Fundamentos sobre Processos

Prof. Dr. Márcio Castro marcio.castro@ufsc.br



Processos são criados e destruídos

- Momento e a forma pela qual são criados e destruídos depende do SO
- Normalmente são criados/destruídos através de chamadas de sistema
- Após a criação, o processo é então executado pelo processador (ciclo de processador), podendo deixá-lo para realizar operações de E/S (ciclo de E/S)

Dois tipos de processo

- Processos de sistema (daemons)
- Processos de usuário



Perfis de processos

- CPU-bound: tempo de execução do processo é definido principalmente pelo tempo dos seus ciclos de processador
- Memory-bound: tempo de execução do processo é definido principalmente pelo tempo de acesso à memória
- I/O-bound: tempo de execução é definido principalmente pela duração das operações de E/S

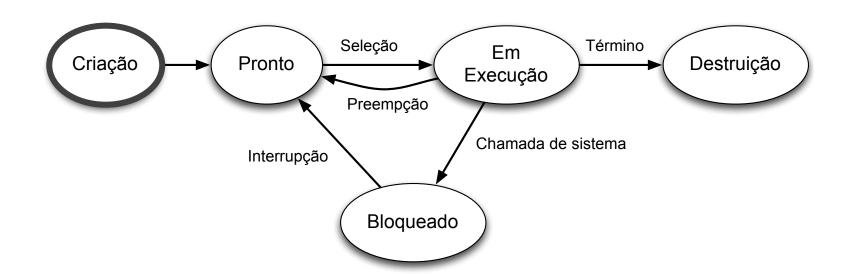


- Ciclo de vida de um processo
 - Processos alternam entre diferentes estados durante seus ciclos de vida
- Estados de um processo
 - Criação
 - Pronto
 - Em execução
 - Bloqueado
 - Término



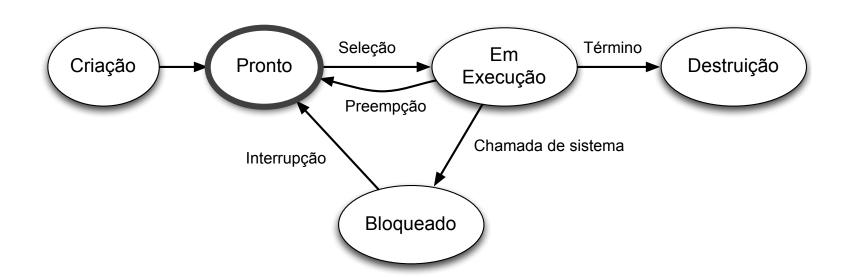
Criação

- Quando um usuário executa um programa, o SO cria um processo
- Criação é feita através de chamadas de sistema
 - **Exemplos:** fork, spawn, ...
- Processo recebe uma identificação única
 - Process Identification (PID)



Pronto

- Após ser criado, o processo passa para o estado pronto e está apto a ser executado pela CPU
- Como podem existir diversos processos no estado pronto (fila de processos prontos), o SO deve selecionar um para executar
- Escalonador: responsável por selecionar um processo pronto para executar

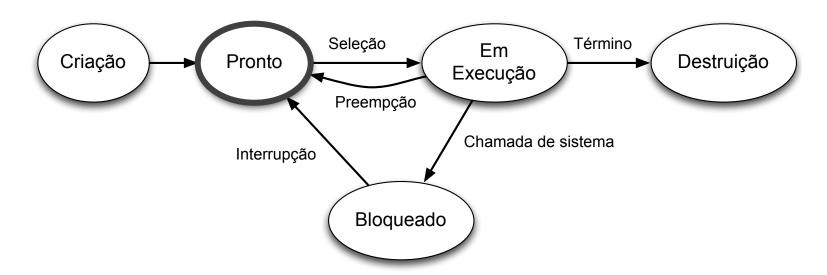


Escalonador: qual processo escolher?

