



Mecanismos de Segurança Default no OpenBSD



Fábio Olivé (fabio.olive@gmail.com)









Tópicos

- A cultura de desenvolvimento do OpenBSD
- O foco em código correto, claro e simples
- Segurança é um sub-produto do código correto
- O uso de criptografia forte e números aleatórios
- Address Space Layout Randomization "extreme"
- Separação de privilégios e confinamento

Disclaimer: sou apenas um [ex-]usuário entusiasta do OpenBSD, que tem um entendimento razoável das várias técnicas utilizadas.









Cultura de Desenvolvimento do OpenBSD Shut up and hack!









- Descendente direto do Unix original, vindo do 4.4BSD através do NetBSD e alguns outros
- Feito para desenvolvedores e usuários experientes
- A documentação é ótima, então RTFM (Fine)









- Descendente direto do Unix original, vindo do 4.4BSD através do NetBSD e alguns outros
- Feito para desenvolvedores e usuários experientes
- A documentação é ótima, então RTFM (Fine)
- Se mantém o mais fiel possível à filosofia e padrões do Unix (POSIX, SUS, ANSI, etc)
- É um Sistema Operacional completo, desenvolvido de forma integral
 - Diferente das "coleções de pacotes" do GNU/Linux
 - Fontes de todo o sistema em /usr/src









- Free, Functional, Secure
 - Ser um Unix livre, cheio de funcionalidades e seguro
- Suporta várias arquiteturas de hardware
 - Ajuda a encontrar bugs!









- Free, Functional, Secure
 - Ser um Unix livre, cheio de funcionalidades e seguro
- Suporta várias arquiteturas de hardware
 - Ajuda a encontrar bugs!
- Sistema base contém tudo o que se esperaria encontrar em um sistema Unix típico
 - Aplicações externas (gnome, etc) mantidas em separado, através do ports e pacotes
- Ênfase em serviços e protocolos de rede
 - pf, ipsec, openssh e outros daemons open*









Foco em Código Correto, Claro e Simples

"One of my most productive days was throwing away 1000 lines of code."
-- Ken Thompson, criador do Unix









- Design simples, código simples, fácil de verificar
 - Simples e ao mesmo tempo poderoso (paradoxo?)
- Jogar fora código que não é usado
 - Repositório versionado, nada se perde de verdade
- Conhecer as APIs que se usa









- Design simples, código simples, fácil de verificar
 - Simples e ao mesmo tempo poderoso (paradoxo?)
- Jogar fora código que não é usado
 - Repositório versionado, nada se perde de verdade
- Conhecer as APIs que se usa
- Padronizar estilo e design patterns do sistema
- Ao achar um bug, procure-o em todo o sistema
 - Se possível, asbtraia o "pattern" do bug
- Tratar erros retornados pela API
 - Sério! É óbvio mas não é comum tratar todos os erros.









- O compilador é seu amigo, não um obstáculo
 - Código que compila com -Wall -Wextra -Wpedantic não é automaticamente seguro, mas é bem provável que bugs óbvios serão pegos
- Resista à tentação da POG
 - Os revisores do código vão perceber as gambiarras e não vai entrar, e sua reputação ficará manchada









- O compilador é seu amigo, não um obstáculo
 - Código que compila com -Wall -Wextra -Wpedantic não é automaticamente seguro, mas é bem provável que bugs óbvios serão pegos
- Resista à tentação da POG
 - Os revisores do código vão perceber as gambiarras e não vai entrar, e sua reputação ficará manchada
- Código esperto em geral é incorreto em algum caso
 - "Premature optimization is the root of all evil." -- D. Knuth
- Profiling só depois que estiver correto e rodando
 - Onde realmente vale a pena otimizar?









Segurança é um Sub-Produto do Código Correto

A maioria dos furos de segurança é uma combinação de simples bugs.









