

## CENTRO DE EDUCAÇÃO SUPERIOR DE BRASÍLIA

CENTRO UNIVERSITÁRIO INSTITUTO DE EDUCAÇÃO SUPERIOR DE BRASÍLIA

## Ciência da Computação - Projeto Integrador V - Sistemas Operacionais

Mário Sérgio Oliveira de Queiroz

Valdelar Muniz Martins Sobrinho

# Comunicação entre Processos no MINIX

BRASÍLIA, DF

24 de Junho de 2013

Mário Sérgio Oliveira de Queiroz

Valdelar Muniz Martins Sobrinho

# Comunicação entre Processos no MINIX

Projeto da disciplina Projeto Integrador V — Sistemas Operacionais, do Centro Universitário Instituto de Educação Superior de Brasília, DF.

Orientador: Prof. Flávia Maria Alves Lopes

BRASÍLIA, DF

24 de Junho de 2013

Mário Sérgio Oliveira de Queiroz

Valdelar Muniz Martins Sobrinho

# Comunicação entre Processos no MINIX

#### BANCA EXAMINADORA - APROVADO POR:

		Maria Alves Lopes Educação Superior de B	rasília, DF
		aulo Ataíde Martins Educação Superior d	le Brasília, DF
	_	do Alves de Lima To Educação Superior d	
Brasília. DF	F. de	<b>3</b>	de 2013

Resumo

O trabalho proposto será voltado para a abordagem e implementação das trocas de

mensagens feitas no contexto de comunicação entre processos no MINIX-3, direcionado para

o desenvolvimento dos principais paradigmas deste módulo do sistema.

Para isso, utiliza-se a documentação oficial do MINIX baseada nos estudos

explicitados no Projeto e Implementação, dos contribuidores Tanenebaum e Woodhull, como

também o código fonte disponibilizado pela organização do MINIX-3.

Devido os argumentos apresentados, entende-se que será apresentado uma abordagem

sobre como é feito o processo de comunicação entre processos no MINIX-3 de forma que

apresentar-se-á o contexto teórico e implementação.

**Palavras-chaves:** MINIX-3, troca de mensagens, implementação, processos.

# Lista de Figuras

Figura 1 – Modelo de camadas MINIX 3	09
Figura 2 – Exemplo de comunicação interprocessual	10

# Lista de Abreviaturas e Sigla

I/O - Input/Output (Entrada e Saida).

**SENDREC** – Send/Receive (envio e recebimento).

# Sumário

1 Introdução	8
1.1 Motivação	8
1.2 Objetivos	8
1.2.1 Geral	8
1.2.2 Específicos	8
1.3 Organização do Trabalho	9
2 Primitivas de Comunicação	9
2.1 Estrutura do MINIX	9
2.2 Troca de Mensagens	9
3 Implementação	11
4 Conclusão	13
5 Referências	14
6 Apêndice	15
7 Anexos	16

## 1 Introdução

Este trabalho acadêmico se refere à pesquisa e implementação das principais formas de trocas de mensagens utilizadas pelo kernel do MINIX na comunicação entre os processos executados pelo sistema operacional.

#### 1.1 Motivação

A principal motivação de se abordar a característica de comunicação entre processos no MINIX é buscar compreender a complexidade do núcleo de um sistema operacional, logo dessa forma pode-se integrar os conhecimentos do hardware e software.

### 1.2 Objetivos

Conforme os estímulos de motivação citados o trabalho deseja atingir os objetivos gerais e específicos, apresentados a seguir.

#### 1.2.1 Geral

O projeto está direcionado a realizar a implementação das principais primitivas de troca de mensagens do MINIX, e apresentar todo o conteúdo teórico que sustenta o modelo de comunicação do sistema.

