PROGRAMAÇÃO SEGURA

Rogerio Fernandes Tott

pesquisador - ACME!

Prof. Dr. Adriano Mauro Cansian

coordenador - ACME!

Nós não precisaríamos gastar tanto tempo, dinheiro e esforço em segurança de redes se não tivéssemos uma segurança em software tão ruim

Bruce Schneier

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores



DADOS SOBRE FALHAS EM SOFTWARE

Vulnerabilidades Reportadas - CERT

Vulnerabilities reported

1995-1999

Year	1995	1996	1997	1998	1999
Vulnerabilities	171	345	311	262	417

2000-2005

Year	2000	2001	2002	2003	2004	1Q,2005
Vulnerabilities	1,090	2,437	4,129	3,784	3,780	1,220

Total vulnerabilities reported (1995-1Q,2005): 17,946

http://www.cert.org/stats/cert_stats.html



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial

Introdução

Segurança e projeto de software

Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software

Condusões



Desenvolvimento de Sistemas

Dividido em Fases

>>> Design (Modelagem)

>>> Codificação ("Programação")

Não começar a construir sua casa sem antes definir onde ficarão os quartos!



Ferramentas para modelagem

- >>> DFD(Diagrama de Fluxo de dados) Modelagem de sistemas
- >>> DER(Diagrama Entidade-Relacionamento) Banco de dados
- >>> UML(Unified Modeling Language) Orientado a Objetos
- >>> Grafos Mapas, Circuitos, etc...
- >>> Autômatos Compiladores, Protocolos, IA, etc...
- >>> Algorítmos!



Modelagem

Codificação

conecta
enquanto conectado
em paralelo
recebe mensagem
envia mensagem

```
void *rec_pacs()
{
   int n;
   char bf[256];
   while(continuar)
   {
      bzero(bf,256);
      n = recvfrom(sk,bf,256,0,&fr, &ln);
      if (n < 0) error("recvfrom");
      printf(bf);
   }
}</pre>
```

Desenvolvimento de Sistemas Seguros

Programadores bons escrevem sistemas ruins (inseguros)

Por quê?

- >>> Livros de programação não citam programação segura!
- >>> Professores de programação também não citam!
- >>> C/C++ sacrifica segurança em nome da performance!
- >>> Existe a mentalidade: Programar = Resolver o Problema!



Quão seguro deve ser um software?

Seguro contra qualquer ataque?

O mais seguro possível?

Depende de quão seguro o software precisa ser! (e o que é segurança?)



Objetivos em segurança de software

- >>> Prevenção
- >>> Rastreamento e Auditoria
- >>> Monitoramento
- >>> Privacidade e Confidencialidade
- >>> Segurança em níveis
- >>> Anonimato
- >>> Autenticação
- >>> Integridade



Prevenção

Agir proativamente!

Exemplo:

>>> OpenBSD: 1 buraco em 8 anos! Pensamento proativo em segurança!



Auditoria e Rastreamento

Ataques irão acontecer!

>>> É necessário saber quando aconteceram os ataques. Seus objetivos e suas consequências! (análise forense)

>>> Os mecanismos de auditoria podem sofrer ataques! O que fazer então? (log do log?) >> (log do log do log?) >> (1)



Monitoramento

Auditoria em tempo real!

- >>> Executada através de software
- >>> Executada por seres humanos ("mindware")

Tem o intuito de detectar e barrar o ataque em tempo real!



Vários níveis de segurança

O que deve ser protegido? e quão protegido?

Podemos ter:

>>> Níveis de privilégio

>>> Níveis de ocultamento (quem pode ver e quem pode modificar?)

Exemplo prático: Fórum Eletrônico

>>> Convidados, usuários, moderadores, administradores, etc...



Anonimato

Uma faca de dois gumes!

- >>> Pode proteger contra preconceito e discriminação!
- >>> Tem o poder de ocultar crimes!

Oposto em relação ao processo de rastreamento!

O que usar?



Privacidade e confidencialidade*

Os motivos são óbvios!

>>> Proteger segredos!

*um dos pilares da segurança

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores



Autenticação*

Em quem você confia?

Como confiar?

>>> Chaves assimétricas, assinadas digitalmente!

O quanto confiar?

*um dos pilares da segurança



Integridade*

Garantir a veracidade da informação!

Uma atividade dificil de ser executada por meios digitais!

>>> Pode ser usado funções hashing para tentar garantir a integridade! (mas mesmo isso pode ser burlado)

17

*um dos pilares da segurança



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software

Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software

Condusões



Análise de Risco

Muitos dos requisitos de software vão de encontro com os requisitos de segurança! (e as vezes com os próprios requisitos de software)



Alguns requisitos de software

- >>> Usabilidade
- >>> Confiabilidade
- >>> Eficiência
- >>> Viabilidade (Time-to-market)
- >>> Simplicidade

Usabilidade

Choque direto com segurança:

Quanto mais seguro, mais dificil de usar!

O usuário final se aborrece ao ter que usar passwords, ao descobrir que sua sessão expirou, etc...

Também vai de encontro com a confiabilidade do sistema!

>>> Todo ser humano tem o direito de errar!

>> Sistemas com tolerância a falhas são chatos de usar



Eficiência

Segurança gera overhead!

>>> Criptografia, Autenticação, Controle de sessão, checagem de limites, análise de expressões...

Também vai de encontro com a simplicidade!

>>> BubbleSort X MergeSort

Viabilidade (Time-to-market)

Gerador de pressão!

- >>> Tempo escasso para localização e correção de bugs!
- >>> Tempo escasso para projeto de software!
- >>> Um time de profissionais experientes tende a conseguir lidar com a situação e desenvolver de forma rápida e segura.



Simplicidade (Kiss)

Pela lógica abaixo, a simplicidade minimiza os bugs!

>>> O número de linhas de código em um sistema é proporcional à complexidade de código desse sistema

>>> O número de bugs do sistema é proporcional ao número de linhas de código desse sistema!

Complexidade gera código que gera bugs!

Vai de encontro com todos os requisitos de segurança.



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software

Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software

Condusões



Como definir ataque a um sistema?

Um ataque em um sistema é qualquer atividade maliciosa intencional contra um sistema. Vejam alguns conceitos importantes: *

- >>> Objetivo Final O objetivo do ataque
- >>> Sub-Objetivos Necessários para se alcançar o objetivo final
- >>> Atividades O ato de executar uma ação maliciosa, com o intuito de alcançar algum dos Sub-Objetivos.
 - >>> Eventos O resultado das atividades maliciosas
 - >>> Consequencias Os efeitos diretos de um ataque
 - >>> Impactos Efeitos indiretos de um ataque

*Segundo Secure Coding, Principles & Practices

Tipos de ataques*

Um ataque pode ser dividido em vários níveis, no que diz respeito ao tipo de vulnerabilidade a ser explorada.

- >>> Ataques a nível de projeto Falhas no algorítmo
- >>> Ataques a nível de implementação Falhas na codificação
- >>> Ataques a nível de operação Falhas na administração do sistema

27

*Segundo Secure Coding, Principles & Practices



Principais ataques

nível de projeto:*

nível de implementação:*

Ataque sniffer (Tubo Aspirador**)

Homem do Meio

Ataque replay

Morte de sessão

Sequestro de sessão

Condição de corrida

Vazamento de Buffer

"Porta dos fundos"

Falha no tratamento de expressões

*Segundo Secure Coding, Principles & Practices

**Segundo Google Language Tools

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

INTRODUÇÃO SOBRE ATAQUES sniffer

O atacante consegue ver os pacotes que passam na rede!

Pode ser defendido com

>>> Uso de switches na camada de enlace (embora não resolva totalmente o problema)

>>> Uso de criptografia com chaves assimétricas

Criptografia? Chaves assimétricas?



Introdução à criptografia

O que é criptografia?

