

Sistemas Operacionais B - Engenharia de Computação

Projeto 2

Participantes	RA
Bruno Vicente Donaio Kitaka	16156341
Paulo Jansen de Oliveira Figueiredo	16043028
Rafael Fioramonte	16032708
Raissa Furlan Davinha	15032006
Vinicius Trevisan	16011231

Sumário:

➤ Introdução	03
➤ Fundamentação Teórica	03
➤ Desenvolvimento	04
➤ Resultados	06
➤ Conclusão	07

1. Introdução:

Esse projeto teve o intuito de explorar em detalhes o desenvolvimento e aplicação de um módulo de kernel como um sistema de arquivo utilizando a API criptográfica do kernel Linux. O estudo visa o desenvolvimento do código do módulo, compilação do mesmo, instalação como novo módulo do kernel da máquina e utilização dele em um programa em espaço de usuário. Para podermos testar nosso módulo precisamos criar uma imagem de disco e montá-la em com um sistema de arquivo **minix**.

O módulo modificado recebe uma chave ao ser inserido no kernel em que cada dois dígitos hexadecimais correspondem a um **byte**, essa é utilizada para as funções de criptografia implementadas no mesmo. A fim de auxiliar as tarefas de teste, foi desenvolvido, um programa em espaço de usuário capaz de realizar operações de leitura e escrita em arquivos. Nesse programa, ao realizar uma chamada de sistema com a finalidade de escrever no arquivo, os dados são transmitidos para o módulo e inseridos de forma criptografada no mesmo, enquanto para a leitura, os dados são transmitidos para o módulo a fim de serem exibidos ao usuário de forma descriptografada.

A criptografia e descriptografia desenvolvida utilizam o algoritmo AES (*Advanced Encryption Standard*, uma especificação para criptografia de dados estabelecida pelo Instituto Nacional de Padrões e Tecnologia) em modo ECB (*Electronic CodeBook*, um modo de operação de criptografia simples não encadeada).

2. Fundamentação Teórica:

- **Criptografia e Descriptografia:** A criptografia consiste em converter informações comuns em texto não legível. A descriptografia, por outro lado, é o inverso, em outras palavras, passar o texto cifrado não reconhecido de volta a um texto reconhecível. Na maioria dos casos, uma chave conhecida é utilizada para realizar ambas as tarefas de modo a garantir a segurança das informações, essa, tendo que ser devidamente armazenada, para impossibilitar o acesso aos dados por terceiros e ser possível recuperar os mesmos.
- **Algoritmo AES:** AES entende-se como uma especificação para criptografia simétrica ou assimétrica podendo ser de 128, 192 ou 256 bits, esse sendo o tamanho máximo para a chave de entrada. É uma cifra por blocos, ou seja, a entrada e saída são limitadas conforme o tipo de especificação utilizada. Dessa forma, para realizar a criptografia ou descriptografia de uma grande quantidade de dados, este algoritmo deve ser executado iterativamente.
- **Sistema de arquivo:** Um sistema de arquivo é um conjunto de estruturas lógicas, ou seja, feitas diretamente via software, que permite ao sistema operacional ter acesso e controlar os dados gravados em qualquer dispositivo de armazenamento. Cada sistema operacional lida com um sistema de arquivos diferente e cada sistema de arquivos possui as suas peculiaridades, como limitações, qualidade, velocidade, gerenciamento de espaço, entre outras características. É o sistema de arquivos que define como os bytes que compõem um arquivo serão armazenados no disco e de que forma o sistema operacional terá acesso aos dados.
- **Sistema de Arquivo Minix:** desenvolvido por *Andrew S. Tanenbaum* com um objetivo de ser utilizado em seu sistema operacional denominado **minix**. Provou ser um sistema de arquivos muito problemático devido às limitações nele existentes já

que os arquivos não podiam ter nomes maiores do que 14 caracteres e as partições não podiam ser maiores do que 64 megabytes.