- Depende do algoritmo de escalonamento utilizado
- Cada algoritmo de escalonamento terá critérios diferentes

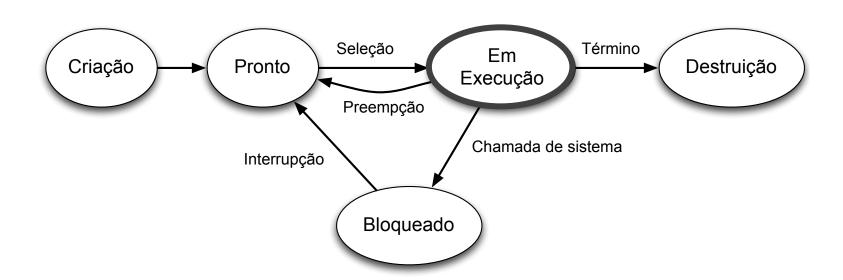
Exemplos de critérios

- Tempo de uso da CPU
- Prioridade



Em execução

- Ao ser selecionado, o processo é executado pela CPU
- O processo permanece em execução na CPU até que termine ou que ocorra uma preempção
- Ao ocorrer uma preempção o processo volta para o estado pronto e um outro processo é selecionado

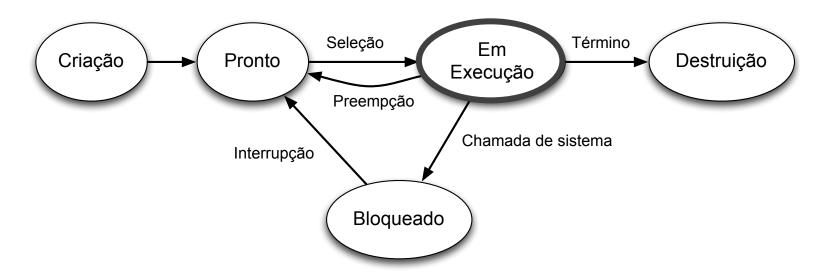


Preempção: quando ocorre?

- Depende do algoritmo de escalonamento utilizado
- Cada algoritmo de escalonamento terá critérios diferentes

• Exemplos de critérios:

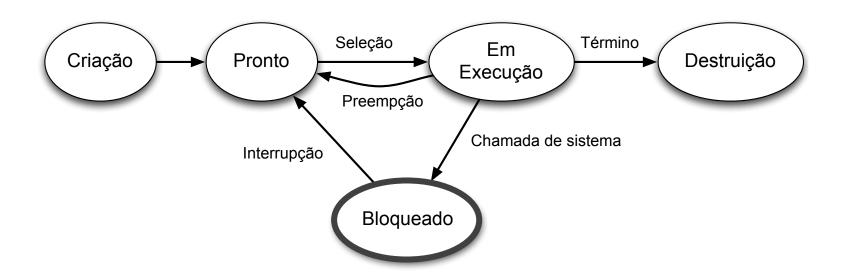
- Quando um limite de tempo de uso da CPU é atingido
- Quando um processo mais prioritário ficou pronto





Bloqueado

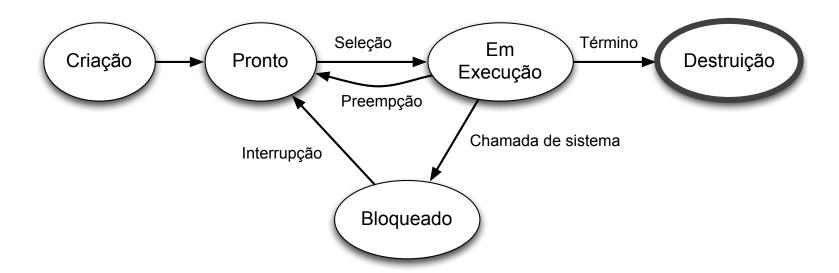
- O processo passa para o estado bloqueado ao realizar uma chamada de sistema
- Os processos bloqueados são armazenados em filas
 - Cada dispositivo de E/S pode possuir uma fila diferente
- Chamada de sistema: quando um processo requisita algum serviço do SO
- Uma interrupção é gerada após o término do tratamento da requisição





Destruição

- Quando um processo termina ele passa para o estado destruição
- Nesse momento, a memória utilizada pelo processo é liberada
- Outros motivos que levam a destruição:
 - Erro, intervenção de outro processo (kill), ...





