

# Testes Públicos de Segurança do Sistema Eletrônico de Votação

Eleições 2012 Brasília, março de 2012

# Relatório dos resultados da realização dos Testes Públicos

# Grupo 05

Representando a Universidade Federal de Uberlândia - UFU

Marcelo Rodrigues de Sousa – Doutor em Engenharia Elétrica e Computação – UFU

Kil Jin Brandini Park – Pós-doutorado em Ciência da Computação – CTI Renato Archer

Otávio Augusto Araújo da Silva – Graduado em Ciência da Computação - UFU

# Plano de Teste G5PT1

UFO-FACOM-TEFSEV: Modificação do boot da uma

# Conteúdo deste relatório

- 1. Plano de Testes original, submetido pelos Investigadores
- 2. Acompanhamento dos fatos pela Equipe de Apoio
- 3. Resultados do Teste
- Conclusões
- 5. Futuras Possibilidades





# Plano de Teste do Sistema Eletrônico de Votação

1 Informações gerais

1 mormas	coes gerais
Titulo do plano de teste	UFU-FACOM-TEPSEV
Institução proponente (se aplicavel)	UNIVERSIDADE FEDERAL DE UBERLÂNDIA/FACULDADE DE COMPUTAÇÃO
Responsivel	nome: MARCELO RODRIGUES DE SOUSA e-mail: marcelo@facom.ufu.br.cu marcelo@ufu.br telefone (do autor ou responsável): (34)9958-5050 (Celular)ou (34)3239-4478 (UFU)
Sistemas afetados	Software:  Software:  Software:  Software:
	Hardware:  Microterminal  Terminal do eleitor  Jacres  Michas
	Procedimentos:  ☐ Carga da urea  ☐ Votação
Duração estimada do teste (em munutos)	5 horas e 50 minutos (todos ou 4 ataques)
Extensão do staque	□ Local de votação     □ Zona eleitoral     □ Município     □ Unidade da Federação     □ Pais
Conhecimentos necessários	Conhecimentos profundos de astenias operacionais, microeletrônica, extenias digitais, programação de computadores.
- Este plano des	calizado deve, obrgatoriamente, ser reproduzivel. retà ter no máximo dez págmas em formato A4 ou Carta. ado ao Tribunal Superior Eleitoral (TSE)
Protocolo	Data Resultado
	Aprovado Aprovado com ressalvas Reprovado





## 3 Detalhamento do teste

### 3.1 Resumo do teste

O proponente deverá apresentar um resumo geral e sucinto do teste informado. Serão maligados 4 (quatro) testes:

A. Modificação do boot da uma

Descrição

Tentativa de alterar parâmetros de houl da urna eletrônica de maneira a compronecter seubencianamento.

Esta teste será constituido de dous metodologías elistintas. Na primeira, teste de modificação dos parâmetros de boot da seria para que esta não funcione confarme o previsto. Na segunda, teste de alteração dos parâmetros de boot da bios para que esta forse o boot a partir de uma midia distinta da midia de carga, com o intuito de sobrepação o sistema de verificação e forças a carga de um instema operacional não assimado.

Tipo de Ataque: Fallu

Duração do teste: 50 minutos

Pantas de intercenção: rempimento das lacres e alteração da midia de carga.

Extenção do ataque: Uma Eletránica.

# B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento

Teste de receperação de dados da membra colátil da arras, tento para modificação de dados relativos a vistação quanto para tentativa de resiperação de elsaves utilizadas para cifragent do sistema operacional e assinativo dos processos internos

Tipo de Aragne: Falba

Duragia do teste: 50 minutos.

Pontos de intervenção: rompimento dos kares e alternado do midia de carga.

Extensão do ataque: Urna Eletrônica.

# C. Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG

Deuricle

Tentativo de conectar equipamento na interiore TEAG da placa da serna, parse compressectemento da

MAD.