Segurança: Código Correto

- "Secure by default" (lema desde 1996)
- O design é furado? Corrija o design
- O código é furado? Refaça o código
- A documentação está errada? Melhore os docs!
 - Uma ferramenta segura porém mal documentada é quase o mesmo que uma ferramenta insegura









Segurança: Código Correto

- "Secure by default" (lema desde 1996)
- O design é furado? Corrija o design
- O código é furado? Refaça o código
- A documentação está errada? Melhore os docs!
 - Uma ferramenta segura porém mal documentada é quase o mesmo que uma ferramenta insegura
- APIs alternativas, se a original é confusa ou ambígua
 - strcpy, responsável por muitos buffer overflows
- Use tipos corretos e evite integer {over,under}flows
- Detectou um erro? Na dúvida, termine o processo









Uso de Criptografia Forte e Números Aleatórios Ambiente hostil para exploits.









- Muitos ataques dependem de poder prever o comportamento do sistema
 - Pids sequenciais, portas e IDs em protocolos de rede, ...
 - OpenBSD usa números aleatórios sempre que possível











```
QEMU
 uname -a
OpenBSD vir.ol 5.2 GENERIC#10 amd64
#<sup>*</sup>ksh -c 'echo $$'
# ksh -c 'echo $$'
4681
# ksh -c 'echo $$'
24184
 ksh -c 'echo $$'
12032
  : pids aleatorios!
```









```
fleite@odin:~
fleite@odin:~
$ uname –a
Linux odin.ol 3.4.9–2.fc16.x86_64 #1 SMP Thu Aug 23 17:51:29 UTC 2012 x86_64 x86
_64 x86_64 GNU/Linux
fleite@odin:~
$ bash -c 'echo $$'
22197
fleite@odin:~
$ bash -c 'echo $$'
22198
fleite@odin:~
$ bash -c 'echo $$'
22199
fleite@odin:~
$ : pids sequenciais!
fleite@odin:~
```









```
QEMU
 tcpdump -n -t -q -i lo0 tcp[tcpflags] = tcp-syn and port 13
tcpdump: listening on lo0, link-type LOOP
127.0.0.1.15980 > 127.0.0.1.13: tcp 0 (DF)
127.0.0.1.40933 > 127.0.0.1.13: tcp 0 (DF)
127.0.0.1.1046 > 127.0.0.1.13: tcp 0 (DF)
127.0.0.1.45387 > 127.0.0.1.13: tcp 0 (DF)
 nc -z localhost 13
Connection to localhost 13 port [tcp/daytime] succeeded!
 nc -z localhost 13
Connection to localhost 13 port [tcp/daytime] succeeded!
 nc -z localhost 13
Connection to localhost 13 port [tcp/daytime] succeeded!
 nc -z localhost 13
Connection to localhost 13 port [tcp/daytime] succeeded!
 : portas de origem aleatorias!
[0] 0:ksh*
                                                         "vir.al" 00:31 17-0ct-12
```









```
fleite@odin:~
fleite@odin:^
$ sudo tcpdump -n -t -q -i lo 'tcp[tcpflags] == tcp-syn'
topdump: verbose output suppressed, use -v or -vv for full protocol decode
listening on lo, link-type EN10MB (Ethernet), capture size 65535 bytes
IP 127.0.0.1.53669 > 127.0.0.1.ipp: tcp 0
IP 127.0.0.1.53670 > 127.0.0.1.ipp: tcp 0
IP 127.0.0.1.53671 > 127.0.0.1.ipp: tcp 0
0 bash
fleite@odin:~
$ nc -4 -z localhost 631
Connection to localhost 631 port [tcp/ipp] succeeded!
fleite@odin:~
$ nc -4 -z localhost 631
Connection to localhost 631 port [tcp/ipp] succeeded!
fleite@odin:∼
$ nc -4 -z localhost 631
Connection to localhost 631 port [tcp/ipp] succeeded!
fleite@odin:~
$ : portas de origem sequenciais!∏
 1 bash
 20121017Wed 0:51 | 0 bash 1* bash
                                                                I 0.44 0.26 0.18
```









- Muitos ataques dependem de poder prever o comportamento do sistema
 - Pids sequenciais, portas e IDs em protocolos de rede, ...
 - OpenBSD usa números aleatórios sempre que possível
- Muitos sistemas comerciais e fechados usam criptografia fraca, ou cripto forte mal implementada
 - Play Station Network, por exemplo
 - Ninguém faz auditoria, pois o software é fechado
 - OpenBSD começou cedo a incorporar algoritmos fortes
 - Antiga(?) restrição de exportação de algoritmos de cripto nos EUA