3. Desenvolvimento:

O código fonte do sistema Minix foi obtido a partir do repositório oficial do sistema operacional *linux* disponível na plataforma *gitHub* e utilizado como base para o módulo modificado. A fase inicial do projeto consistiu-se no estudo e entendimento do sistema de arquivos, de modo a encontrar os pontos chave das operações de escrita e leitura em um arquivo. Para isso foi necessário inicialmente modificar os códigos de arquivo Minix encontrados, colocando funções que, de certa forma, traçavam as chamadas realizadas (*printk*) para se entender o fluxo de funcionamento do sistema de arquivos.

Após o entendimento, fomos capazes de identificar as funções de escrita e leitura, sendo possível modificar seus ponteiros, interceptando-as, tudo isso partiu com o objetivo de incluir entre essas operações de arquivos as funções de criptografia antes dos dados serem escritos pela função *write* e a de descriptografia após a leitura pela função *read*.

As respectivas funções de escrita e leitura descritas no parágrafo acima foram encontradas dentro do arquivo *file.c*, sendo que a estrutura *minix_file_operations* aponta para a função de leitura *generic_file_read_iter* e escrita *generic_file_write_iter*. Dentro da estrutura, essas funções genéricas foram substituídas por funções próprias (método “*man in the middle*”), ou seja, foram interceptadas de modo que antes de serem chamadas, as novas funções desenvolvidas eram chamadas em seu lugar, modificando os dados e então, os repassando para as genéricas.

Nas funções de interceptação de escrita e leitura desenvolvidas, o conteúdo é cifrado e decifrado, respectivamente, a partir do algoritmo de criptografia feita no projeto 1.

Por fim foi desenvolvido um programa em espaço de usuário capaz de realizar a leitura e escrita em um arquivo previamente especificado. Seu funcionamento inicia-se escolhendo a operação a ser realizada. Definimos **1** para criar um novo arquivo e **2** para atualizar um arquivo existente. Ao escolher a opção **1**, passa-se o caminho onde o arquivo será criado e uma *string* que, após recebida pelo programa em espaço de usuário, será gravada no arquivo pelo módulo criado. Por outro lado, ao escolher a opção **2**, passa-se também o caminho onde o arquivo será atualizado, exibe o conteúdo do mesmo e recebe uma *string* que reescreverá o conteúdo arquivo

Para compilação do módulo *minix* utilizamos o próprio *makefile* contido no código fonte do módulo executado por um *script*, esse *script* também é responsável por montar o arquivo imagem que utiliza o sistema de arquivo *minix*.

Na figura 1 mostramos como se deu o processo de compilação do módulo utilizando o comando **make** com o argumento “**-C**” que permite inserir o diretório cujo *Makefile* será lido, no caso, o diretório de *headers* do *kernel*, onde a versão é obtida pelo comando **uname -r**. O parâmetro **M** é o diretório do módulo a ser compilado. Note que o segundo aviso que aparece durante o processos é devido ao manuseio do ponteiro *iov_iter* pelo fato da estrutura *iov* ser definida como constante.

```

root@vm:/home/paulo/Desktop/minix# make -C /lib/modules/$(uname -r)/build M=$(pwd) modules
make: Entering directory '/usr/src/linux-headers-4.15.0-39-generic'
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/bitmap.o
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/itree_v1.o
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/itree_v2.o
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/namei.o
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/inode.o
/home/paulo/Desktop/minix/inode.c: In function 'init_minix_fs':
/home/paulo/Desktop/minix/inode.c:697:2: warning: ISO C90 forbids mixed declarations and code [
-Wdeclaration-after-statement]
    int err = init_inodecache();
    ^
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/file.o
/home/paulo/Desktop/minix/file.c: In function 'mitm_write_iter':
/home/paulo/Desktop/minix/file.c:80:30: warning: initialization discards 'const' qualifier from
pointer target type [-Wdiscarded-qualifiers]
    struct iovec *modificado = iov_it->iov;
                                ^
CC [M] /home/paulo/Desktop/minix/dir.o
LD [M] /home/paulo/Desktop/minix/minix.o
Building modules, stage 2.
MODPOST 1 modules
CC /home/paulo/Desktop/minix/minix.mod.o
LD [M] /home/paulo/Desktop/minix/minix.ko
make: Leaving directory '/usr/src/linux-headers-4.15.0-39-generic'
root@vm:/home/paulo/Desktop/minix#

```

Figura 1: Demonstração da compilação do módulo minix.