Tipo de Ataque: Falha Dunsção do teste: 4 boras.

Pontos de intervenção: rompimento das sacres.

Extensão da ataque: Urna Eletrônica.

### D. Quebra do sigilo do voto eletrônico

Degrania

Demonstração da paceibilidade de uma pessas determinar se um elestor vitas au não em um determinado candidata usando a uma elestinica, fazenda uma cumpuração com a processo de totação mousal.

Lips in Alaquic transle.

Duração do teste: 10 minutos:

Pantas de intresenciae I paieto (essar da uran)

Extenção do atarne Brasil.





# 3.2 Fundamentação

O proponente deverá explanar, detalhadamente, a fundamentação teórica em que se baseia o teste de ataque simulado, cobrindo todos os componentes afetados.

Sempre que possível, o proponente deverá bascar suas asserções em normas, artigos, publicações ou outros trabalhos técnicos e científicos.

A fundamentação dar-se-á para cada teste separadamente.

### A. Modificação do boot da uma

Tentativa de alterar parâmetros de hoot da serna eletrônica de maneira a comprometer rea

Esta teste será constituido de dias metodologías distintas. Na primeira, efetuaremos tentativas de modificação dos parâmetros de hoot da uran para que esta não funcione conforme a previsto. Na segunda, tentaremo alterar os parâmetros de boot da bios faira que esta faix o hoot à parter de uma midia distinta da midia de carga, com o intinito de mirrepujar o sistema de musicação e forçar a carga de um sistema operacional mão assinado. Considera se que o atacamte teve acesso hipotético a uma urma vietrónica, que pode ter sido subtraído em qualquer ponto da cariera de logistica de distribuição das mesmas no dia da votação. O ataque implica o rompimento dos lacres das interfaces de midia e portas USB. Duranto a fase inicial de instrução da uran eletrônica constatou-se a possibilidade de suceso nisse teste.

## B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento

Tentativa de reciperação de dados da membrio volátil da urna, tanto para modificação de dados relativas a volação quanto para tentetiva de recuperação de chaves utilizadas para cifragem do sistema operacional e assinatura dos programas enternos.

Para timto, a natiolologia consiste em abrir a arma eletrônica, desligabla durante uma operação, eapidamente borrifar sobre o pente de memória uma sainção restriante, cetirar o pente, conclú-lo a um octro equipamento preparado para bootar com um software que copie o contendo da memória para uma midia externo (USB). E necesario o acesso peñso a uma arma eletrônica, considera se que o ataçante tire acesso hipotitico a uma urna eletrônica, que pode ter sido subtraidar em qualquer ponto do codeia de logistica de distribuição das mecesas no dia da mitação. Durante a fáse inicial de instrução da urna eletrônica constatou-se a possibilidade de sucesio neixo texte.

#### C. Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG

Tentativa de conectar equiparventa na interfax ITAC da placa da seria, para comprometimento do MSD. Considera se que a atocante texe acesso bepetético a una seria eletrónica, que pode ter sido sobtraida em qualquer ponto da cadeia de logistica de distribuição das ruesmas no dia da votação. Dierante a fase inicial de instrução da urma eletrônica constator su a possibilidade de sucriso nesse teste. Durante a fase inicial de instrução da uema eletrônica constator-se a possibilidade de sucriso nesse teste.

#### D. Quebra do sigilo do voto eletrônico

Demonstração da possibilidade de uma pessoa determinar se um eleitor votou ou não em um determinado candidato estação acrea eletrinasa, fazendo uma comparação cam o processo de votoção manual. Sei defeita uma análize de todo processo de votoção desde a carga do uma até a coa apuração. Esse teste um a criatividade como principal arma de ataque na cistema de votação.



# 3.3 Precondições para o teste

Deverá ser apresentada lista de todas as informações, recursos materiais (inclusive softunir e tespectivas versões) e recursos humanos necessários para a realização do teste por parte do proponente. A listagem deve incluir a qualificação dos recursos humanos citados.