Implementação de processos

- O SO mantém uma tabela de processos
 - Uma entrada na tabela é chamada de Process Control Block (PCB) ou descritor de processo
 - Contém informações sobre contexto do processo

Gerência de processos	Gerência de memória			
Registradores	Ponteiro para segmento de texto			
Contador de programa (PC)	Ponteiro para segmento de dados			
Ponteiro de pilha (SP)	Ponteiro para pilha			
Estado do processo	Gerência de arquivos			
PID	Diretório raiz			
PID do processo pai	Diretório corrente			
Estatísticas de uso do processador	Descritores de arquivos			



Chamadas de sistema

Exemplos de chamadas de sistema

Grupo	Windows	Linux		
Controle de processos	CreateProcess() ExitProcess() WaitForSingleObject()	fork() exit() wait()		
Manipulação de arquivos	CreateFile() ReadFile() WriteFile() CloseHandle()	open() read() write() close()		
Utilitários	GetCurrentProcessID() SetTimer() Sleep()	getpid() alarm() sleep()		



- Criados através da chamada de sistema:
 - fork()
- Noção de processo pai e filho
 - Um processo é criado quando o programa é executado (processo pai)
 - Um processo pai pode criar processos filhos
 - O processo filho é uma cópia do processo pai (pai e filho executarão o código que estiver após o fork)



- A chamada de sistema wait (NULL) permite que o processo aguarde o término de um processo filho
- Retorno de wait(NULL):
 - >= 0: PID do processo filho que terminou; ou
 - -1: quando não há mais filhos
- Para que cada processo aguarde o término de todos os seus processos filhos:
 - while(wait(NULL) >= 0);



Processo pai ou processo filho?

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int main(int argc, char **argv) {
 pid t pid;
 pid = fork();
  if(pid >= 0) { // se pid é positivo, criou o processo
    if (pid == 0)
      ProcessoFilho();
    else {
     ProcessoPai();
      wait(NULL); // aguarda o termino do filho
    return 0;
  else // se pid é negativo, não pode criar o processo
    printf("\n N\tilde{a}o pode criar o processo.\n");
  return 1;
```

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main() {
  fork();
  fork();
  fork();
  printf("Novo processo!\n");
  return 0;
}
```

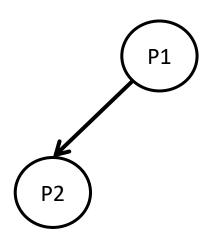
```
$ ./meu_programa_com_fork
Novo processo!
Execução
```



```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main() {
  fork();
  fork();
  fork();
  return 0;
}
```

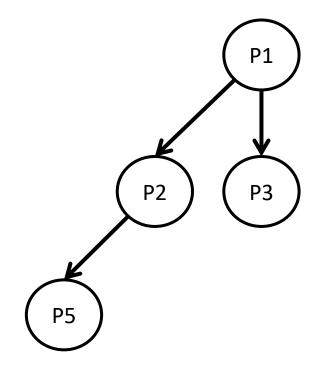
```
$ ./meu_programa_com_fork
Novo processo!
Execução
```



```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main() {
  fork();
  fork();
  fork();
  fork();
}
```

```
$ ./meu_programa_com_fork
Novo processo!
Execução
```

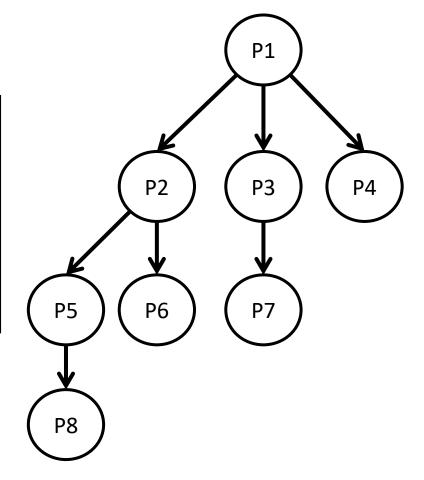


```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>

int main() {
  fork();
  fork();
  fork();

  printf("Novo processo!\n");
  return 0;
}
```

```
$ ./meu_programa_com_fork
Novo processo!
Execução
```





