
```

#### 2. Praticando Comandos

2.1.a – O código realizou 41 chamadas. A chamada **getpid** retorna o **ID** de um processo e a chamada **getppid** retorna o **ID** do processo pai. 21 syscalls

```
Eu fui criado pelo processo 9960
Eu sou o pai 10248 e eu vou criar um filho
Eu sou o processo filho 0 e vou executar o comando ls

aaa  execl  exec2  exec2_1  exec3  exec3_1  exec4  exec5

Processo Filho Completo
```

2.1.b – O código não foi finalizado com o **return 0**, pois o processo filho nunca finaliza ao se usar o **for(;;)**.

Ao cancelar a execução do código (**ctrl + c** no terminal), o **strace** nos informa que o código fez 36 chamadas de sistema.

```
Eu sou o pai 8583 e eu vou criar um filho
Oi, eu sou o processo 8584, o filho. Meu pai é 8583
O dia esta otimo hoje, nao acha?
Bom, desse jeito vou acabar me instalando para sempre
Ou melhor, assim espero!
```

Com o uso do **sleep(1)**, o processo finaliza e o programa se encerra com **return 0**. Com o código executado até o final, 40 chamadas de sistema são realizadas.

```
user1@ABS:~/Downloads/Adriano-Material/laboratorio2/Lab2_Processo$ ./exec2_1
Eu sou o pai 8865 e eu vou criar um filho
Oi, eu sou o processo 8866, o filho. Meu pai é 8865
O dia esta otimo hoje, nao acha?
Bom, desse jeito vou acabar me instalando para sempre
Ou melhor, assim espero!
As luzes comecaram a se apagar para mim, 8865
Minha hora chegou : adeus, 8866, meu filho
```

2.1.c – O processo pai tem o **value = 20** e o processo filho tem **value = 35**. Eles possuem valores diferentes porque, ao se utilizar o **fork()** para criar um processo filho, uma cópia do programa executado também é criada. Esse processo filho é criado com um **PID = 0** e, por isso, a instrução **if** o identifica como filho. Já o processo pai possui um **PID** maior do que zero (o PID do sistema operacional), o qual é identificado como um pai no nosso **else if**.

```
filho: 8969
Valor-filho: 35

Pai: 8968
Valor-pai: 20
```

2.1.d – A função **adjustX** serve para aumentar o valor do filho em 1 e reduzir o do pai em 1. Essas alterações ocorrem em intervalos de tempo aleatórios. A saída do programa exibe continuamente as atualizações nos valores para os processos pai e filho. No comando **ps xl**, o PID dos processos pai e filho podem ser vistos na terceira e quarta coluna. Neste exemplo, o processo pai tem **PID = 10656** e o filho tem **PID = 10657**.

0	1002	10565	1735	39	19	629828	19088	poll_s	SNL	?	0:00	/usr/lib/
0	1002	10629	9955	20	0	10612	5024	do_wai	Ss	pts/1	0:00	bash
0	1002	10656	9960	20	0	2488	720	-	R+	pts/0	0:03	./exec4
1	1002	10657	10656	20	0	2488	88	-	R+	pts/0	0:03	./exec4
4	1002	10658	10629	20	0	11508	3276	-	R+	pts/1	0:00	ps xl

Após usar a chamada **kill** e finalizar o processo filho, apenas o código do processo pai continua em execução.

```

filho: 366
pai: -267
filho: 367
pai: -268
filho: 368
pai: -269
filho: 369
pai: -270
pai: -271
pai: -272
pai: -273
pai: -274
pai: -275
pai: -276
pai: -277

```

Ao finalizar o processo pai, o código encerra sua execução.

```

pai: -520
pai: -521
pai: -522
Morto
user1@ABS:~/Downlo

```

Ao finalizar o processo pai, o processo filho continua sua execução normalmente. Não há diferença na ordem em que eles são finalizados.

2.1.e – Ao executar o código, o processo pai é criado, após isso, o código cria 7 processos filhos.

```

user1@ABS:~/Downlo
PID = 11353
PID = 11354
PID = 11352
PID = 11357
PID = 11358
PID = 11355
PID = 11356
PID = 11359

```

Ao modificar o código, apenas 5 processos são criados.

```

user1@ABS:~/Downlo
PID = 11522
PID = 11523
PID = 11525
PID = 11524
PID = 11526
user1@ABS:~/Downlo

```

2.1.f – A variável global é incrementada no processo filho e essa alteração é vista no processo pai. Isso ocorre pois o processo filho utiliza os mesmos registros, arquivos abertos e contadores de programas que o processo pai.

```

Eu fui criado pelo processo 11662
Eu sou o pai 11668 e eu vou criar um filho
Antes de usar o vfork
Eu sou o processo filho 11669

PID Pai = 11668, Variavel Global = 7

```

### 3. Programação

O programa irá exibir um valor para a variável **value** para o processo-pai com valor igual a 5 e para o processo-filho com valor da variável **value** igual a 20. Isso ocorre devido ao que o processo filho ter uma cópia que é modificada e não afeta o pai.