O proponente deverá ainda, obrigatoriamente, mencionar todos e quaisquer eventuais relacamentos nos mecanismos e procedimentos de segurança padrão adotados pelo TSE e tribunais regionais eleitomis (TREs) que sejam necessários para o soccaso do teste proposto.

Para cada teste proposto são necessários:

#### A. Modificação do boot da uma

Acesto à unea urna eletrânica. O attuque implica o romplemento dos lacres das interfaces de midia e poesas OSB. Altrenção da midia de carga.

Equipamentos necessórios:

Technila escrerna mia USB.

Memoria USB (penderor)

Cartão de membria de cargo da urna.

Dais comersores USB/RJ232 e um adoptador db9 femos

Confecimentos de sistemas operacionosis, microcletrônica, sestemas digitoris, programação de computadores.

## B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento

Acesas à noma urma eletrônica. O ataque implica o compiniento dos lacres das interfaces de neida e portas SB.

Enumentar secucionas

Spray de elementa refrigerante f congelente (misuscaia) não dermatológico, contac

"Mutti-Purpace Freezy Spring"

"April CONGELANTE IMPLIBITEC"

"MAX Projessional 7777 Blow Off Freeze Spray Electronic Companent Cooler"

"SPRAY CONGELANTE GELO DUE CI"

"Spring Congeliante Leel"

"Spray Congelante de Ania Ripeda C568"

Mendria USB (condrine) de 8050 tions configuração do sufraços de extração

Noteino le morpativel com membrio de mormo tipo utilizado na urms eletrônica (DDR2), capaz de linot pala interface USB.

Canhaismentos de sistemis aperacionaire, microeletránica, sistemas digitais, programação de computadores.

## C. Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG

Acesso à uma urma eletrônica. O ataque implica o rompimento dos lacres das interfaces de midia e portar.

Equipamentos necestários:

Interface JTAG macho a ser colada nos conectores JTAG recistentes na plaça do urna, e fita e, a fine de contar qualquer solida.

Cobo TLAG — USB a see utilizado para conecdo entre um computador e a uma, dentes os seguentes ULINK ME, ULINKS, ULINKPO, J.Link Lier, J.Link L.P.C. Edition, J.Link ARM.

Midia R.O com Keil ARM Emploation Kit disponent one

1



D. Quebra do sigilo do voto eletrônico Não há pré-condições.

# 3.4 Escopo - Superficie de Ataque

O proponente deverá informar exatamente quais componentes do sistema de votação eletrônica sofrerão atuação/alteração por parte da equipe executora do teste, incluindo aqueles relacionados ao:

- · Material (e.g. urns, midias, lacres, etc.),
- Ambiente (e.g. condições de operação, sala, alimentação, etc.)
- Procedimento (e.g. venficação, emissão de zeresima, etc.)

#### Pany suda teste:

- A. Modificação do boot da urna Rempimente dos lacres da urna eletrínica. Alternola da midia de curgo.
- B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento Rompimento das lacres da uma eletrónica.
- C. Tentutiva de comprometimento do MSD através da interface JTAG Rompimento dos lacres da urna eletrônica.
- D. Quebra do sigilo do voto eletrônico Não há madificações nas serma eletrônicas.

# 3.5 Janela de atuação simulada do atacante

O proponente deverá delinear precisamente a janela temporal de atuação do atacante, isto é, em quais instantes a atuação do atacante será necessária, correlacionando com as precondições estabelecidas.

Alguns exemplos de janelas de atuação são: (a) acesso a midias para armazenamento fora do período eleitoral; (b) acesso ao softeure da uma eletrônica no período poaterior à votação, no local de votação; (c) acesso à uma eletrônica; (d) acesso à memoria flash de carga gerada.