>>> Ato de **embaralhar** as informações com determinada **chave**, de forma que somente o detentor da chave consegue reorganizar a informação.

Tipos de chaves

Existem dois tipos principais de chaves:

Simétricas

>>> Onde a mesma chave é usada para criptografar e decriptografar determinado texto

Assimétricas

>>> Consiste em um par de chaves, **Chave Pública** e **Chave Privada**, onde um texto criptografado com a chave pública de um par de chaves só pode ser decriptografado com a chave privada do mesmo par de chaves. O contrário também é verdadeiro.



Chaves assimétricas

Chaves públicas:

- >>> Todos conhecem
- >>> criptografa mensagens destinada ao dono da chave.
- >>> verifica autenticidade da mensagem, quando assinada.

Chaves privadas:

- >>> Somente o dono conhece
- >>> Usada para assinar mensagens
- >>> decriptografa as mensagens destinadas ao dono da chave.

30

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores



Homem do Meio

O atacante consegue ver os pacotes que passam na rede, além de poder modificar o conteúdo desses pacotes

Pode ser defendido com

>>> Uso de chaves públicas certificadas



Chaves públicas certificadas

Uma **autoridade certifidadora** atesta que determinada chave pertence a determinada pessoa (física ou jurídica) <u>assinando a chave pública dessa</u> <u>pessoa</u>.

A chave pública da autoridade certificadora necessita ser adquirida de forma segura.



Ataque Replay

O atacante grava o processo de autenticação em determinada máquina para depois reproduzi-lo com o intuito de conseguir acesso privilegiado, por exemplo

Pode ser defendido com

>>> Utilização de chaves assimétricas assinadas digitalmente e, sobretudo, utilização de **nonce**.



Condições de Corrida

O atacante se aproveita de brechas no algorítmo do software para fazer com que o sistema se comporte de forma anômala!

Defesa:

>>> Entender a diferença entre comandos atômicos e não atômicos, e evitar o uso do último destes em partes críticas do sistema.



INTRODUÇÃO SOBRE ATAQUES

Buffer Overflow

O atacante envia uma string malformada que excede o limite do buffer a ela destinado, sobrescrevendo outras variáveis e/ou parte do código, o que pode ocasionar desvio do fluxo de código, podendo também ocorrer a execução de código malicioso

Defesa:

>>> Não use C/C++, ou...

>>> Tenha o cuidado de checar os limítes de seus buffers



INTRODUÇÃO SOBRE ATAQUES

"Porta dos fundos"

Ataque realizado na fase de implementação do sistema: O atacante insere código malicioso durante o desenvolvimento do software

Defesa:

>>> Auditoria de código!



INTRODUÇÃO SOBRE ATAQUES

Erro no tratamento de expressões

Devido a falhas no tratamento de expressões, o usuário consegue transpassar as restrições do sistema

Defesa:

>>> Reutilizar código! (dos outros!-)

>>> Tomar muito cuidado no processo de desenvolvimento do algorítmo de tratamento de expressões, dando ênfase no que pode ser aceito em determinada expressão!



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software

Condusões



Os 10 mandamentos da construção de software seguro

Proteja o elo mais fraco

Pratique defesa em profundidade

Falhe de forma segura

Utilize os princípios do mínimo privilégio

Divida em compartimentos

Simplifique! (KISS)*

Dê prioridade à Privacidade

Lembre que é dificil guardar segredo!

Relute em confiar

Use os recursos públicos *Keep it simple, stupid



Proteja o elo mais fraco

- >>> A segurança em um sistema é como uma corrente: Tão forte quanto seu elo mais fraco!
 - >>> Os atacantes sempre procurarão pelos elos mais fracos!
 - >>> Uma boa segurança afasta os atacantes ocasionais!
 - >>> O elo mais fraco pode não ser o sistema, mas sim as pessoas!!!
 - >>> Criar procedimentos contra engenharia social!



Pratique defesa em profundidade

- >>> Segurança Redundante. Mais barreiras a serem transpostas
 - >> O porque de se assaltarem mais postos de gasolina do que banco!
- >>> "Divida seus ovos em várias cestas!"

A probabilidade de 2 sistemas falharem ao mesmo tempo é extremamente menor do que a probabilidade de um sistema falhar.



Falhe de forma segura!

Sistemas complexos irão falhar!

- >>> Analize as possíveis falhas
- >>> Atue de forma reativa
- >>> Saiba detectar as falhas
- >>> Saiba se recuperar das falhas
- >>> SAIBA COMO AGIR QUANDO NÃO EXISTE MANEIRA DE SE RECUPERAR DAS FALHAS!



Utilize os princípios do mínimo privilégio

Em quem você confia?

- >>> Não existe razão para permitir além do necessário
- >>> Diminui a gravidade das consequências no caso de comprometimento do sistema
 - >>> Quando bem implementado, dificulta a escalada de privilégios.



Divida em compartimentos!

Não exponha seu sistema!

>>> Dividir seu sistema em módulos, para que o comprometimento de um dos módulos não comprometa o funcionamento dos outros módulos

>>> Siga o exemplo da segurança presente em cadeias e submarinos!



PROGRAMAÇÃO SEGURA: PRINCÍPIOS Simplifique

Pra que complicar?

- >>> Não reinvente a roda! Utilize o que já existe!
- >>> Complexidade atrai bugs!
- >>> Deixe a segurança como padrão!
 - >> Usuário Final não lê manual!

*** Este princípio vai de encontro com a segurança em profundidade e com o uso de compartimentalização! "cuidado com o excesso de cestas de ovos!"

Dê prioridade à privacidade

Privacidade do usuário:

*** Vai de encontro com a usabilidade do sistema.

>>> Proteja as informações pessoais dos dientes de seu software.

>>> Guarde o mínimo possível de informações confidenciais.

Privacidade do sistema:

>>> Não mostre informações desnecessárias.

>>> Minta sobre seu sistema!

>> engane o Black-Hat!



Lembre-se que é dificil guardar segredos!

- >>> Código Binário não é indecifrável!
 - >> Não guarde chaves criptográficas simétricas em seu binário.
 - >> Seja relutante em confiar na segurança por obscuridade.



Relute em confiar!

- >>> O diente não deve confiar no servidor em um sistema em rede.
- >>> A reciprocra é verdadeira.
- >>> Confie o mínimo possível
 - > em seu sistema operacional
 - > em código de terceiros
 - > em arquivos de sistemas
 - > em TUDO!



USE os recursos já disponíveis!

>>> Evite reinventar a roda.

>>> O que a comunidade analizou provavelmente tem menos erros do que aquilo que apenas você analizou!

>>> Seja consciente! (não use qualquer coisa)



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software Introdução sobre ataques Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida Criptografia Auditoria de software

Condusões

Introdução

>>> A maioria absoluta das falhas de segurança encontradas em softwares dizem respeito a estouro de buffer! (+ de 50%)

>>> O que é um buffer overflow?

>> É quando colocamos mais dados em um buffer do que este buffer está preparado para receber.

>>> Quais são as consequencias?

>> Várias, desde alteração de valores em variáveis até execução de código malicioso!



Porque ocorre?

- >>> Falta de checagem de limites de buffer
- >>> Checagem incorreta de limites!
- >>> USO DE FUNÇÕES INSEGURAS
 - >> exemplo mais famoso: gets();



Como se prevenir

- >>> Não utilize funções inseguras.
- >>> Saiba utilizar as funções seguras da maneira certa.
- >>> Verifique os erros!