- Sistemas sem proteção vazam muita informação em cada conexão com o sistema
 - Timestamps, conjuntos de flags ou padrão de progressão das portas e IDs permitem identificar o sistema remotamente (nmap, etc)
- Observando os processos na máquina se pode prever os pids
 - Ataques antigos de mktemp, etc









- Sistemas sem proteção vazam muita informação em cada conexão com o sistema
 - Timestamps, conjuntos de flags ou padrão de progressão das portas e IDs permitem identificar o sistema remotamente (nmap, etc)
- Observando os processos na máquina se pode prever os pids
 - Ataques antigos de mktemp, etc
- O uso de números aleatórios impede a identificação do Sistema Operacional da máquina e sua versão
- OpenBSD como firewall pode "injetar aleatoriedade"
 - Protege outros sistemas menos seguros

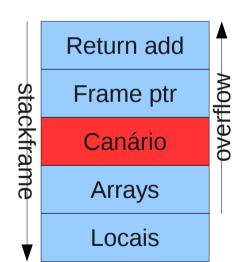








- Proteção de buffer-e stack-overflow
 - ProPolice, Stack Smashing Protection
 - Atacante precisa adivinhar um número de 32 ou 64bits
 - Processo morre em caso de erro



Estourar um array (buffer overflow) vai matar o canário se conseguir mudar o endereço de retorno. As instruções no final de cada função verificam o canário antes de retornar e matam o processo se tiver mudado.











```
fleite@odin:~/src
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char *argv[]) {
        int magic = 42;
        char buf[10];
        if ((void *)&magic < (void *)buf)</pre>
                printf("magic está antes de buf.\n");
        else
                printf("magic está DEPOIS de buf.\n");
        /* buffer overflow classico com strcpy */
       strcpy(buf, argv[1]);
        printf("O número mágico é %d.\n", magic);
        return 0:
                                                                14, 1-8
```









```
QEMU
 qcc -o of low of low.c
tmp//ccP5UfRk.o(.text+0x5a): In function `main':
 warning: strcpy() is almost always misused, please use strlcpy()
 ./oflow ugauga
magic esta antes de buf.
 numero magico e 42.
 ./of low ugaugaugauga
magic esta antes de buf.
 numero magico e 42.
 ./of low ugaugaugaugauga
magic esta antes de buf.
 numero magico e 42.
 ./of low ugaugaugaugaugaugaugaugaugaugauga
magic esta antes de buf.
O numero magico e 42.
Abort trap (core dumped)
 magic esta antes de buf.
 numero magico e 42.
Abort trap (core dumped)
 : magic nao foi corrompido e o processo morreu quando corrompeu a pilha
```









```
fleite@odin:~/src
fleite@odin:~/src
$ qcc -o oflow oflow.c
fleite@odin:~/src
$ ./oflow ugauga
magic está DEPOIS de buf.
O número mágico é 42.
fleite@odin:~/src
$ ./oflow ugaugaugauga
magic está DEPOIS de buf.
O número mágico é 0.
fleite@odin:~/src
$ : corrompeu maqic!
fleite@odin:~/src
$ ./oflow ugaugaugaugaugaugauga
magic está DEPOIS de buf.
O número mágico é 1969317749.
Segmentation fault (core dumped)
fleite@odin:~/src
$ : corrompeu magic e o endereço de retorno!
fleite@odin:~/src
```









```
fleite@odin:~/src
fleite@odin:~/src
 qcc -o oflow -fstack-protector oflow.c
fleite@odin:~/src
$ ./oflow ugauga
magic está antes de buf.
O número máqico é 42.
fleite@odin:~/src
$ ./oflow ugaugaugauga
magic está antes de buf.
O número mágico é 42.
fleite@odin:~/src
$ ./oflow uqauqauqaugaugaugauga
magic está antes de buf.
O número mágico é 42.
fleite@odin:~/src
magic está antes de buf.
O número mágico é 42.
*** stack smashing detected ***: ./oflow terminated
Segmentation fault (core dumped)
fleite@odin:~/src
$ : ufa! mas –fstack–protector poderia ser default!■
```









Address Space Layout Randomization "extreme"

Nada fica no mesmo lugar duas vezes.