#### Para mada teste:

- A. Modificação do boot da utra Acesa as midias de carga das umas anteriormente ao período de votação.
- B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento Acesa à uma eletrônica antes ou apás o pleito.
- C. Tentativa de comptometimento do MSD através da interface JTAG.

  Actos à uma eletrônica autes da plato.
- D. Quebra do sigilo do voto eletrônico

  A atuação se da durante o processo obitoral (das de naturão)



# 3.6 Pontos de intervenção

O proponente deverá listar todos os pontos de intervenção nos quais atuará.

Pontos de intervenção, para o teste de segurança no sistema eletrônico de votação, são as barreiras de segurança que devem ser superadas pelo teste proposto, tais como softwar (e.g. programms assinados), barástar (e.g. extensão proprietária de BIOS), procedimentos (e.g. armazenamento de umas), midias (e.g. assinatora e criptografia do boleim de uma) e lacres.

#### Para cada testa:

- A. Modificação do boot da uma rompimento dos lacres e alteração da midia de cargo
- B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento rompunento dos lucros
- C. Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG rampimento dos lacres e alteração do midio de targa
- D. Quebra do sigilo do vota eletrônico
   Um da display da uma eletrônia.

## 3.7 Passos a serem realizados e material necessário

O proponente deverá listar todos os passos a serem realizados pelo atacante durante a realização dos testes, incluindo passos condicionais. O detalhamento deve chegar ao nivel de comando.

A segur, um exemplo de uma lista de passos:

- 1. Atacante tem acesso fisico à midia de votacio.
- Atacante, unlizando um computador portatil, le a midia de votação.
- 3. Caso a midia de votação esteja em branco, o atacante volta ao passo 1.
- 4. Fire

Os passos deverão ser detalhados. Os passos devem obrigatoriamente conter enterios de parada do teste, que devem ser claros e facilmente identificaveis.

Deverá também ser informada a duração, em minutos, estimado para cada passo do teste, bem como o tempo total estimado.

O proponente deverá listar também o material necessáno à tradização dos testes, especificando qual material será de responsabilidade do TSE e qual será trazido pelo investigador.

#### Para cada teste:

- A. Modificação do boot da uma
- 1. Atacente tem acesso fícico à urna e à midia de arga.
- 2. Atavante, utilizando um computador portatal, li e altera a midia de corga-



- 3. Cam a midia alterada dá-se carga á urras com a processo de host modificada.
- L. Fin

## B. Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento Lista de posse;

- 1. Atacante tem accesso físico à urna eletrônica.
- Ataconte desmonta o urra, ratirsando seus lacres.
- 3. Afazante inicializa a urna e une o spray con mumento oportuno.
- 4. Atuante retira a memória RAM da urna y a conecta em um computador portácil.
- Atacante faz diento da moméria e busca dados naliosos;
- 6. Hin

# C. Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG

- L. Atacante tem acesso fision à arma eletrônica,
- 2. Atmante demonta a sirna, retirundo sem lacres,
- 3. Ataxante conecta o ITAG ou o cabo verial na placa-mão da urras.
- 4. Alacante executa um software para debug un reprogramação da urno natudo um computador portátil.
- 5. Atmostite inicializar a uma
- 6. Ataciate aguanda a urna entrar em processo de debug ou reprograma a propria urna,
- 7. Film

# D. Quebra do sigilo do voto eletrônico

O privesso se dá no dia da votação através de ações criminais eleitorais.

# 3.8 Possíveis resultados e impacto

O proponente deve apresentar os resultados que espera obter com as ações realizadas. Em especial a descrição dos resultados esperados deve conter-

- · Tipo do resultado esperado:
  - o alteração do destino do voto;
  - o quebra do simio do voto:
  - 0...
- Extensão do ataque:
  - n uma ou secio eleitoral;
  - o local de votação,
  - o zona eleitoral;
  - o município:
  - a unidade da federação;
  - o pais.

O documento deverá ainda conter uma probabilidade esperada de sucesso do araque, se possivel fundamentada.