BUFFER OVERFLOW

Funções de alto risco

Função de risco	Solução
gets(char *s)	utilizar fgets(char *s, int size, stdin)
strcpy(dest, src) strcat(dest, src)	Utilizar strncpy e strncat
sprintf	use snprintf , ou idem abaixo

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

BUFFER OVERFLOW

Funções de alto risco

Solução
Use especificadores de precisão (ex: "%4s")
tenha a certeza de ter alocado <u>4 vezes o</u> <u>tamanho da entrada</u> para a saida

BUFFER OVERFLOW

Funções de risco considerável

Função de risco Solução

strtrns(string, old, new, result)

calcule o tamanho máximo de result, usando:(strlen (string)/strlen(old))*strlen(new)).*

Ou calcular manualmente o tamanho de result

*usada somente se strlen(old) < strlen(new)

BUFFER OVERFLOW

Funções de risco considerável

Função de risco

Solução

realpath(path, resolved_path)*

o buffer de resolved_path <u>precisa ser do</u> tamanho de MAXPATHLEN. path <u>não pode</u> ser maior que MAXPATHLEN

Trunque todas as strings de entrada para um tamanho rasoável antes de passá-las para essas funções

*Podem ser mais seguras, dependendo da versão utilizada

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

BUFFER OVERFLOW

Funções de risco médio e baixo

Função de risco	Solução
getchar(), fgetc(), getc(), read()	Lembre-se de checar os limites de seu buffer caso estiver usando estas funções em um looping
realpath(path, resolved_path)*	Tenha certeza de que seu buffer é tão grande quanto você diz que é!



Tipos de Buffer Overflow

2 tipos básicos:

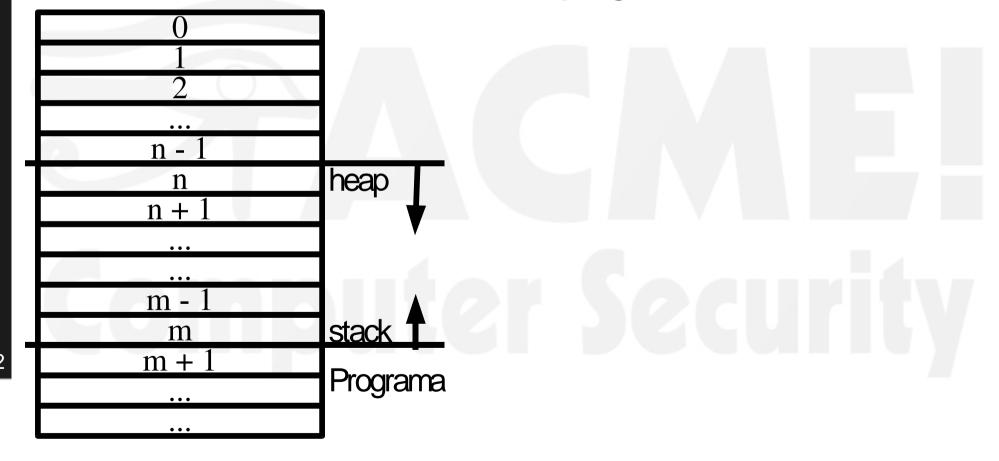
- >>> Stack Overflow
 - >> Também conhecido como esmagamento de pilha.
 - >> MUITO GRAVE!!!
- >>> Heap Overflow
 - >> Esmagamento de "monte"!
 - >> GRAVE!

Pilha? Monte?



PARALELO - PROGRAMAÇÃO

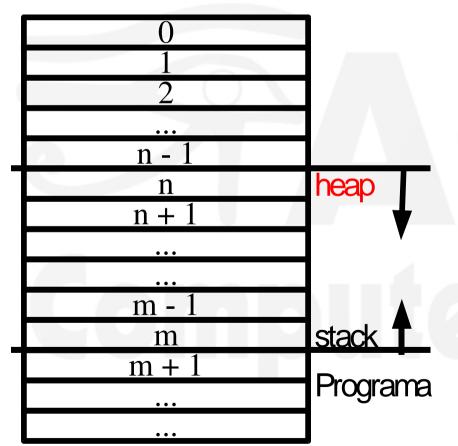
Estrutura de um programa



ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

PARALELO - PROGRAMAÇÃO

Heap



>>> Armazena dados alocados dinamicamente durante a execução do programa(Malloc())

>>> Cresce em direção à pilha (stack)

63

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores



introdução

- >>> Funciona sobre as variáveis dinâmicas do programa.
- >>> Dificil de ser explorado
 - >> É necessário descobrir quai variáveis tem ligação com a segurança do programa
 - >> Dificuldade aumenta quando não se tem acesso ao código fonte



exemplo conceitual – versão 0

programa

```
int main(int *argc, char *argv[])
{
    char *nome;
    char *prioridade;
    nome = (char*)malloc(10*sizeof(char));
    prioridade=(char*)malloc(2*sizeof(char));
    strcpy(prioridade,argv[1]);
    strcpy(nome,argv[2]);
    printf("prioridade = %s\n",prioridade);
}
```

saída

./ex0 5 12345678900 prioridade = 5



exemplo conceitual – versão 1

programa

saída

```
int main(int *argc, char *argv[])
{
    char *nome;
    char *prioridade;
    nome = (char*)malloc(10*sizeof(char));
    prioridade = (char*)malloc(2*sizeof(char));
    printf("%p = nome\n",nome);
    printf("%p = prioridade\n",prioridade);
}
```

/ex0 5 1234567890 0x80496a8 = nome 0x80496b8 = prioridade



exemplo conceitual – versão 2

programa

saída

```
int main(int *argc, char *argv[]) {
                                                                   ./ex01 5 1234567890
                                                                  0x8049788 = nome -> 1, valor = 31
  char *nome; char *prioridade;
  nome = (char*)malloc(10*sizeof(char));
                                                                  0x8049791 = nome -> 0, valor = 30
  prioridade = (char*)malloc(2*sizeof(char));
                                                                  0x8049792 = nome -> ?, valor = 0
                                                                  0x8049793 = nome -> ?, valor = 0
 strcpy(nota,argv[1]);
                                                                  0x8049794 = nome -> ?, valor = 11
 stropy(nome,argv[2]);
                                                                  0x8049795 = nome -> ?, valor = 0
 while (nome < (prioridade + 4)) {
                                                                  0x8049796 = nome -> ?, valor = 0
   printf("\%p = nome \rightarrow \%c, valor = \%x\n",
                                                                  0x8049797 = nome -> ?, valor = 0
                                                                  0x8049798 = nome -> 5, valor = 35
nome, isprint(*nome)?*nome:'?', (unsigned int)*nome);
                                                                  0x8049799 = nome -> ?, valor = 0
   nome++; }
                                                                  0x804979a = nome -> ?, valor = 0
                                                                  0x804979b = nome -> ?, valor = 0
```



exemplo conceitual – versão final

programa

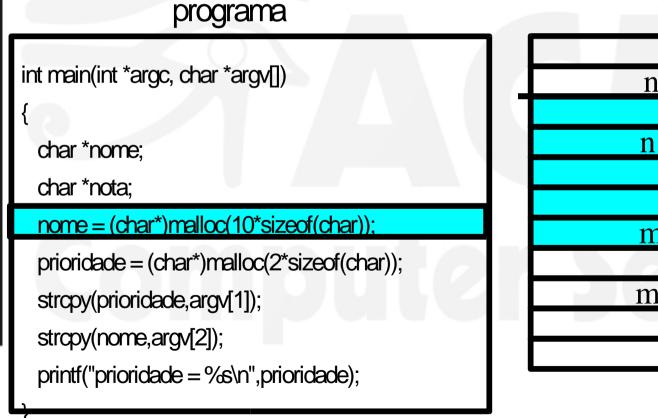
```
int main(int *argc, char *argv[])
{
    char *nome;
    char *nota;
    nome = (char*)malloc(10*sizeof(char));
    nota = (char*)malloc(2*sizeof(char));
    strcpy(nota,argv[1]);
    strcpy(nome,argv[2]);
    printf("prioridade = %s\n",prioridade);
}
```