Compartilhamento de dados

- Processos não compartilham o mesmo espaço de endereçamento
- Logo, processos pai e filho terão cópias idênticas dos dados após um fork()
- Não há compartilhamento de variáveis globais entre processos pai/filho criados a partir de uma chamada fork(): cada processo terá uma cópia das variáveis globais no seu próprio espaço de endereçamento



```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
int var_global = 0;
int main(int argc, char **argv) {
  int var local = 0;
 pid t pid;
 pid = fork();
  if (pid == 0) { // filho
   var_global = 1;
   var local = 2;
  else { // pai
   var_global = 50;
   var local = 100;
  return 0;
```

Processo pai	Processo filho			
var_global = 0	var_global = 0			
var_local = 0	var_local = 0			

Processo pai	Processo filho				
var_global = 50	var_global = 1				
var_local = 100	var_local = 2				



- Dois modos de execução de processos
 - Foreground: enquanto o processo especificado na linha de comando não termina, o terminal permanece bloqueado

```
$ ./meu_programa
```

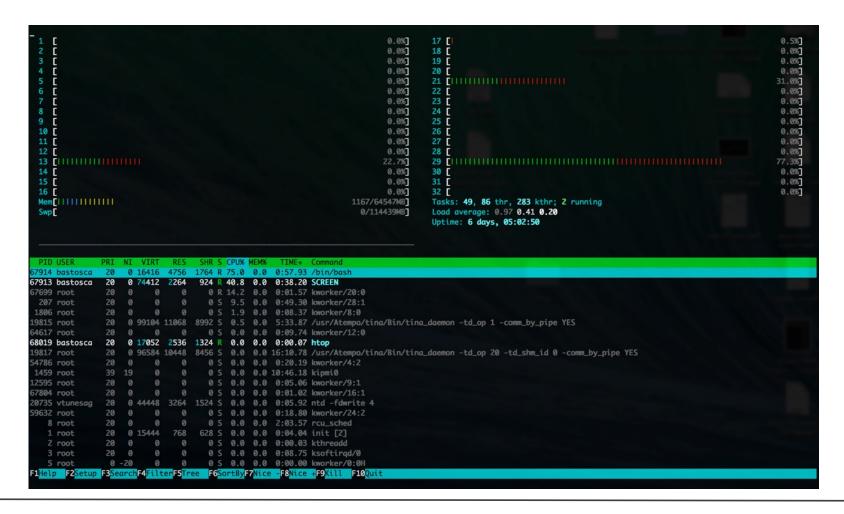
 Background: o terminal é liberado imediatamente, permitindo o disparo de novos processos. O PID do processo é retornado



• **top:** lista os processos em execução, a memória ocupada e o uso dos processadores