Na Figura 2, mostramos o passo a passo da criação da imagem de disco e sua montagem com o sistema de arquivos *minix*. Primeiramente utilizamos o comando **dd** onde o parâmetro **if** é o diretório da imagem, **of** é o nome do arquivo, **bs** é o tamanho do bloco e **count**, o número de blocos. Em seguida utilizamos o comando **losetup** que associa o arquivo criado a um dispositivo de bloco **/dev/loop0**. O comando **mkfs** cria um sistema de arquivo no diretório **/dev/loop0**, o parâmetro **-t** é o sistema de arquivos a ser utilizado, no caso, o *minix*. Então criamos um diretório **/mnt/point1** com o comando **mkdir** e, em seguida, montamos o dispositivo na pasta que criamos, utilizando o comando **mount** com o parâmetro **-t** (sistema de arquivos) [*minix*].

```

root@vm:/home/paulo/Desktop/Projeto-2-S0-B-dev# dd if=/dev/zero of=teste.img bs=1k count=10000
10000+0 records in
10000+0 records out
10240000 bytes (10 MB, 9,8 MiB) copied, 0,0257797 s, 397 MB/s
root@vm:/home/paulo/Desktop/Projeto-2-S0-B-dev# losetup /dev/loop0 teste.img
root@vm:/home/paulo/Desktop/Projeto-2-S0-B-dev# mkfs -t minix /dev/loop0
3360 inodes
10000 blocks
Firstdatazone=110 (110)
Zonesize=1024
Maxsize=268966912

root@vm:/home/paulo/Desktop/Projeto-2-S0-B-dev# mkdir /mnt/point1
root@vm:/home/paulo/Desktop/Projeto-2-S0-B-dev# mount -t minix /dev/loop0 /mnt/point1
root@vm:/home/paulo/Desktop/Projeto-2-S0-B-dev#

```

Figura 2: Exemplo de criação e montagem de uma imagem utilizando o sistema de arquivo minix.

Após a imagem ser devidamente montada, inserimos o módulo que foi compilado anteriormente (como na Figura 1) utilizando o comando **insmod**, passando como parâmetro para o módulo a **chave de criptografia** (**key="abcd"**). O comando **lsmod** é utilizado para a listagem dos módulos instalados e o **grep** filtra a saída com a palavra que definimos, de modo que possamos verificar se o módulo foi realmente inserido.

```

root@vm:/home/paulo/Desktop/minix# insmod minix.ko key="abcd"
root@vm:/home/paulo/Desktop/minix# lsmod | grep minix
minix                40960  0
root@vm:/home/paulo/Desktop/minix#

```

Figura 3: Exemplo de inserção do módulo.

Com o comando **dmesg** é possível visualizar o *log do kernel*, ou seja, as mensagens do módulo recém instalado.

```
[ 238.662360] minix: loading out-of-tree module taints kernel.
[ 238.663032] Minixmodule: Modificacao file.c (criptografia) e inode.c (chave)
[ 238.663033] Minixmodule: Chave (Key) BRUTA recebida: abcd
[ 238.663035] Minixmodule: Chave (Key) CONSIDERADA em hexadecimal: abcd
[ 238.663035] Minixmodule: inode.c init_minix_fs
```

Figura 4: Confirmação do carregamento e chave recebida pelo módulo.

4. Resultados:

As Figura 5 e 6 exemplificam a execução do programa em espaço de usuário a partir da opção 1 (Criação de um novo arquivo) como também seu menu (descrito na seção 3).

```
Teste Minixmodule Projeto 2
.:MENU:..
1 - Criar
2 - Atualizar
0 - Sair
Selecione sua opcao: 1
```

Figura 5: Interface do programa de teste em espaço de usuário para a opção 1.

```
Digite o caminho do arquivo a ser aberto: /mnt/point1/teste
Opcao 1: Criar Arquivo
Digite o que deseja escrever no arquivo /mnt/point1/teste: vinicius
.:MENU:..
1 - Criar
2 - Atualizar
0 - Sair
Selecione sua opcao: 
```

Figura 6: Exemplo da criação do arquivo “teste” com o conteúdo “vinicius”.