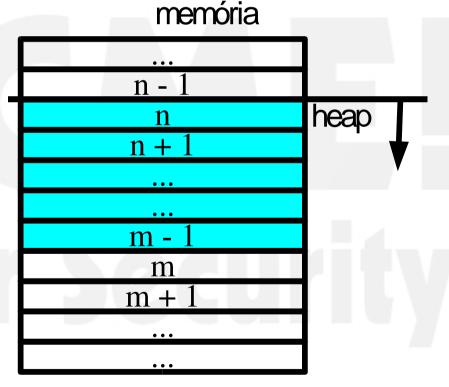
saída

./ex0 5 1234567890.....0prioridade = 0



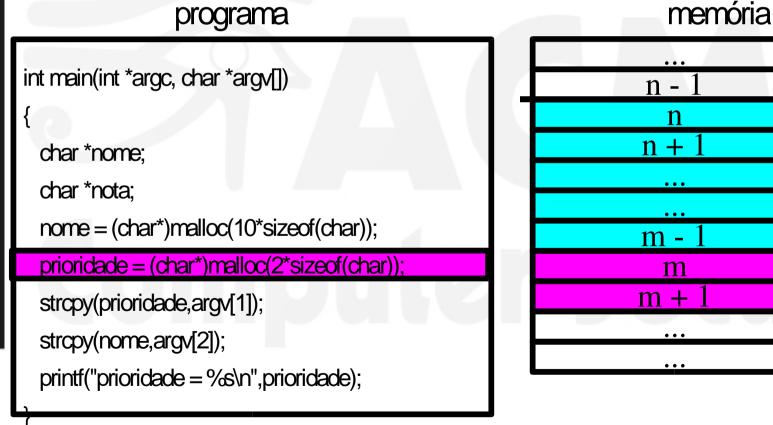
exemplo visual – parte 1







exemplo visual – parte 2

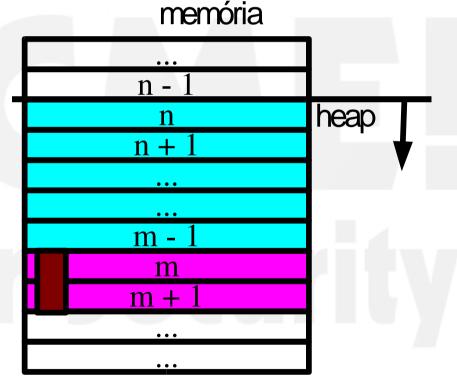


heap



exemplo visual – parte 3

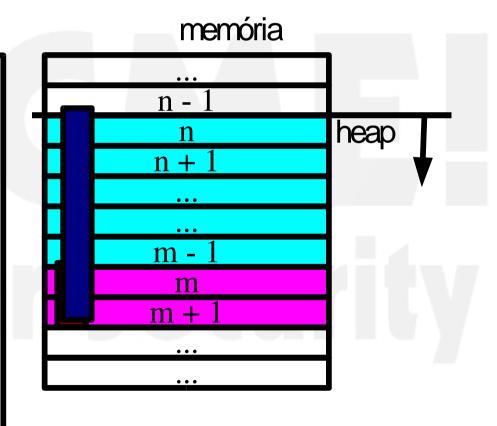
```
programa
int main(int *argc, char *argv[])
 char *nome;
 char *nota;
 nome = (char*)malloc(10*sizeof(char));
 prioridade = (char*)malloc(2*sizeof(char));
 strcpy(prioridade,argv[1]);
 stropy(nome,argv[2]);
 printf("prioridade = %s\n",prioridade);
```





exemplo visual – parte 3

```
programa
int main(int *argc, char *argv[])
 char *nome;
 char *nota;
 nome = (char*)malloc(10*sizeof(char));
 prioridade = (char*)malloc(2*sizeof(char));
 stropy(prioridade,argv[1]);
 strcpy(nome,argv[2]);
 printf("prioridade = %s\n",prioridade);
```





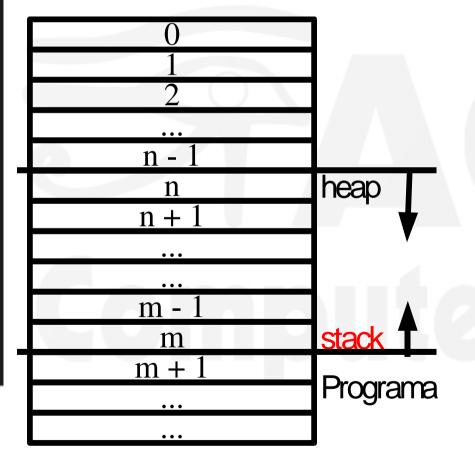
STACK OVERFLOW

introdução

>>> O que vem a ser a pilha?

PARALELO - PROGRAMAÇÃO

Stack



>>> Armazena variáveis locais, parâmetros de funções e **program counter** quando ocorre a chamada de funções

>>> Cresce em direção ao heap! (decresce)

74



ASSEMBLY & ARQUITETURA

Estrutura do processador

Composto basicamente pela ULA(unidade lógica e aritmética), UC(unidade de controle), e e Registradores

- >>> ULA: Local onde são efetuadas as operações matemáticas.
- >>> UC: Responsavel pela leitura de instruções da memória.
- >>> Registradores: Repositório de informações (identico a variáveis!)



ASSEMBLY & ARQUITETURA

Aguns registradores importantes

Dentre os vários registradores presentes na cpu, temos 2 cujo funcionamento merece destaque:

- >>> PC (program counter contador de programa):
 - >> Armazena o endereço em memória da próxima instrução a ser executada
- >>> SP(stack pointer ponteiro da pilha):
 - >> Armazena o endereço em memória do "topo" da pilha.

Ambos são PONTEIROS



PARALELO - PONTEIROS

variáveis que armazenam endereço de memória

Em uma alusãoa vetores, seria a variável que armazena o índice de um vetor. Veja exemplo

```
int main(){
  int *endereco;
  int indice;
  int vetor[50];
  endereco = 10;
  *endereco = 5;
  endereco++;
  *endereco = 7;
}

int main(){
  int indice;
  int vetor[50];
  vetor[indice] = 5;
  indice++;
  vetor[indice] = 7;
}
```

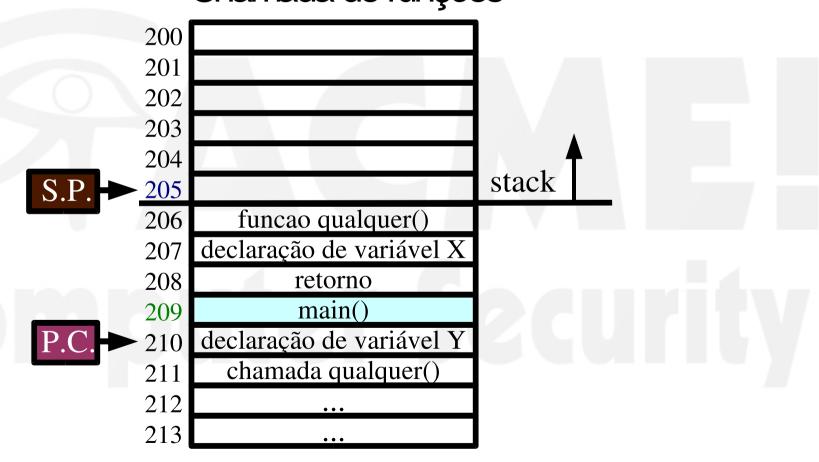
Para fins didáticos! O correto seria usar: endereco = malloc(50*sizeof(int));