Resultados esperadas das testes:

#### Modificação do boot da urna

Partibilidade de controle da kernel da terna eletrónica, fazendo a comparta se maliciacamente.

Tipo de Atagor Falla

Extensis du atume Una Eletrinica

Al



Taxa de sucesm esperada: 99%

Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento

Passibilidade de extração das chaves eriptrográficas da uma para um posterior.

Tipo de Ataque: Fulha

Extensão do alaque: Urna Eletrônica,

Taxa de aucesio esperada: 70%

Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG

Possibilidade de extração das chases criptrográficas da uma para uso posterior ou reprogramação da uma observirsa.

Tepa de Ataque: Falina

Extensão do ataque: Urno Eletrônico.

Taxa de anteso espenala: 40%

Quebra do sigilo do voto eletrónico

Possibilidade de quebra do sigilo do soto de um elejtor, dessa forma pode se verificar se um elejtor votos on não em um determinado candidato.

Tipo de Ataque: Franch

Extensão do atomos Brand.

Taxos de sucesso esperada: 99%

## 3.9 Rastreabilidade

O plano de teste deve conter informações sobre a nistreabilidade do ataque simulado, *ou seu*, discorrer e fundamentar as condições e probabilidades de sei

- · Não detectar o ataque;
- · Detectar o ataque

Resultadás esperados de nastrealistade.

Modificação do boot da uma

Probabilidade de castroamento: è parrisel detector o ataque atranés de processos de segurança, hasta auditar a relata de carga. Há resetamente dat lacres.

Tentativa de recuperação de dados da memória volátil do equipamento

Probabilidade de rastronmento: I pasiével verificar a complimente das lacres, mas vida e pasiével detectar se su chares foram descabertas.

Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG

Probabilidade de rastroamento: é passivel perificar a companiento dos lacres, más não é passivel detectar at as elemento foram descobertos. No casa de retroamenção del pero, esta modificação é detectarel atracés de auditoria.

Quebra do sigilo do vato eletrônico

Não e passivel detector o atmane, a memos de demenças britas.

a



#### Solução proposto

O plano de teste poderá conter uma solução. Nesse caso, o investigador deverá demonstrar que a solução proposta é viável e extingue a(s) vulnerabilidade(s) explorada(s) no ataque desento. A solução deverá estar em conformidade com o processo eletrônico de votação, respeitando es procedimentos previstos nas resoluções aplicáveis.

H. W Vds, 13/03/2012

Nor sestes abauxa são inhipões:

Modificação do boot da uma

Tadas os parâmetros do baol serem built en no hernel, e o hernel não aceitar parâmetros de boot.

Tentativa de comprometimento do MSD através da interface JTAG.
Tanto a porta urral e JTAG urum resinadas.

As autras saluibes ananto possiveis serão opresentadas upos o incesso dos testes.

-All



# Formulário de Acompanhamento dos Testes Públicos

G5	PI	۲1
00		

idos do Grupo de investigadores			
Coordenador:	Marcelo Rodrigues de Sousa		
Investigador 1:	Kil Jin Brandini Park		
Investigador 2:	Otávio Augusto Araújo Silva		

			Informações do Acon	panhamen	to	
Data:		20/03/2012	Hora de Início:	10:20	Hora de Término:	10:45
Resp. Acc	omp.:	Marco Constan	tino		Rubrica:	

UFO-FACOM-TEFSEV: Modifica	ação do boot da urna
20/03/2012	10:20
21/03/2012	10:45
	20/03/2012

	a
O lacre do slot da flash de carga foi rompido para que fosse possível o acesso a flas	h de carga.
	100

	Etapas Propostas para o Teste	
Etapa	Descrição	Status
1	Todo o teste ocorreu conforme relatado no plano de testes	
2		
3		
4		
5		
6		
7		
8		
9		
10		
	Acompanhamento dos Procedimentos	RETURN TO THE PARTY.
Hora	Procedimentos realizados durante o teste	



