

© 2000-2015 - Volnys Bernal 1

Processos

Volnys Borges Bernal
volnys@lsi.usp.br

Departamento de Sistemas Eletrônicos (PSI)
Escola Politécnica da USP



© 2000-2015 - Volnys Bernal 2

Agenda

- ❑ Programa x Processo
 - ❖ Programa
 - ❖ Processo
- ❑ Concorrência x Paralelismo
- ❑ Áreas de memória de um processo
- ❑ Exemplo: processos no ambiente UNIX
- ❑ Troca de contexto
- ❑ Ciclo de vida dos processos
- ❑ Processos no ambiente UNIX
- ❑ Hierarquia de ativação de processos

© 2000-2015 - Volnys Bernal 3

Programa x Processo



© 2000-2015 - Volnys Bernal 4

Programa x Processo

- ❑ Programa
 - ❖ Sequência de comandos e dados definidos para realizar uma tarefa
- ❑ Processo
 - ❖ Execução do programa

© 2000-2015 - Volnys Bernal 5

Programa



© 2000-2015 - Volnys Bernal 6

Programa

- ❑ Sequência de instruções e dados que podem ser executados para realizar uma determinada tarefa
- ❑ Programa fonte
 - ❖ Codificação que contém comandos e dados
 - ❖ Sintaxe da codificação é realizada em uma linguagem de baixo nível (assembler) ou alto nível (C, Pascal, Fortran, Java, ...)
- ❑ Programa executável
 - ❖ Codificação que contém as instruções de máquina e dados
 - ❖ Sintaxe da codificação é a linguagem de máquina (linguagem do processador).

© 2000-2015 - Volnys Bernal 7

Programa

Programa Fonte

→

Compilador

→

Programa executável

Armazenado em arquivo

Contém uma de dados e comandos em linguagem de alto nível representados como uma seqüência de caracteres ASCII.

Armazenado em arquivo

Contém uma seqüência de instruções e dados codificados em linguagem de máquina

© 2000-2015 - Volnys Bernal 8

Exercício

(1) Quais são as principais informações que um programa fonte contém?

(2) Quais são as principais informações que um programa executável contém?

© 2000-2015 - Volnys Bernal 9

Programa

- Seções de um arquivo de programa executável
 - ❖ Área de código
 - Contém as instruções em linguagem de máquina
 - ❖ Área de dados
 - Dados iniciados
 - Contém as variáveis e estruturas globais que possuem valores definidos inicialmente
 - Constantes
 - Dados não iniciados
 - Variáveis e estruturas não inicializadas
 - ❖ Tabela de símbolos
 - Tabela que contém o símbolo (nome de função, nome de variável, nome de estrutura, nome de *label*, nome de constante, etc) e o endereço de memória virtual de cada símbolo.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 10

Programa

- Arquivo de programa executável
 - ❖ Denominação geralmente atribuída ao arquivo que armazena um programa executável
 - ❖ O formato do arquivo executável varia de acordo com o sistema operacional. De forma geral possui a seguinte estrutura:

Cabeçalho
Área de Código
Área de Dados iniciados e constantes
Tabela de Símbolos

Estrutura geral de um arquivo executável

© 2000-2015 - Volnys Bernal 11

Programa

- Arquivo de programa executável
 - ❖ Cabeçalho
 - Estrutura localizada no início do arquivo
 - Informa:
 - Para a área de código
 - Tamanho da área de código
 - Início da área de código no arquivo
 - Endereço inicial de memória virtual na qual esta área deve ser carregada
 - Para a área de dados iniciados
 - Tamanho da área de dados iniciados
 - Início da área de dados iniciados no arquivo
 - Endereço inicial de memória virtual a partir da qual a área de dados iniciados deve ser carregada
 - Para a área de dados não iniciados
 - Tamanho da área de dados não iniciados
 - Endereço inicial de memória virtual a partir da qual a área de dados não iniciados deve ser alocada.
 - Para a área da pilha de execução:
 - Endereço inicial de memória virtual a partir da qual a pilha de execução será alocada
 - EntryPoint
 - Endereço da primeira instrução a ser executada.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 12