#### 1.2.2 Específicos

Dentro do que foi estabelecido no objetivo geral deriva-se os seguintes objetivos específicos:

- Documentar todos os métodos de comunicação entre processos utilizados pelo MINIX;
- Implementar as principais funções de troca de mensagem, como send, receive, sendrec e modify;
- Contextualizar como é feita as funções que utilizam troca de mensagem no sistema operacional, como interrupção de hardware e chamadas de aplicações.

#### 1.3 Organização do Trabalho

Este trabalho está organizado em 3 capítulos, da seguinte forma:

- Capítulo 1 Definição dos objetivos e introdução do problema a ser resolvido –
   Evidenciando as motivações que levam a desenvolver o projeto.
- Capítulo 2 Apresentação breve da estrutura do MINIX e apresentação das estruturas de comunicação interprocessuais.
- Capítulo 3 Implementação das principais funções de troca de mensagens entre processos no MINIX-3.

### 2 Primitivas de Comunicação

A seguir, serão apresentadas as definições das regras da arquitetura para a implementação das funções de troca de mensagem no MINIX3.

#### 2.1 Estrutura do MINIX

Diferente do UNIX (Linux), em que o kernel é monolítico, o MINIX 3 é baseado em uma estrutura do tipo micro-kernel. Esse design permite uma estrutura mais flexível e modular.

O MINIX 3 é estruturado em quatro camadas, sendo que, cada camada tem uma função bem definida. As camadas podem ser vistas na *figura 1*:

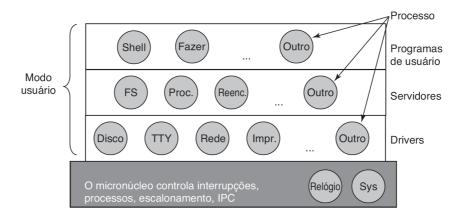


figura 1 – Modelo de camadas MINIX 3

#### 2.2 Troca de Mensagens

Dentre as técnicas de comunicação entre processos fornecidas por modelos de sistemas operacionais, convém citar os seguintes métodos:

- Por memória compartilhada: por meio de acesso a uma área de memória comum à vários

processos. Logo, quando um processo quer enviar dados a outro processo, insere a notificação na memória.

- Pipes: um método muito interessante onde se cria um canal bidirecional na tabela de descritores, como se fosse arquivo, mas não é (e não tem I/O).
- Sinais: quando um processo quer sinalizar algo a outro processo. Ao contrário das demais nesta não se envia dados mas apenas um valor numérico.

Existem outras formas de comunicação como semáforos, fila de mensagens e até mesmo morte de filho, que é considerada uma comunicação.

A comunicação entre os processos no Minix 3 é feito por meio de mensagens. Sendo que, são feitas na mesma camada ou da camada superior com a inferior, que faz o escalonamento e fornece modelo de processos sequenciais independentes que se comunicam por mensagens, conforme ilustra a *figura 2*.



figura 2 – Exemplo de comunicação interprocessual

Quando um processo envia uma mensagem para um processo que não está esperando uma mensagem, o remetente é bloqueado até que o destino execute uma operação receive. Logo, o Minix 3 utiliza um método de somente enviar e receber mensagens, para que sejam evitados os problemas de armazenamento em *buffer*.

Neste contexto de troca de mensagens interprocessoais utilizadas no MINIX, existem algumas primitivas importantes, sendo elas apresentadas a seguir:

- O procedimento Send é utilizado para enviar mensagem a um processo de destino. *send (dest, &message)*
- O processo Receive é utilizado para receber uma mensagem de um processo fonte. *receive* (*source*, &*message*)
- O processo Sendrec é utilizado para enviar uma mensagem e esperar uma resposta do mesmo processo. *sendrec (src\_dest, &message)*
- A primitiva Notify é usada quando um processo precisa informar outro processo que algo importante aconteceu.

### 3 Implementação

O modelo de implementação da comunicação entre processos no MINIX será feita na linguagem C, sem a utilização de qualquer função já existente que faça a abstração de procedimentos executados por um processo, como inicialização de um processo ou bloqueios.