PARALELO - PONTEIROS

Exemplo prático

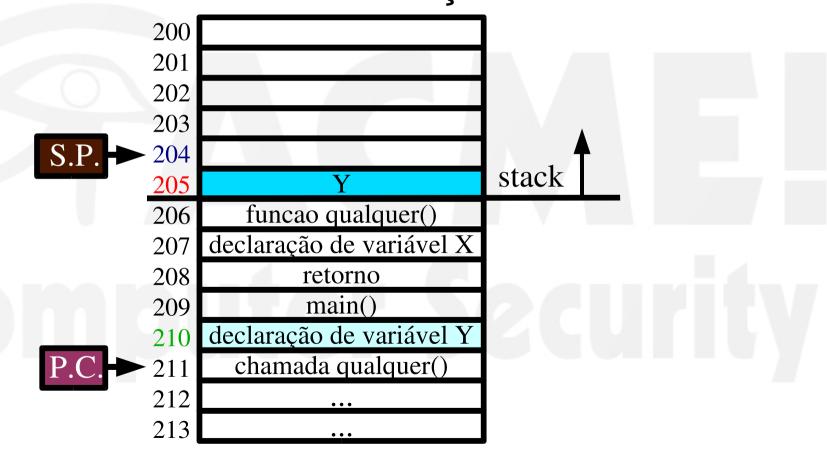
ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



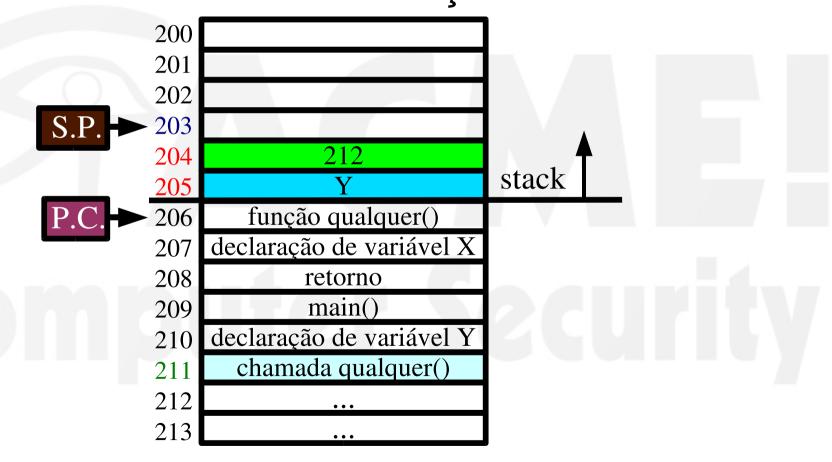
ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



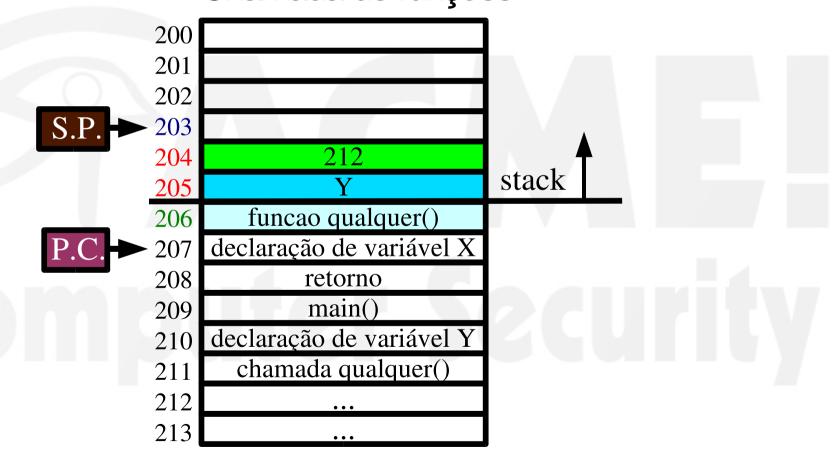
ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



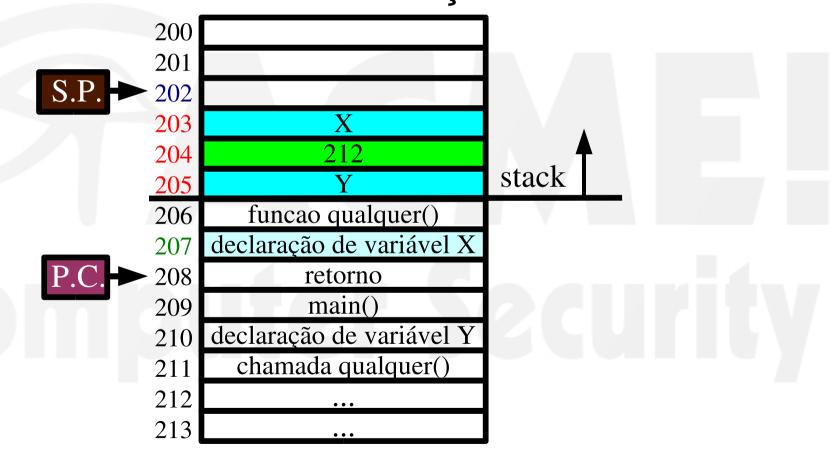
ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



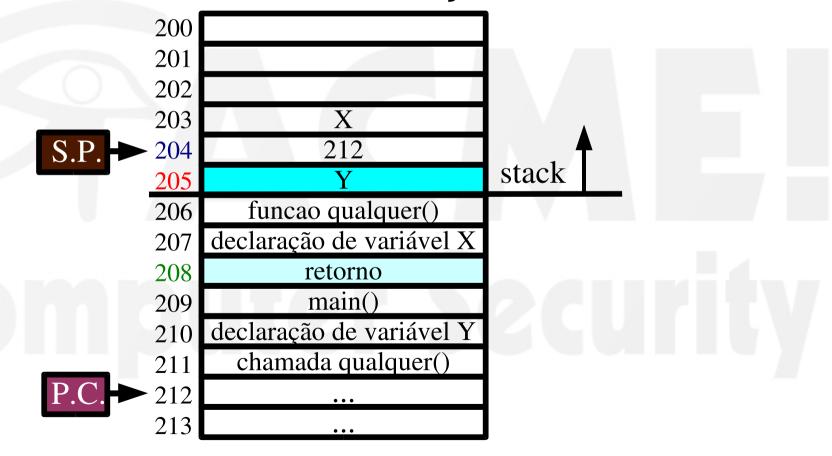
ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



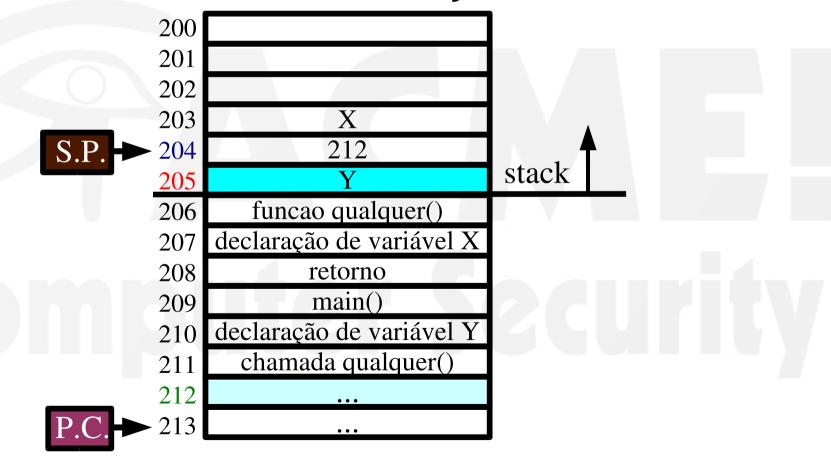
ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



ASSEMBLY & ARQUITETURA

Chamada de funções



හ<u>ා</u>



STACK OVERFLOW

introdução

- >>> Sobreposição de dados que se encontram na pilha
- >>> Principais efeitos
 - >>> Modificação de dados
 - >>> Alteração de fluxo do programa
 - >>> Execução de código arbitrário!

Ao alterar o valor de retorno da função, podemos alterar arbitrariamente o fluxo do programa. Com isso, podemos executar CODIGO MALICIOSO!