Programa

- Arquivo de programa executável
 - ❖ Área de código
 - Contém a seqüência de instruções em linguagem de máquina a serem executadas
 - ❖ Área de dados iniciados
 - Contém
 - Variáveis e estruturas globais que possuem valores definidos inicialmente
 - Constantes
 - ❖ Tabela de símbolos
 - Tabela que contém o símbolo (nome de função, nome de variável, nome de estrutura, nome de *label*, nome de constante, etc) e o endereço de memória virtual de cada símbolo.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 13

Exercício

(3) Compile e execute o programa fatorial:

- ❖ mkdir <dir>
- ❖ cd <dir>
- ❖ cp -volnys/public/so/fatorial.c .
- ❖ ls -l
- ❖ cat fatorial.c
- ❖ cc -o fatorial fatorial.c
- ❖ ./fatorial

(4) Em relação ao programa fatorial.c, identifique as variáveis ou estruturas relacionadas a:

- ❖ Dado global inicializado
 - Variável
 - Constante
- ❖ Dado global não inicializado
- ❖ Dado local

(5) Utilize o programa nm (nm -nA fatorial) e relacione as informações relativas às

- ❖ Áreas do programa/processo
- ❖ Entry point (instrução inicial a ser executada)
- ❖ Símbolos e seus endereços de memória virtual

© 2000-2015 - Volnys Bernal 14

Exercício

```
#include <stdio.h>
char versao[] = "2.1";
int n;
int resultado;

int fatorial (int x)
{
    int y;

    if (x <= 1)
        y = 1;
    else
        y = x * fatorial(x-1);
    return(y);
}

int main(int argc, char **argv)
{
    printf("Programa fatorial, versao %s \n", versao);
    printf("Entre com o valor: ");
    scanf("%d",&n);
    resultado = fatorial(n);
    printf("Resultado: %d \n",resultado);
}
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 15

Exercício

❑ Compilação

❖ Para compilar:

```
cc -o fatorial fatorial.c
```

Compilador C output Nome do fonte

❖ Para executar: `./fatorial`

© 2000-2015 - Volnys Bernal 16

Programa

❑ Exemplo de programas no UNIX

- ❖ O diretório /bin contém vários utilitários do sistema.
- ❖ Listando este diretório (ls -l /bin) é possível identificar os arquivos executáveis de alguns programas utilitários:
 - utilitário ls é armazenado no arquivo /bin/ls
 - utilitário cat é armazenado no arquivo /bin/cat
 - utilitário csh é armazenado no arquivo /bin/tcsh

© 2000-2015 - Volnys Bernal 17

Processo



© 2000-2015 - Volnys Bernal 18

Processo

❑ Processo

- ❖ Um programa sendo executado
- ❖ Possui um contexto (informações) como:
 - Informações de controle
 - Geralmente armazenadas na tabela de processos
 - Informações:
 - identificação única (pid - process identification)
 - Registradores
 - Estado do processo
 - Identificação do usuário
 - Terminal do qual foi disparado
 - Áreas de memória
 - Área de código
 - Área de dados
 - Área da pilha de execução
 - Outras áreas de memória

© 2000-2015 - Volnys Bernal 19

Processo

- **Processo**
 - ❖ Um programa sendo executado
 - ❖ Possui um contexto (informações) como:
 - Contexto de software
 - Espaço de endereçamento
 - Área de código
 - Área de dados
 - Área da pilha de execução
 - Informações de controle mantidas pelo S.O.
 - Identificação do processo (pid)
 - Identificação do usuário dono do processo
 - Estado do processo
 - ...
 - Contexto de hardware (valores dos registradores)
 - PC (program counter - contador de programa)
 - SP (stack pointer – ponteiro para a pilha de execução)
 - ST (status – estado)
 - Registradores de números inteiros e ponto flutuante

© 2000-2015 - Volnys Bernal 20

Processos

- **Exemplo:**
 - ❖ Tabela de processos do UNIX

<ul style="list-style-type: none"> ❖ Identificação do processo (PID) ❖ Valores de registradores <ul style="list-style-type: none"> • PC, SP, Status, ... ❖ Estado do processo ❖ Data/hora de disparo ❖ Tempo de CPU ocupado ❖ Hora do próximo alarme ❖ Sinais pendentes ❖ Localização das áreas de memória: <ul style="list-style-type: none"> • Área de código (text) • Área de dados • Área de dados dinâmica • Área da pilha de execução 	<ul style="list-style-type: none"> ❖ Estado de retorno ❖ Estado do sinal ❖ Processo pai ❖ Identificação do "process group" ❖ Identificação do usuário (UID) ❖ Identificação do grupo do usuário (GID) ❖ Effective UID ❖ Effective GID ❖ Umask ❖ Diretório raiz ❖ Diretório de trabalho ❖ Descritores de arquivos abertos
--	--

© 2000-2015 - Volnys Bernal 21

Exercício

(6) Uma das áreas criadas alocadas quando um processo é disparado é a pilha de execução. A pilha de execução possibilita realizar o controle de ativação das subrotinas. A cada ativação de uma subrotina é criado um "quadro" (relacionado à esta instância da execução da subrotina) na pilha de execução do processo. Neste quadro ficam localizadas, dentre outras, as seguintes informações :

- ❖ argumentos da subrotina;
- ❖ endereço de retorno da subrotina;
- ❖ variáveis locais da subrotina;

Simule a execução do programa fatorial com o valor 3, mostrando a evolução dos valores das variáveis globais e da pilha da execução.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 22

Processos

- **Visão geral dos processos**
 - ❖ Processo é uma abstração criada pelo Sistema Operacional
 - ❖ O sistema operacional é o responsável pelo gerenciamento dos processos no sistema.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 23

Processos

- **Visão geral dos procesos**
 - ❖ Sistemas de computação modernos criam a ilusão de que vários processos (aplicações) executam ao mesmo tempo no sistema.
 - ❖ Na realidade, em sistemas monoprocessadores, em um determinado instante existe somente um programa sendo executado pela CPU.
 - ❖ O sistema operacional gerencia o uso da CPU de forma que seja executado "um pouco" de cada processo por vez. Este chaveamento entre os processos é tão rápido que cria a ilusão de que os processos executam simultaneamente.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 24

Concorrência x Paralelismo



© 2000-2015 - Volnys Bernal 25

Concorrência x Paralelismo

- ❑ **Concorrência**
 - ❖ Pseudo paralelismo
 - ❖ Ilusão de execução simultânea de processos devido ao rápido chaveamento entre suas execuções em uma única CPU
- ❑ **Paralelismo**
 - ❖ Paralelismo real
 - ❖ Em sistemas com mais que uma CPU cada uma pode estar executando um processo efetivamente em paralelo.

```

graph TD
    A[Sistema Multiprogramado] --> B[Concorrência (1 CPU)]
    A --> C[Paralelismo (várias CPUs)]
    
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 26

Áreas de memória de um processo

© 2000-2015 - Volnys Bernal 27

Áreas de memória de um processo

© 2000-2015 - Volnys Bernal 28

Áreas de memória de um processo: Exemplo UNIX

Seção do arquivo executável	Segmento do sistema operacional	Espaço de endereçamento virtual do processo	
Cabeçalho		0	
Código	Segmento de código	Código	Sequência de instruções
Dados iniciados		Data	Dados globais iniciados
Tabela de símbolos	Segmento de dados	BSS	Dados globais não iniciados
		Heap	Alocação dinâmica
		↓	
	Segmento da pilha de execução	Pilha de execução	Controle de execução de subrotinas: variáveis locais, endereços de retorno, parâmetros das funções
		N	

