

MC504 - Sistemas Operacionais

Processos e Sinais

Islene Calciolari Garcia

Instituto de Computação - Unicamp

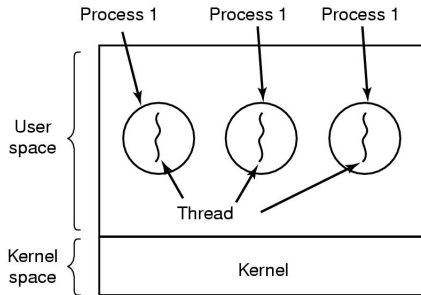
Primeiro Semestre de 2017

Sumário

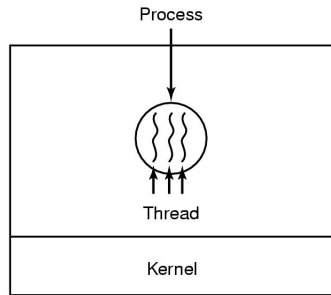
Processos

Sinais

Processos e threads



(a)



(b)

Tanenbaum: Figura 2.6

fork()

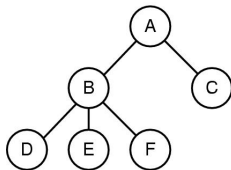
- ▶ Cria um novo processo, que executará o mesmo código
- ▶ Retorna
 - PID do processo criado para o pai e
 - 0 para o processo filho

Espaços de endereçamento distintos

```
if (fork() == 0)
    s = 0;
    printf("Filho: &s=%p s=%d\n", &s, s);
} else {
    s = 1;
    printf("Pai: &s=%p s=%d\n", &s, s);
}
```

- ▶ Veja o código: `fork0.c`

Hierarquia de processos



Tanenbaum: Figura 1.12

Como implementar uma arquitetura como esta utilizando a chamada `fork`?

- ▶ Veja os códigos: `fork1.c`, `fork2.c` e `fork3.c`

wait()

```
pid_t wait(int *status);
```

- ▶ Aguarda pela morte de um filho.
- ▶ Bloqueia o processamento
- ▶ Retorna o pid do filho morto
- ▶ status indica causa da morte
- ▶ Veja os códigos: wait1.c e wait2.c

waitpid()

```
pid_t waitpid(pid_t pid, int *status,  
              int options);
```

- ▶ Aguarda pela morte de um filho.
 - ▶ Específico `pid = PID`
 - ▶ Qualquer `pid = -1`
- ▶ Versão não bloqueante (`options = WNOHANG`)
- ▶ Veja o código: `waitpid1.c`

Argumentos para os processos

- ▶ Exemplo

```
$ cp
cp: missing file arguments
Try 'cp --help' for more information.
$ cp arq-origem arq-destino
```

- ▶ Implementação

```
int main(int argc, char** argv)
```

Variáveis de ambiente

- ▶ Exemplo

```
PWD=/l/home/islene/mc504
```

```
HOME=/home/islene
```

```
LOGNAME=islene
```

- ▶ Implementação

```
int main(int argc, char** argv, char** envp)
```

- ▶ Veja o código: envp.c

Execução de outros códigos

Família exec

```
int exece(const char *filename,  
          char *const argv [],  
          char *const envp[]);
```

- ▶ Executa o programa filename, passando argv[] e envp[] como argumentos
- ▶ Outras opções: execl(), execlp(), execl(), execv() e execvp()
- ▶ Veja o código: exece1.c

Terminação de processos

- ▶ saída normal (voluntária)
- ▶ saída por erro (voluntária)
- ▶ erro fatal (involuntária)
- ▶ morto por outro processo (involuntária)
- ▶ Veja o código: `execve2.c`

```
#define TRUE 1

while (TRUE) {                                /* repeat forever */
    type_prompt( );                          /* display prompt on the screen */
    read_command(command, parameters);      /* read input from terminal */

    if (fork( ) != 0) {                      /* fork off child process */
        /* Parent code. */
        waitpid(-1, &status, 0);           /* wait for child to exit */
    } else {
        /* Child code. */
        execve(command, parameters, 0);    /* execute command */
    }
}
```

Tanenbaum: Figura 1.19

- ▶ Como implementar processos em *background*?

```
$ cp arquivo_grande copia_grande &
```

Como criar threads?