STACK OVERFLOW

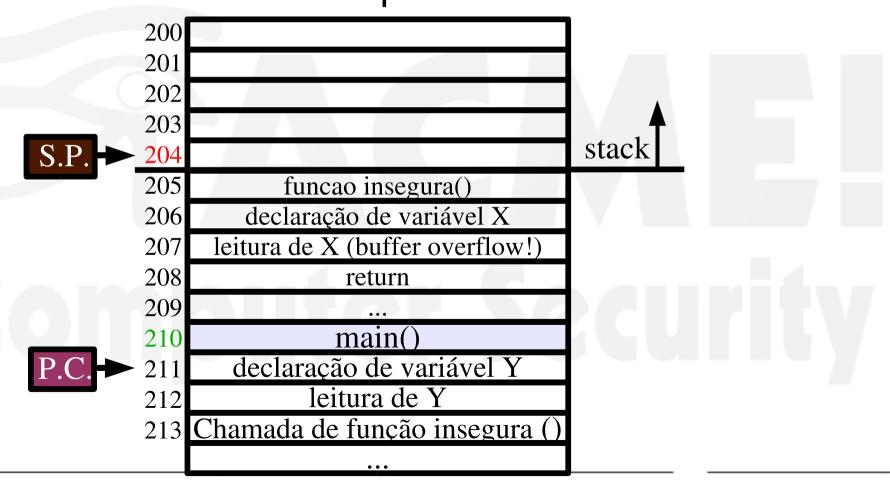
funcionamento

- >>> Principal Objetivo: Execução de código malicioso (shell)
 - >>> inserção de shellcode em algum buffer.
 - >>> Alteração do endereço de retorno da função
 - >>> Execução de código arbitrário!

Vale lembrar: main() também é uma função, chamada pelas bibliotecas internas do C/C++.

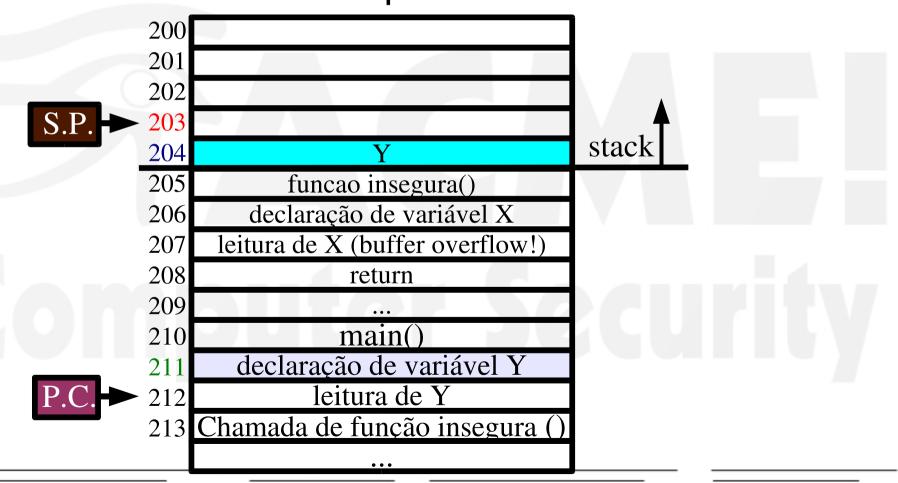
STACK OVERFLOW

Exemplo Visual



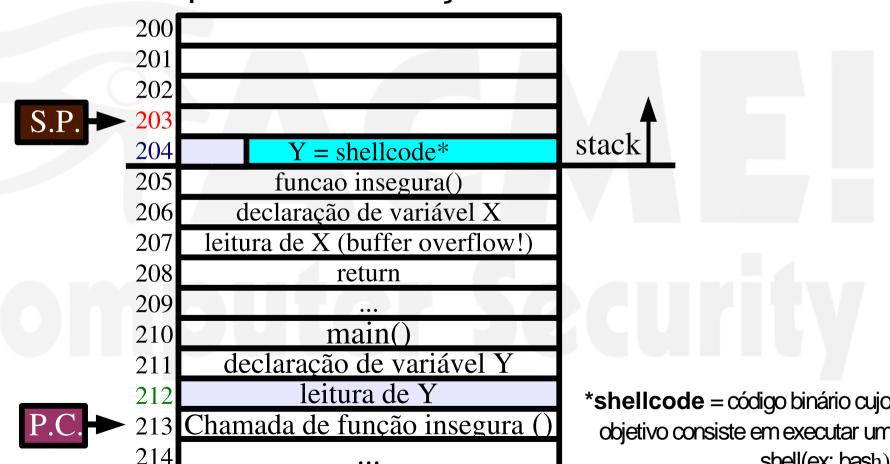
STACK OVERFLOW

Exemplo Visual



STACK OVERFLOW

Exemplo Visual – inserção de shellcode*



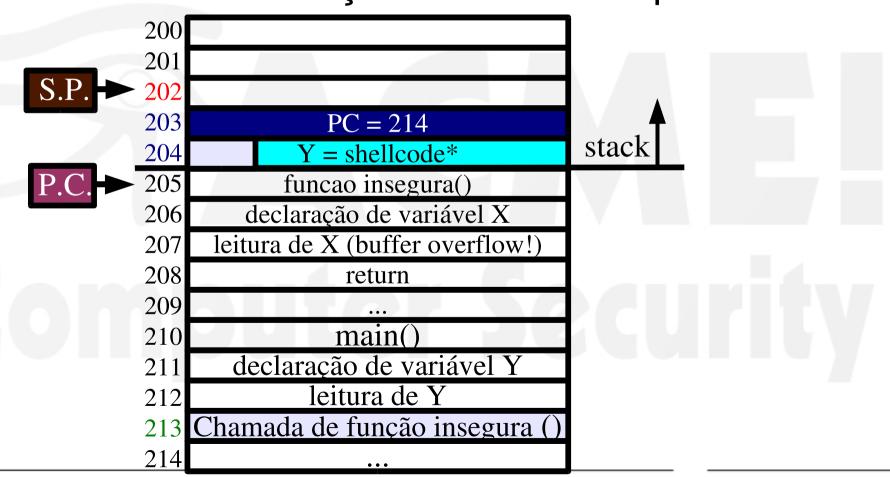
ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

shell(ex: bash)