	Solicitação das mídias usadas no pré-teste Abertura dos dados contidos nessas mídias no computador do investigador, verificou-se que seria necessário a restauração dos dados originais na flash, o procedimento foi feito e em seguida abriu-se os dados no editor Hexa.
10:55	Modificações são realizadas nos arquivos através de inserção/deleção de caracteres Hexa, dessa maneira ocorrem mudanças de estrutura no arquivo adicionando informações ou subtraindo-as.
100	Após a execução das modificações - que na sua grande maioria não passaram de
	mudanças de valores Hexa os arquivos foram salvos na flash de carga(FC).  Para o devido acesso à FC contida na urna e sua troca pela FC modificada pelo investigador, o lacre que promove a inviolabilidade do slot onde se armazena a FC foi rompido para que o investigador pudesse efetuar a troca. Interessante notar que foi arguido ao investigador como ele procederia diante de outros fatores que são premissas anteriores para se conseguir acesso a urna e consequentemente à FC e, consequentemente, a volta da FC modificada à Urna.
11:03	O investigador contextualizou seu ataque informando que a urna teria sido furtada do galpão de armazenamento logo após a carga oficial anterior a eleição, em localidades rurais ou ribeirinhas, onde a vigilia das urnas é precária em comparação a outras áreas do país. Após feita as modificações na FC ele seria devolvida antes do inicio das votações. Para tal o atacante informou que seria necessário a participação de terceiros, uma vez que o acesso as áreas de armazenamento da urna são controladas por agentes de segurança. Mesmo após todas essas barreiras vencidas ainda seria necessário que o atacante tivesse condições de não deixar vestígios de rompimento do lacre do slot da FC.  Após contextualizarmos o ataque foi inserido a FC modificada na urna.
11:05	Urna ligada, o sistema carregou, com um parâmetro de boot do kernel alterado, com uma singela modificação: O pinguim que antes aparecia no boot inicial agora estava ausente devido modificação no parametro de inicialização da VGA da urna. Entretanto após carregar todo do Sistema Operacional(SO) a urna travava ao carregar o aplicativo de votação, e apresentava o seguinte erro:
	"SDL_ScreenPrint no Availabe Video Device".
	Urna reiniciada
11:10	O investigador passou alguns minutos olhando a tela de inicialização modificada. Como ela não apresenta mais a imagem do pinguim, ficou mais fácil de se observar tudo que ela carrega durante o processo de inicialização. O investigador procurava um "Mount Device Point" pronto no boot para inserção de arquivos.
	Dispositivo montado no PC do investigador - Flash de carga. Comando chdisk executado para listar as partições e observar como elas estavam distribuidas dentro do FC. O objetivo do investigador era inserir um binário produzido por ele dentro da FC e efetuar a chamada desse binário dentro do Kernel.
	Ele produziu um pequeno script para teste e inseriu o arquivo dentro da FC da urna, após feito isso, foi novamente inserida na urna a FC e tentado o boot com arquivo modificado.
11:15	Após a inicialização de parte do, SO a urna travou com o seguinte erro:
	"SDL_ScreenPrint no Availabe Video Device".
	Sendo assim, o investigador retornou os valores anteriores de boot do kernel na FC, utilizando o editor Hexa e novamente com o arquivo alheio ao sistema dentro da FC ele tentou o boot.
	Nessa tentativa foi observado o correto carregamento da urna eletrônica, não houve travamentos. Todo o processo de carga