Após criado o arquivo com a string fornecida pela opção 1, testamos a leitura do mesmo utilizando o comando **hd**, que basicamente exibe o conteúdo do arquivo em formato hexadecimal, com ambos os módulos minix a fim de testar se função de leitura estava realmente descriptografando os dados.

```
root@vm:/mnt/point1# hd teste
00000000  76 69 6e 69 63 69 75 73  00 00 00 00 00 00 00 00  |vinicius.....|
00000010
```

Figura 7: Teste da leitura do arquivo com o módulo minix modificado (dados descriptografados).

```
00000000  ef dc d0 d4 29 6c 2e 4d  f9 d6 47 95 cc fc 96 7a  |....)l.M..G....z|
00000010
```

Figura 8: Teste da leitura do arquivo com o módulo minix original (dados criptografados).

As Figuras 9, 10, 11, 12 e 13 exibem o resultado do teste realizado a partir da opção 2 (atualização) no programa em espaço de usuário. Inicialmente utilizamos o módulo modificado (Figuras 9 10 e 11) e logo após, o mesmo teste com o módulo original (Figuras 12 e 13).

```
Digite o caminho do arquivo a ser aberto: /mnt/point1/teste
Opcao 1: Criar Arquivo
Digite o que deseja escrever no arquivo /mnt/point1/teste: vinicius
.:MENU:..
1 - Criar
2 - Atualizar
0 - Sair
Selecione sua opcao: 2
```

Figura 9: Interface do programa de teste em espaço de usuário para a opção 2.

```

Digite o caminho do arquivo a ser aberto: /mnt/point1/teste
Opcao 2: Atualizar Arquivo
***ATENÇÃO: SEU ARQUIVO SERÁ REESCRITO***
Dado lido do arquivo /mnt/point1/teste: vinicius
0 que deseja escrever no arquivo: Vinicius

```

Figura 10: Exemplo da atualização do arquivo “teste” com a palavra “Vinicius” utilizando o módulo minix modificado.

```

root@vm:/mnt/point1# hd teste
00000000  56 69 6e 69 63 69 75 73  00 00 00 00 00 00 00 00  |Vinicius.....|
00000010

```

Figura 11: Exemplo de leitura do arquivo “teste” criptografado utilizando o módulo minix modificado.

```

Digite o caminho do arquivo a ser aberto: /mnt/point1/teste
Opcao 2: Atualizar Arquivo
***ATENÇÃO: SEU ARQUIVO SERÁ REESCRITO***
Dado lido do arquivo /mnt/point1/teste: p"oD#o3MINh\Q*
0 que deseja escrever no arquivo:

```

Figura 12: Exemplo da atualização do arquivo “teste” criptografado utilizando o módulo minix original, note que a exibição dos dados é ilegível.

```

root@vm:/mnt/point1# hd teste
00000000  0e 70 22 bd 44 23 6f 33  4d 49 4e 68 5c 51 2a 16  |.p".D#o3MINh\Q*.|
00000010

```

Figura 13: Exemplo de leitura do arquivo “teste” criptografado utilizando o módulo minix original.

5. Conclusão

Após testes alternando entre o código minix modificado e o minix sem alterações, os resultados demonstraram que a criptografia e descriptografia estão sendo realizadas com sucesso. Desta forma, podemos concluir que o módulo modificado está funcionando corretamente como descrito no enunciado do projeto.

Contudo, cabe a observação de que durante o processo de descriptografia por blocos de 16 bytes é impossível definir o tamanho do texto nele contido, daí a fato de ser necessário a utilização da técnica chamada **padding** que consiste no preenchimento das posições vazias do bloco com o valor “0” como demonstrado na Figura 11.

Concluindo, após esse projeto ficou claro o funcionamento básico de um sistema de arquivos, sua importância dentro de um sistema operacional e os passos necessários para interceptar funções de leitura e escrita. Outro fato importante a ser exposto é a importância de sistemas que implementam técnicas de criptografia a fim de proteger seus dados contra acessos não autorizados.