- Muitos ataques dependem de saber a posição na memória em que certos buffers, pilhas ou libs estão
 - Linker dinâmico típico é previsível e faz tudo sempre igual
 - Endereços continuam os mesmos em outras máquinas
- OpenBSD atualmente varia o endereço de tudo
 - Pilha, heap, bibliotecas, até o executável agora é PIE
 - Reorganiza parâmetros e variáveis de funções na pilha











```
fleite@odin:~/src
#include <stdio.h>
int global1, global2 = 0;
void main(void) {
        int local1, local2 = 0;
        printf("&global1 = %p\n", &global1);
        printf("&global2 = %p\n", &global2);
        printf("&local1 = %p\n", &local1);
        printf("&local2 = %p\n", &local2);
        printf("&main = %p\n", main);
"ponteiros.c" 14L, 273C
                                                               12,2-9
                                                                              A11
```









```
QEMU
 uname -a
OpenBSD vir.ol 5.2 GENERIC#10 amd64
  ./ponteiros
&qlobal1 = 0 \times 290 fdd 01460
&global2 = 0 \times 290 fdb 01020
\&local1 = 0 \times 7 f 7 f f f f d 8 aec
&local2 = 0x7f7ffffd8ae8
&main = 0 \times 290 fd 900 ce0
 ./ponteiros
&qlobal1 = 0 \times 3576fb01460
&global2 = 0 \times 3576f901020
&local1 = 0x7f7fffffad6c
&local2 = 0x7f7fffffad68
&main = 0x3576f700ce0
 ./ponteiros
&global1 = 0x37299e01460
&global2 = 0x37299c01020
&local1 = 0 \times 7 f 7 f f f f ca6 d c
&local2 = 0 \times 7f7ffffca6d8
&main = 0x37299a00ce0
 : enderecos sempre diferentes!
```









```
fleite@odin:~/src
fleite@odin:~/src
$ ./ponteiros
&qlobal1 = 0x60096c
&qlobal2 = 0x600968
&local1 = 0x7fff5129979c
&local2 = 0x7fff51299798
&main = 0x4004c4
fleite@odin:~/src
$ ./ponteiros
&global1 = 0x60096c
&global2 = 0x600968
&local1 = 0x7fffc382157c
&local2 = 0x7fffc3821578
&main = 0x4004c4
fleite@odin:~/src
$ ./ponteiros
&qlobal1 = 0x60096c
&global2 = 0x600968
&local1 = 0x7fffbe37c0dc
&local2 = 0x7fffbe37c0d8
&main = 0x4004c4
fleite@odin:~/src
$ : so muda a pilha!
```