Um processo será representado por uma estrutura que contém os campos id, status e entrada de mensagens, que representam respectivamente o identificador do processo, o status do processo para que seja verificado se o mesmo se encontra 'pronto', 'em execução' ou 'bloqueado', e a entrada de mensagens é necessária para que o processo possa verificar se ele tem alguma mensagem para receber de outro processo.

```
typedef struct Processo
{
     int id;
     int status;
     int entrada_ms;
}Processo:
```

Quando um processo executa uma função <u>send</u>, a camada inferior do núcleo verifica se o destino está esperando uma mensagem do remetente. Se estiver, a mensagem será coopiada do buffer do remetente para o buffer do destinatário.

A função send recebe o id do remetente, o destino e o status do destino, desta forma se cria duas estruturas de processos internamente para verificar se o processo destinatário está bloqueado, caso não esteja a função retorna 1.

```
int send(Processo p1, Processo p2){
    if (p2.status == PRONTO && p1.status != BLOQUEADO)
        return 1;
    else
        return 0;
}
```

Quando um processo executa uma função <u>receive</u>, núcleo verifica se algum processo está enfileirado, tentando enviar para ele. Logo, se isto estiver ocorrendo a mensagem será recebida pelo destinatário. Caso nenhum outro processo tenha encaminha uma mensagem o destinatário será bloqueado.

A função receive recebe o id do remetente, o destino e a fila do destino, desta forma se cria duas estruturas de processos internamente para verificar se o processo destinatário com alguma mensagem na "fila", caso haja, a mensagem será recebida.

```
int receive(Processo *p, Processo dest, int quant){
  int aux;
  aux = busca(p, &quant, dest.entrada_ms);
  if (p[aux].id == dest.entrada_ms)
      return 1;
  else
      return 0;
}
```

Na primitiva <u>sendrec</u> um processo envia uma mensagem e espera a resposta do destinatário. O mecanismo de passagem de mensagens no núcleo copia a mensagem do remetente no destinatário, sendo que a resposta sobrepõe à mensagem original.

```
int sendrec(Processo p1, Processo p2){
  if(p2.status == PRONTO && p1.status != BLOQUEADO)
    return 1;
  else
    return 0;
}
```

A primitiva <u>notify</u> envia uma mensagem simples, sendo que nenhum processo é bloqueado neste procedimento de notificação.

#### 4 Conclusão

Com base nas propostas e argumentos apresentados, nota-se que o MINIX-3 adotou um padrão de modelagem do sistema, que permite que a troca de mensagens entre processos fosse implementada respeitando a integridade de todo o sistema, além de organizar as operações de notificação nas camadas do sistema, desde o núcleo até o modo usuário.

Sendo assim, é relevante evidenciar a importância de se trabalhar em um projeto de sistemas operacionais, que aplique conhecimentos válidos para entender o funcionamento de todo o sistema, pois assim as chances de se obter um acréscimo de conhecimento são muito altas, tendo em vista a maturidade que é adquirida no estudo de sistemas operacionais.

## 5 Referências

(TANENBAUM, WOODHULL 2008) TANENBAUM, Andrew S. Tanenbaum; WOODHULL Albert S. Woodhull. Sistemas Operacionais — Projeto e Implementação, 3ª Edição. Porto Alegre: Bookman, 2008.

(MINIX3 2013) MINIX3. Disponível em: <a href="http://www.minix3.org/">http://www.minix3.org/</a>. Acesso em 13 de Março de 2013.

(VIVA O LINUX 2013) Comunicação entre processos. Disponível em: <a href="http://www.vivaolinux.com.br/artigo/Sinais-em-Linux/">http://www.vivaolinux.com.br/artigo/Sinais-em-Linux/</a>. Acesso em 10 de Junho de 2013.

6	Ap	ên	dic	e

APÊNDICE A – Exemplo de comunicação interprocessual
---

7	Anexos	
/		۱

ANEXO A – Modelo de camadas MINIX 3	09
-------------------------------------	----