	da urna ocorreu corretamente, e ao fim o processo a urna reiniciou-se, um comportamento esperado ao fim da carga.  O investigador questionou se o arquivo dele havia sido copiado para dentro da urna, o que prontamente foi respondido pela equipe de apoio explicando o funcionamento do SCUE e indicando ao investigador que retirasse a flash interna(FI) para observar quais arquivos lá se encontravam, o investigador não achou necessário tal procedimento.
12:00	Investigador novamente utilizando o editor Hexa fez uma tentativa de modificação visando aportar o init do boot para o arquivo b, criado por ele, que fora colocado na partição, root para boot, da FC.  O investigador efetuou mais algumas modificações hexa e ao iniciar a urna o erro "SDL ScreenPrint no Availabe Video Device" novamente apareceu.
14:30	Foi solicitado pelo investigador se seria possível adentrar o recinto com CD-R contendo alguns arquivos que seriam utilizados no teste. A solicitação foi atendida e o investigador entrou no recinto com um CD-R contendo arquivos, logo após a inserção do CD no PC do investigador ele extraiu alguns dados do CD e observou que havia um arquivo corrompido.
14:53	Solicitou download do arquivo que se encontrava corrompido no CD: Kernel 2.6.16
15:05	Lacre frontal do PC do investigador foi rompido devido mal funcionamento da USB, assim como o lacre traseiro rompido também para testes de USB com o leitor de mídias.
16:45	Foi gravado um CD-R com as informações solicitadas por download e em seguida arquivos extraídos do CD para o desktop. Feita a compilação do Kernel, foi montado um initramfs para o kernel 2.6.16, utilizando o gcc-4.1, afim de se inicializar a urna na esperança do init contido no initramfs ser executado antes do initje.  Novamente o investigador abriu os arquivos no editor Hexa e efetou mudanças, para o kernel utilizar o initramfs, armazenado na partição root para o boot da FC, copiou todas essas informações para dentro da mídia de carga e inseriu na urna para outra tentativa de boot. A urna foi inicializada normalmente, indicando que o kernel aparentemente ignorou o initramfs.  Uma nova tentativa fora feita, agora apontando o init para um arquivo não oficial, adicionado por ele, na partição root para boot da FC, dessa o kernel executou o binário não oficial, porém houve um erro na função execve, da libc:
	"Kernel Panic - execve(-1)"  O investigador deduziu que fora um erro gerado pelo loader elf no kernel, já que o arquivo
	oficial não possui nenhuma assinatura, por tanto tentou-se a execução pelo kernel de um arquivo assinado e diferente do initje .  Foi utilizado um arquivo contido no diretório /uenux/bin/smt como o init, pois o mesmo provavelmente seria assinado, e conteria a mesma em algum campo do formato ELF.  A urna foi reinicializada e o boot ocorreu até a execução do suposto init.
	O arquivo foi executado pelo kernel sem problemas, porém como esse arquivo não é um init para System V, o mesmo terminou, ou interrompeu sua própia execução, provavelmente pela chamada de bibliotecas ainda não presentes no ambiente, levando o kernel ao panic, pelo término prematuro do init, travando na seguinte mensagem de erro:
	"Kernel Panic - attempted to kill init!"
	Por firm tostou en outros parêmetros de kornel como trocas a fante de clasis desabilitas

Por fim testou-se outros parâmetros de kernel, como trocar a fonte de clock, desabilitar interfaces de hardware, forçar o kernel a não randomizar o mapeamento de memória ou forçar o uso de apenas algumas regiões de memórias. Como resultado desses parâmetros obtive-se alguns erros:

Ao desabilitar todas interfaces USB: Erro de comunicação com o MSD!

Ao desabilitar o APIC, HPET (noapic, hpet=off)