| | QEMU | | | | | | | |
|---|------------|------------------|------|------|-----|--------|-------------------|--|
| # ldd ./ponteii | cos | | | | | | | |
| ./ponteiros: | | | | | | | | |
| Start | | End | Туре | Open | Ref | GrpRef | Name | |
| 0000186 | e04800000 | 000018fe04c02000 | exe | 1 | 0 | 0 | ./ponteiros | |
| 0000190 | 900baa4000 | 000019000bf8c000 | rlib | Θ | 1 | 0 | /usr/lib/libc.so. | |
| 66.0 | | | | | | | | |
| 0000190 | 900a900000 | 000019000a900000 | rtld | Θ | 1 | 0 | /usr/libexec/ld.s | |
| 0 | | | | | | | | |
| # ldd ./ponteiros | | | | | | | | |
| ./ponteiros: | | | | | | | | |
| Start | | End | Type | Open | Ref | GrpRef | Name | |
| 0000173 | 3c5f800000 | 0000173c5fc02000 | exe | 1 | 0 | 0 | ./ponteiros | |
| 0000173 | 3e6bd55000 | 0000173e6c23d000 | rlib | Θ | 1 | 0 | /usr/lib/libc.so. | |
| 66.0 | | | | | | | | |
| 0000173 | 3e63100000 | 0000173e63100000 | rtld | Θ | 1 | 0 | /usr/libexec/ld.s | |
| 0 | | | | | | | | |
| # ldd ./ponteiros | | | | | | | | |
| ./ponteiros: | | | | | | | | |
| Start | | End | | Open | | GrpRef | Name | |
| | | 000001a589702000 | | 1 | 0 | Θ | ./ponteiros | |
| 000001a | a79291b000 | 000001a792e03000 | rlib | Θ | 1 | Θ | /usr/lib/libc.so. | |
| 66.0 | | | | | | | | |
| 000001a | а798Ъ00000 | 000001a798b00000 | rtld | 0 | 1 | 0 | /usr/libexec/ld.s | |
| 0 | | | | | | | | |
| # : text, libs e ate o linker muda de lugar!_ | | | | | | | | |









```
fleite@odin:~/src
fleite@odin:~/src
$ ldd ./ponteiros
        linux-vdso.so.1 = > (0x00007fff934c5000)
        libc.so.6 => /lib64/libc.so.6 (0x0000003ca1a00000)
        /lib64/ld-linux-x86-64.so.2 (0x0000003ca1600000)
fleite@odin:~/src
$ ldd ./ponteiros
        linux-vdso.so.1 \Rightarrow (0x00007fffb29ff000)
        libc.so.6 => /lib64/libc.so.6 (0x0000003ca1a00000)
        /lib64/ld-linux-x86-64.so.2 (0x0000003ca1600000)
fleite@odin:~/src
$ ldd ./ponteiros
        linux-vdso.so.1 = > (0x00007fff7e775000)
        libc.so.6 => /lib64/libc.so.6 (0x0000003ca1a00000)
        /lib64/ld-linux-x86-64.so.2 (0x0000003ca1600000)
fleite@odin:~/src
$ : text, libs e linker no mesmo lugar, muda só o vdso
```









- Muitos ataques dependem de saber a posição na memória em que certos buffers, pilhas ou libs estão
 - Linker dinâmico típico é previsível e faz tudo sempre igual
 - Endereços continuam os mesmos em outras máquinas
- OpenBSD atualmente varia o endereço de tudo
 - Pilha, heap, bibliotecas, até o executável agora é PIE
 - Reorganiza parâmetros e variáveis de funções na pilha
- Com ASLR um atacante que consegue descobrir endereços interessantes tem uma janela muito curta de validade destes endereços (vida útil do processo)









Separação de Privilégios e Confinamento Cada um na sua caixinha.









Separação de Priv. e Confinamento

- Uso muito limitado de root e setuid
 - Adquire os recursos privilegiados e solta os privilégios
 - Solta privilégios antes de ter qualquer contato com a rede
- Se não precisa acessar arquivos, chroot pra um diretório vazio no qual não tem privilégio de escrita
 - Daemons confinados no /var/empty, sem uid privilegiada









Separação de Priv. e Confinamento

- Uso muito limitado de root e setuid
 - Adquire os recursos privilegiados e solta os privilégios
 - Solta privilégios antes de ter qualquer contato com a rede
- Se não precisa acessar arquivos, chroot pra um diretório vazio no qual não tem privilégio de escrita
 - Daemons confinados no /var/empty, sem uid privilegiada
- OpenBSD criou padrão comum para daemons
 - Processo pai (root) abre sockets e lê configs, forka filhos
 - Filho se confina em /var/empty, solta privilégios e atende o socket
 - Filho solta privilégios e atua no sistema de arquivos, se necessário
 - Processos trocam apenas mensagens fixas entre si









Reflexão Final

Nenhuma destas técnicas garante segurança por si só, mas todas juntas tornam as coisas muito difíceis para os atacantes.









Referências

- http://openbsd.org/papers (artigos e apresentações)
 - Puffy at Work
 - Protection Measures in OpenBSD
 - Advanced OpenBSD Hardening
- http://marc.info/ (listas openbsd-{cvs,misc,tech})
- http://freshbsd.org/project/openbsd (commits)
- http://openbsd.org/faq (FAQ:)