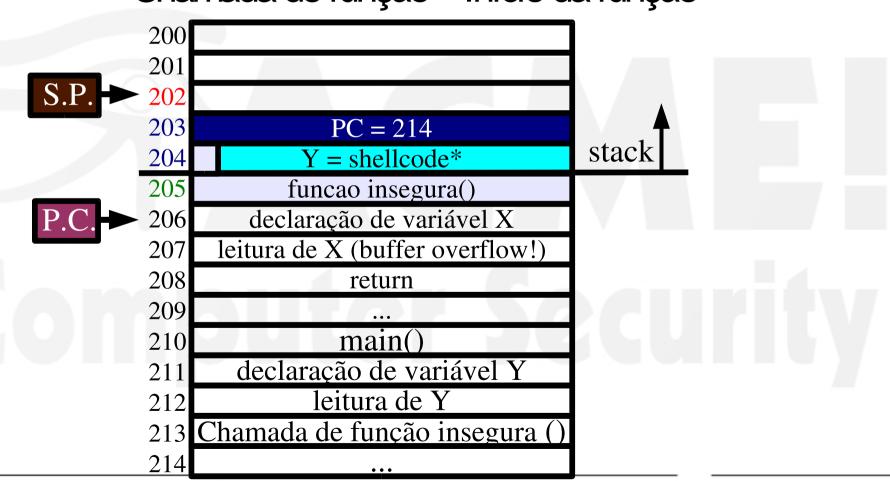
STACK OVERFLOW

Chamada de função – PC inserido na pilha



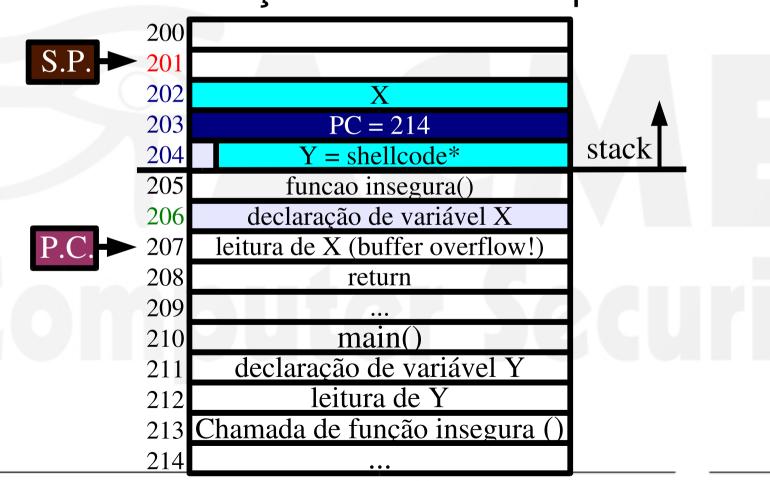
STACK OVERFLOW

Chamada de função – Início da função



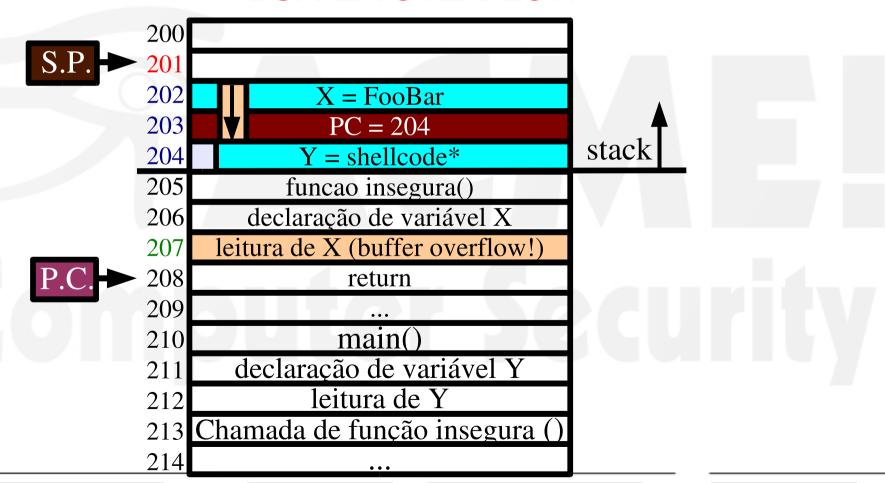
STACK OVERFLOW

Declaração de buffer a ser explorado



STACK OVERFLOW

BUFFER OVERFLOW



STACK OVERFLOW

Retorno da função insegura



ROGRAMAÇÃO SEGURA STACK OVERFLOW Execução de Shellcode! 200 201 X = FooBar202 PC = 204203 stack $Y = \text{shellcode}^*$ 204 205 funcao insegura() declaração de variável X 206 leitura de X (buffer overflow!)

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

return

main()

declaração de variável Y

eitura de

213 Chamada de função insegura

207

208

209

210

211

212

Um olhar sobre o esmagamento de buffer

>>> Um codigo malicioso pode ser executado somente se fornecido pelo atacante!(?)

>>> Para executar código malicioso, o atacante precisa sobrescrever o endereço de retorno das funçoes!(?)

>>> Somente buffer em pilha é vulnerável a falhas de segurança que levam a execução de código malicioso!(?)



Técnicas avançadas

>>> arc injection

>>> pointer subterfuge

>>> heap smashing



Arc injection

>>> Consiste em injetar uma "linha de comando" maliciosa no lugar de usar injeção de código em buffers.

>>> Utilizado para burlar programas que implementam proteção de memória (separação da memória em área de dados e área de código.)



Pointer subterfuge

- >>> Consiste em modificar o valor de algum ponteiro.
- >>> Pode ser usado para:
- >>> Modificar o ponteiro de alguma função dinâmica, apontando-o para código fornecido pelo atacante
- >>> Modificar o ponteiro de dados de algum objeto dinâmico, utilizando-o para inserir dados arbitrários no programa
 - >>> Burlar sistemas de proteção contra buffer overflow
- >>> Modificar o ponteiro de alguma entrada VPTR (virtual function table), também apontando-o para alguma função arbitrária que o atacante deve ter inserido.



Heap smashing

>>> Consiste em, conjuntamente com um ataque de *VPTR smashing*, introduzir ponteiros para código malicioso no programa.



Considerações finais!

>>> Muitas técnicas surgiram afim de dificultar a exploração de falhas na verificação de limites de buffer!

>>> A MAIORIA FALHOU!(senão todas!)

>>> Ninguém explora uma falha se ela **não** existe!

Portanto:

>>> A melhor forma de prevenir o comprometimento de seu sistema é atacando a raíz do problema: FALHAS NA VERIFICAÇÃO DE LIMITES DO BUFFER



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia Auditoria de software

Condusões



CONDIÇÕES DE CORRIDA

Considerações iniciais

>>> Provocada por falhas de algorítmos que utilizam threads

>>> Threads?



PARALELO - THREADS

Conceito

>>> Threads são processos, concorrentes ou paralelos, usados em diversos tipos de algorítmos.

Exemplo:

conecta
enquanto conectado
em paralelo
recebe mensagem
envia mensagem



PARALELO - THREADS

Característica Atômica

>>> Uma parte de um processo pode ser considerada atômica quando ocorre inteiramente sem interrupções.

>>> Para garantir a característica atômica da parte desejada do processo, se faz necessário o uso de semáforos, ou, caso o sistema operacional permita, uso de interrupções.



CONDIÇÕES DE CORRIDA

Como ocorre

>>> Existe no software uma situação inesperada e indesejada, que dificilmente ocorre, apenas em uma janela de tempo muito pequena, mas que pode ser perfeitamente explorável pelos atacantes

>>> Pode ocorrer tanto entre processos concorrentes no software quanto na interação entre software e sistema operacional.



CONDIÇÕES DE CORRIDA

Porque ocorre

>>> Erros no desenvolvimento de agorítmos concorrentes, que geram situações inesperadas e indesejadas.

>> Geralmente, ocasionados pela suposição que determinada parte do processo é atômica, quando na verdade não é.



CONDIÇÕES DE CORRIDA

Principais Consequencias

>>> Pode permitir indevidamente a alteração de arquivos.

>>> Pode alterar indevidamente as permissões de determinado arquivo.

>>> Pode gerar uma situação onde a autenticação em um sistema possa ser transposta.



CONDIÇÕES DE CORRIDA

Considerações finais

>>> Programação concorrente é um tipo de programação extremamente dificil de ser debugada! Erros podem existir, e estes erros podem ser de difícil correção.

Portanto

>>> Sempre prefira o uso de um único processo quando a operação a ser realizada seja crítica!



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software

Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software Conclusões



Introdução - recordando:

O que é criptografia?

>>> Ato de **embaralhar** as informações com determinada **chave**, de forma que somente o detentor da chave consegue reorganizar a informação.

>>> Existem 2 tipos principais de criptografia: as que utilizam <u>chave simétrica</u> e as que utilizam <u>chave assimétrica</u>



Objetivos

>>> Deixar uma mensagem ilegível, a não ser para aqueles que possuam a chave de decriptografia.

>>> Confere CONFIDENCIALIDADE ao software

>>> Garantir que uma determinada mensagem não foi modificada, utilizando algorítmos de hashing criptográfico

>>> Confere INTEGRIDADE ao software

>>> Determinar a identidade de determinado usuário, utilizando o recurso de chaves assimétricas assinadas.