MSD levou de 15 a 20 segundos a mais para desligar a urna quando não recebia os

A

	códigos de autenticação para reiniciar o Watchdog
	Desabilitar o pin_1 do APIC (disable_pin_1 )
	MSD levou 50 a 70 segundos para desligar a urna quando não recebia os códigos de autenticação para reiniciar o Watchdog
	Trocar a fonte de kernel para uma inválida (clock=kil):
	Toda a urna ficava mais lenta, boot demorado, aplicativos com grandes delays etc
9:50	Gerou-se vários binarios a partir de escrita de blocos de tamanho pré-fixados, para substituírem arquivos do boot da urna. Estes arquivos foram a saída do de bytes de /dev/urandom da máquina do investigador. Este teste consistiu da esperança de levar a urna a um estado caótico, onde talvez fosse possível gerar quaisquer falhas de software, que possibilitassem alguma extração de informação.
	A maioria dos arquivos levou a urna a detectar falha de assinatura, porém o arquivo da uenux encontrado com sua assinatura em uma partição levou a urna a lançar caracteres randômicos na tela e desligar em poucos segundos.
:	
10:20	Testou-se parâmetros de boot do kernel visando a redução de memória mapeada assim como a não randomização do mapeamento. De tal forma a facilitar um possível dump de memória feita na urna.
	Os parâmetros inseridos foram: norandmap , não utiliza o mapeamento de endereços randômicos, seguindo um regime
	incremental de endereços.
	incremental de endereços.  memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.
	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da uma finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da uma finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da urna finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado
:	memmap=0x0000000@0x7f7e0000 reduzindo o endereço mapeado para um valor 20 vezes menor que o possível para toda a memória, baseando-se na esperança que não seria necessário mais do que 25 MB para o boot do S.O.  Estes parâmetros foram inseridos na F.C por um editor HEX, e assim dando carga na uma A carga da uma finalizou com sucesso, porém o uso para votação não foi possível, dado

#### Conclusões sobre o teste

Após os testes, observou as diversas possibilidades de manipulação dos parâmetros de kernel para o boot, apesar de nenhuma das tentativas terem levados a um maior acesso ao sistema operacional, como a inserção de comandos arbitrários ou a execução suscetível de arquivos alheios, é possível por exemplo a troca do init, o uso de um initramfs melhor preparado, desabilitar interfaces de hardware, como USB, SCSI, ou manipular a fonte de clock, desabilitar o HPET, entre outros.

Apesar de não conseguirmos alterar resultados de votações, a possibilidade de alteração de parâmetros de inicialização abre brechas para tentativas de outros ataques. Nesse contexto, ataques baseados em dump de memória são facilitados ao utilizar parâmetros que indiquem o uso de trechos específicos de memória sem a utilização de ramdomização, e a redução das áreas de memórias que o kernel pode mapear reduz a presença de dados "lixo" possivelmente presentes nos dumps. Pois este redução do espaço de endereçamento e conjunto com a não randomização do mapeamento da memória torna o processo de alocação e uso de memória pelo kernel uma sucessão de endereços altamente próximos incrementais.

Esta concepção da redução do mapeamento não randômico foi utilizado como uma premissa de aumento de sucesso em um segundo teste feito na urna Por fim, foi concluído que talvez com um maior tempo de testes e de tentativas, talvez fosse possível manipular o kernel a agir de maneira a facilitar ataques mais promissores e possivelmente extrair mais informações de memória ou de arquivos lidos pelo kernel.

Considerações	do	grupo	invest	tigado	or
---------------	----	-------	--------	--------	----

### Considerações do grupo de apoio

Todo o teste ocorreu como relatado no plano de testes, interessante notar que as modificações nos parâmetros do kernel para forçar o um boot modificado são extremamente válidas, uma vez que é possível sumir com o pinguim que aparece na inicialização ou mesmo forçar algum outro tipo de parâmetro que favoreça ataques mais sofisticados.

Entres	s Possibilidades
ruturas	Possibilidades
Alinha Todo o teste transcorreu de acordo com	amento do PT
Todo o teste transcorreu de acordo com	o relatado no plano de testes.
Informa	ções Adicionais
	thi
	/ MATA
	11/1/1/1/01/01
Marcelo Rodrigues de Sousa	Marco Constantino
2	
Villa Brandini Bod	
Kil Jin Brandini Park	
an and	
otávio Augusto Araújo Silva	
111	
Million	
- weigh	