top - 15:03:30 up 6 days, 5:02, 1 user, load average: 0.76, 0.33, 0.17									
Tasks	: 332 tota	ıl,	5 r	unning,	327 slee	ping,	0 stop	oped,	<pre>0 zombie</pre>
%Cpu(s): 2.3 u	ıs,	1.9	sy, 0.0	ni, 95.	8 id,	0.0 wa	, 0.0	hi, 0.0 si, 0.0 st
KiB M	lem: 6609 6	356	tota	1, 9651	792 used	, 56444	564 fre	ee, 20	067116 buffers
KiB S	wap: 11718	610+	-tota	1,	0 used	, 11718	5 10 +fre	ee. 6 3	3 89404 cached Mem
	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR S		%МЕМ	TIME+ COMMAND
	bastosca	20	0	16416	4756	1764 R	74.4	0.0	0:41.32 bash
67913	bastosca	20	0	74412	2264	924 R	40.2	0.0	0:29.17 screen
67699	root	20	0	0	0	0 S	9.0	0.0	0:00.79 kworker/20:0
1806	root	20	0	0	0	0 S	8.0	0.0	0:07.12 kworker/8:0
	root	20	0	0	0	0 R	4.0	0.0	0:46.43 kworker/28:1
67804	root	20	0	0	0	0 S	3.3	0.0	0:00.78 kworker/16:1
54786	root	20	0	0	0	0 S	1.3	0.0	0:20.00 kworker/4:2
157	root	20	0	0	0	0 S	0.3	0.0	0:00.98 ksoftirqd/29
17097	snmp	20	0	100980	8588	3432 S	0.3	0.0	3:26.67 snmpd
67819	bastosca	20	0	134540	3124	1024 S	0.3	0.0	0:01.36 sshd
68017	bastosca	20	0	17928	1752	1088 R	0.3	0.0	0:00.11 top
1	root	20	0	15444	768	628 S	0.0	0.0	0:04.04 init
2	root	20	0	0	0	0 S	0.0	0.0	0:00.03 kthreadd
3	root	20	0	0	0	0 S	0.0	0.0	0:08.76 ksoftirqd/0
5	root	0	-20	0	0	0 S	0.0	0.0	0:00.00 kworker/0:0H
6	root	20	0	0	0	0 S	0.0	0.0	0:00.00 kworker/u160:0
7	root	20	0	0	0	0 S	0.0	0.0	0:23.82 kworker/u161:0
8	root	20	0	0	0	0 S	0.0	0.0	2:03.56 rcu_sched
9	root	20	0	0	0	0 S	0.0	0.0	0:00.00 rcu_bh
10	root	rt	0	0	0	0 S	0.0	0.0	0:00.19 migration/0

 htop: simular ao top porém visualmente mais completo, além de ser interativo





• ps: lista os processos ativos

marcio@idrouille:/\$ ps aux										
USER	PID	%CPU	%MEM	VSZ	RSS	TTY	STAT	START	TIME COMMAND	
root	1	0.0	0.0	15444	768	?	Ss	Aug11	0:04 init [2]	
root	16192	0.0	0.0	35216	1948	?	Ss	Aug11	0:00 udevddaemon	
root	16514	0.0	0.0	0	0	?	S	Aug12	0:19 [kworker/11:0]	
root	18226	0.0	0.0	23276	876	?	Ss	Aug11	0:00 /sbin/rpcbind -w	
root	18364	0.0	0.0	0	0	?	S<	Aug11	0:00 [rpciod]	
root	18366	0.0	0.0	0	0	?	S<	Aug11	0:00 [nfsiod]	
root	18777	0.0	0.0	0	0	?	S<	Aug11	0:00 [iprt]	
root	67811	0.0	0.0	133836	6064	?	SLs	14:57	0:00 sshd: bastosca [priv]	
bastosca	67819	0.1	0.0	134540	3124	?	R	14:57	0:02 sshd: bastosca@pts/0	
bastosca	67820	0.0	0.0	16484	4684	pts/0	Ss	14:57	0:00 -bash	
bastosca	68509	0.0	0.0	11148	1156	pts/0	R+	15 : 17	0:00 ps aux	



• kill: mata um processo

```
bastosca@idrouille:/$ ps gaux | grep SCREEN
bastosca 68377
                        74412
                               2224 ?
              0.0 0.0
                                               15:12
                                                       0:00 SCREEN
                                           Ss
bastosca 68465 0.0 0.0
                        12944
                               956 pts/0
                                           S+
                                                15:13
                                                       0:00 grep SCREEN
bastosca@idrouille:/$ kill 68377
bastosca@idrouille:/$ ps gaux | grep SCREEN
bastosca 68467 0.0 0.0 12944
                               952 pts/0
                                                       0:00 grep SCREEN
                                           S+
                                                15:14
```



pstree: permite visualizar a hierarquia de processos

Programa EXEMPLO composto por 7 processos



Obrigado pela atenção!



Dúvidas? Entre em contato:

- marcio.castro@ufsc.br
- www.marciocastro.com