- ▶ Veja a documentação da função `clone()`
- ▶ Veja o código `clone.c`

Como tratar erros de execução?

```
FILE *file = fopen ("arq.txt","r");
```

- ▶ Valor de retorno indica se a execução foi bem sucedida:

Upon successful completion fopen returns a FILE pointer. Otherwise, NULL is returned and the global variable errno is set to indicate the error.

- ▶ Veja o manual: `fopen`, `errno` e `perror`
- ▶ Veja o código: `fopen.c`

Como tratar erros deste tipo?

```
int *px = (int*) 0x01010101;  
*px = 0;
```

- ▶ Programa recebe um sinal SIGSEGV
- ▶ O comportamento padrão é terminar o programa
- ▶ Veja o código: segfault1.c (use o gdb!)

E erros deste tipo?

```
int i = 3/0;
```

- ▶ Programa recebe um sinal SIGFPE
- ▶ O comportamento padrão é terminar o programa
- ▶ Veja o código: `div0.c` (use o gdb!)

- ▶ Indicam a ocorrência de condições excepcionais
- ▶ Tipos de sinais
 - ▶ Divisão por zero
 - ▶ Acesso inválido à memória
 - ▶ Interrupção do programa
 - ▶ Término de um processo filho
 - ▶ Alarme
- ▶ Existem sinais síncronos e assíncronos

Alarme

Exemplo de sinal assíncrono

```
unsigned int alarm(unsigned int seconds);
```

- ▶ Envia um sinal do SIGALRM para o processo após alguns segundos.
- ▶ Veja o código: `alarm1.c`

Como ignorar um sinal?

- ▶ É possível ignorar SIGALRM?

```
signal(SIGALRM, SIG_IGN);
```

Veja o código: alarm2.c

- ▶ É possível ignorar SIGSEGV?

```
signal(SIGALRM, SIG_IGN);
```

Veja o código: segfault2.c

Como tratar um sinal?

- ▶ Rotina `signal` permite alterar o comportamento do programa em relação ao recebimento de um sinal específico.

```
typedef void (*sighandler_t)(int);  
sighandler_t signal(int signum,  
                    sighandler_t handler);
```

Como tratar SIGSEGV?

- ▶ Devemos escrever um tratador

```
void trata_SIGSEGV(int signum) {  
    /* ... */  
}
```

- ▶ e instalá-lo

```
signal(SIGSEGV, trata_SIGSEGV);
```

- ▶ Veja o código: segfault3.c (use o gdb!)

Como recuperar o tratador padrão?

```
signal(SIGALRM, SIG_DFL);
```

- ▶ É possível fazer isso a partir do programa principal
Veja o código: `alarm3.c`
- ▶ ou a partir do próprio tratador.
Veja os códigos: `alarm4.c` e `segfault4.c`

The original Unix signal() would reset the handler to SIG_DFL, and System V (and the Linux kernel and libc4,5) does the same. On the other hand, BSD does not reset the handler, but blocks new instances of this signal from occurring during a call of the handler. The glibc2 library follows the BSD behaviour.

Problemas de consistência

- ▶ Um tratador de sinais pode encontrar dados “inconsistentes”.
- ▶ Veja o código: `consistencia.c`
- ▶ Quais funções podem ser invocadas a partir de um tratador de sinais? *Async-Signal-Safe Functions*

Controle de execução

- ▶ SIGKILL: encerra a execução.
- ▶ SIGTERM: encerra a execução, mas um tratador pode ser invocado.
- ▶ SIGSTOP: interrompe a execução.
- ▶ SIGTSTP: interrompe a execução, mas um tratador pode ser invocado.
- ▶ SIGCONT: continua a execução
- ▶ Veja os códigos: sigterm.c sigint.c e sigcont.c

Pthreads e Sinais

- ▶ Sinais são uma propriedade dos processos
- ▶ Máscaras são propriedades de threads
- ▶ Veja o código: `thr-sinais.c`