© 2000-2015 - Volnys Bernal 29

Exemplo: Processos no ambiente UNIX

© 2000-2015 - Volnys Bernal 30

Exemplo: Processos no ambiente UNIX

- ❑ **Utilitário ps**
 - ❖ **Descrição**
 - "Process Status"
 - Permite mostrar informações dos processos
 - ❖ **Sintaxe**

```
ps [fuxa]
```
 - ❖ **Opções**
 - x "x", inclui processos que não possuem terminal de controle
 - a "all", mostra todos processo, inclusive de outros usuários
 - f mostra relação pai-filho
 - u "user oriented output": mostra campos USER, %CPU, %MEM, SZ, RSS and START

© 2000-2015 - Volnys Bernal 31

Exemplo: Processos no ambiente UNIX

❑ Exemplos

```
(terra|jose) ps x
(terra|jose) ps xa
(terra|jose) ps xau
PID TTY STAT TIME COMMAND
  1 ? S 0:03 init
  2 ? SW 0:00 (kflushd)
  3 ? SW< 0:00 (kswapd)
  4 ? SW 0:00 (md_thread)
221 ? S 0:00 crond
232 ? S 0:00 portmap
210 ? S 0:00 /usr/sbin/atd
446 2 S 0:00 /bin/login -- alunol
464 2 S 0:00 -csh
486 2 R 0:00 ps xa
(terra|jose)
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 32

Exemplo: Processos no ambiente UNIX

❑ Informações apresentadas

USER	usuário dono do processo
PID	<i>process identification</i> - identificação do processo
%CPU	porcentagem de tempo de CPU consumido recentemente
%MEM	porcent. da memória real (páginas) consumida recentemente
SIZE	<i>size</i> - tamanho dos segmentos de dados e pilha (Kbytes)
RSS	<i>resident set size</i> - memória efetivamente alocada (kbytes)
TT	<i>tty</i> - terminal de controle, terminal do qual foi disparado
STAT	<i>state</i> - estado do processo
START	horário de disparo
TIME	tempo (em seg.) consumido pelo processo desde seu início
COMMAND	linha de comando

© 2000-2015 - Volnys Bernal 33

Troca de Contexto



© 2000-2015 - Volnys Bernal 34

Troca de Contexto

❑ Contexto de um processo:

- ❖ É o conjunto de informações relevantes à execução do processo:
- ❖ Contexto de Hardware:
 - Registradores da CPU
- ❖ Contexto de Software:
 - Área de código
 - Área de dados
 - Área da pilha de execução
 - Identificação do processo (pid – process identification)
 - Estado
 - Prioridade
 - Conjunto de arquivos abertos
 -

© 2000-2015 - Volnys Bernal 35

Troca de contexto

❑ Contexto de um processo:

- ❖ É o conjunto de informações relevantes à execução do processo:
 - Contexto de software
 - Espaço de endereçamento
 - Área de código
 - Área de dados
 - Área da pilha de execução
 - Informações de controle mantidas pelo S.O
 - Identificação do processo (pid)
 - Identificação do usuário dono do processo
 - Identificação do terminal do qual foi disparado
 - Estado do processo
 -
 - Contexto de hardware (valores dos registradores da CPU)
 - PC (program counter - contador de programa)
 - SP (stack pointer – ponteiro para a pilha de execução)
 - ST (status – estado)
 - Registradores de números inteiros e ponto flutuante

© 2000-2015 - Volnys Bernal 36

Troca de Contexto

❑ Troca de contexto

- ❖ Atividade de mudança de contexto de processos em um ambiente de computação
- ❖ Atividade realizada pelo Sistema Operacional
- ❖ Envolve a troca de contexto de hardware e software de um processo:
 - Salvamento do contexto do processo corrente
 - Retomada do contexto do outro processo

© 2000-2015 - Volnys Bernal 37

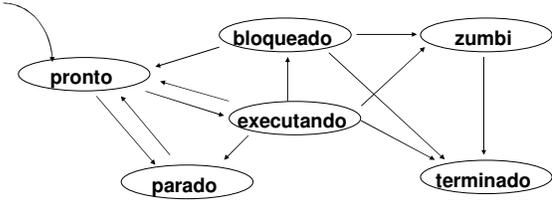
Ciclo de Vida dos Processos



© 2000-2015 - Volnys Bernal 38

Ciclo de Vida dos Processos

- ❑ Os processos, assim como qualquer entidade viva, possui um ciclo de vida:
 - ❖ Nasce, vive e morre
- ❑ Estados de um processo
 - ❖ Diagrama simplificado de transição de estados:



© 2000-2015 - Volnys Bernal 39

Ciclo de Vida dos Processos

- ❑ Estados dos Processos
 - ❖ Pronto
 - O processo está pronto para executar. Não está executando porque a CPU está sendo utilizada por outro processo.
 - ❖ Executando
 - O processo está utilizando a CPU no momento
 - ❖ Bloqueado
 - O processo não pode continuar sua execução enquanto não ocorrer o evento pelo qual espera (ex, leitura de disco, ...)
 - ❖ Parado
 - O processo foi momentaneamente parado pelo usuário ou operador
 - ❖ Zumbi
 - O processo já terminou mas não foram liberadas suas informações de controle
 - ❖ Terminado
 - Processo já terminou e toda informação de controle foi liberada

© 2000-2015 - Volnys Bernal 40

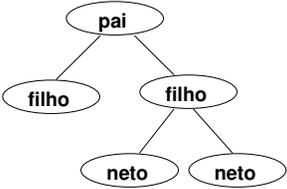
Hierarquia de ativação de processos



© 2000-2015 - Volnys Bernal 41

Hierarquia de ativação de processos

- ❑ Processos pai e filho
 - ❖ Seja um processo A que cria um processo B
 - ❖ O processo A é chamado processo pai do processo B
 - ❖ O processo B é chamado processo filho do processo A



© 2000-2015 - Volnys Bernal 42

Exercício

(7) Utilize o comando “ps xa” do sistema Linux e relacione os processos ativos em sua máquina.

(8) Utilize o comando “ps fxa” e descreva a hierarquia de ativação dos processos ativos em sua máquina.

© 2000-2015 - Volnys Bernal 43

Exercício

(9) Seja o programa “fork1.c” mostrado no slide a seguir. Execute este programa e explique o que o programa realiza.

❖ Para compilar:

```
cc -o fork1 fork1.c
```

Compilador C *output* *Nome do fonte*

❖ Para executar:

```
./fork1
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 44

Exercício

```

#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int i = 1;

int main()
{
    pid_t status;

    printf("Programa de disparo de processos filho. \n");
    status = fork();
    printf("Apos a chamada fork(). \n");
    while (1)
    {
        printf(" Status = %5d, i = %d \n",status,i);
        i++;
        sleep(2);
    }
}
    
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 45

Exercício

□ Duplicação de processos

© 2000-2015 - Volnys Bernal 46

Exercício

□ Duplicação de processos

© 2000-2015 - Volnys Bernal 47

Exercício

(10) Seja o programa “fork2.c” mostrado no slide a seguir. Execute este programa e explique o que o programa realiza.

❖ Para compilar:

```
cc -o fork2 fork2.c
```

Compilador C *output* *Nome do executável*

❖ Para executar:

```
./fork2
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 48

Exercício

```

#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>

int main() {
    pid_t pid;
    printf("Programa de disparo de processos filho. \n");
    pid = fork();
    if (pid == 0) {
        printf("Processo filho executando. \n");
        while (1) {
            printf("Filho. \n");
            sleep(2);
        }
    }
    else {
        printf("Processo pai executando: pid do filho = %d\n",pid);
        while (1) {
            printf("Pai. \n");
            sleep(2);
        }
    }
}
    
```

© 2000-2015 - Volnys Bernal 49

Bibliografia



© 2000-2015 - Volnys Bernal 50

Bibliografia

- **Sistemas Operacionais Modernos**
 - ❖ **Andrews Tanenbaum**

- **Bibliografia complementar:**
 - ❖ **The Design of the UNIX Operating System**
 - Maurice J. Bach
 - Prentice-Hall Software Series, 1986