>>> Confere AUTENTICIDADE ao software

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

11:



Pilares da segurança

- >>> CONFIDENCIALIDADE
- >>> INTEGRIDADE
- >>> AUTENTICIDADE

A criptografia pode ser considerada a panacéia da segurança?

"Não é suficiente nos protegermos com leis, temos que nos proteger com matemática."

Bruce Schneier, em Applied Cryptography.

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores

Análise dos fatos

"Há sete anos, escrevi outro livro: *Applied Cryptography.* Nele, descrevi uma utopia matemática: algoritmos que manteriam os segredos mais profundos protegidos por milênios, protocolos que poderiam realizar as interações mais fantásticas — jogos e apostas sem regulamentação, autenticação indetectável, dinheiro anônimo — de forma segura e protegida. (...)

Mas isso não é verdade. A criptografia não pode fazer nada disso."

Bruce Schneier, em Secrets & lies. (Segurança.com)

Análise dos fatos - II

"Desde que escreví o livro, tenho me mantido como consultor de criptografia.(...)

Para minha surpresa inicial, descobrí que os pontos fracos não tinham nada a ver com a matemática. Eles estavam no hardware, **no software**, nas redes e nas pessoas."

Bruce Schneier, em Secrets & lies. (Segurança.com)

"Segurança é uma corrente: tão forte quanto seu elo mais fraco"



Tópicos

>>> Determinismo X aleatoriedade

>>> Aplicação de algorítmos criptográficos

>>> Entropia

|17



Determinismo X aleatoriedade

>>> Determinismo: De condição determinada.

>>> "Previsível"

>>> Aleatóriedade: De Condição aleatória.

>>> "Imprevisível"

Computadores são máquinas determinísticas!

(Não existe aleatorieadade – na teoria!)



Determinismo X aleatoriedade Pseudo-aleatoriedade

>>> Utilizado pelos computadores para simular aleatoriedade

>>> Gerado por funções (que são previsíveis)

>>> Que usam Sementes!



Determinismo X aleatoriedade Dedução na Pseudo-aleatoriedade

- >>> Tão fácil quanto deduzir a **Semente!**
 - >>> Facilitado pelo uso de situações anteriores.
 - > Vide suposto "Ataque de Kevin Mitnick" a Tsutomu Shimomura
 - > predileção da sequência de ACK (que deveria ser aleatórea)



Aplicação de algorítmos criptográficos

>>> CONFIDENCIALIDADE

>>> INTEGRIDADE

>>> AUTENTICIDADE



Aplicação da criptografia - Confidencialidade

>>> Utilização de ambos os tipos de chaves (PGP)

>>> Chaves assimétricas (preferencialmente assinadas) criptografam uma chave símétrica única

>> chave simétrica precisa ser aleatória

>>> o texto a ser protegido é criptografado usando a chave simétrica

>>> A chave simétrica, criptografada pela chave pública, é 122 enviada ao destinatário da mensagem, assim como a <u>mensagem</u>, criptografada pela chave simétrica.



Aplicação da criptografia - Integridade

- >>> Utilização de chave assimétrica (PGP)
- >>> O texto passa por um hashing, e é criptográfico utilizando a chave privada do remetente. o resultado disso é chamado assinatura
 - >>> Tanto o texto como a assinatura são enviados ao destinatário
- >>> No destinatário, a assinatura é decriptografada, e é aplicado hashing sobre o texto recebido. se o hashing for identico à assinatura, o texto é validado



Aplicação da criptografia - Autenticação

- >>> Utilização de chave assimétrica (PGP)
- >>> Um nounce é enviada ao usuário pelo servidor.
- >>> Este nounce é criptografado pelo usuário, usando a chave privada. O resultado é enviado ao servidor.
- >>> No servidor, o resultado é decriptografado usando a chave pública, e caso o texto enviado e o recebido sejam iguais, o usuário é validado
 - >>> O nounce precisa ser aleatório!

algorítmos criptográficos – Quais usar?

- >>> Chaves simétricas: DES, RC4, IDEA, AES, etc...
- >>> Algorítmos para hash: SHA-1, MD5, RIPEMD-160, etc...
- >>>Chaves assimétricas: RSA, El Gamal, DSA, etc...
- >>> NUNCA crie seu próprio algoritmo criptográfico! Programadores não são 125 criptoanalistas, portanto dificilmente terão conhecimento técnico suficiente para poder criar seu próprio algorítmo.

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores



algorítmos criptográficos - Como usar?

>>> Bibliotecas prontas são a melhor alternativa

>>> Algorítmos criptográficos são difíceis de implementar

>>> O que a comunidade já usou e analizou provavelmente terá menos falhas de segurança do que algo que apenas uma pessoa (ou um pequeno grupo de pessoas) usou e analizou.



algorítmos criptográficos - Bibliotecas.

>>> Cryptlib — Para linguagem C

>>>www.cs.auckland.ac.nz/~pgut001/cryptlib/

>>> **OpenSSL** – Para linguagem C – pode ser chamada por *shell-scripts* através de um programa

>>>www.openssl.org

>>> **Crypto++** - Para C++

*>>> www.eskimo.com/~weidai/cryptlib.html

>>> **BSAFE** - Ce JAVA

>>>www.rsasecurity.com



mineração de entropia

>>> O que é mineiração de entropia?

>>> É o ato de coletar informações aleatórias de forma a gerar um número (ou sequência de números) aleatório.

>>> Extremamente importante na geração do NOUNCE, para autenticação, e na geração da CHAVE SIMÉTRICA, para confidencialidade. Além de ser necessário para a criação do PAR DE CHAVES ASSIMÉTRICAS.



mineração de entropia

>>> Como é feita?

>>> Captando informações de hardware específico.

>>> Analizando eventos aleatórios (digitação e chegada de pacotes, por exemplo)



mineração de entropia

>>> Como fazer?

>>> Alguns sistemas operacionais fazem por você!

>>> No caso do linux, use /dev/random

>> NUNCA use /dev/urandom



mineração de entropia

>>> O Windows não minera entropia! O processo tem que ser manual.

>>> No caso, seja **pessimista** em relação aos calculos para a mineração de entropia. Antes pecar pelo excesso (e falta de performance) do que pecar pela falta (e falta de segurança.)



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software

Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software

Condusões



Para que serve?

- >>> Descobrir falhas de segurança.
- >>> Descobrir Backdoors.
- >>> Certificar um software.

Quem deve auditorar?

>>> Deve ser escalado uma pessoa (ou um grupo de pessoas) específicamente para auditorar o código.

>>> Preferêncialmente, os auditores não devem ter contato com a fase de desenvolvimento.

- >> Cabeça livre de vícios.
- >> Impossibilidade de ocultamento de falhas propositais.



Como deve ser efetuada a auditoria?

- >>> Dividido em fases:
 - >> Análise do algorítmo
 - >> Análise do código



Análise do algorítmo

- >>> Dividido em fases:
 - >> Mineração de informações
 - >> Análise
 - >> Relatórios



Análise do algorítmo

- >>> Mineração de informações
 - > Analizar os requerimentos do sistema(Software e Segurança).
 - > Entender o algorítmos utilizados.
 - > Sanar as dúvidas em relação ao projeto.



Análise do algorítmo

- >>> Análise
 - >> Procurar por formas de quebrar o sistema, usando "Árvores de Ataque"
 - >> Analizar a factibilidade dos ataques.



Exemplo de "Arvores de Ataque"

Interceptar uma conexão SSH

- 1. Quebrar a criptografia
 - 1.1 Quebrar a criptografia da chave pública
 - 1.1.1 Usando RSA?
 - 1.1.1.1 Fatorar os módulos
 - 1.1.1.2 Achar vulnerabilidade na implementação
 - 1.1.1.3 Achar um novo ataque ao sistema criptográfico
 - 1.1.2 Usando El Gamal?
 - 1.1.2.1 Achar uma falha na implementação
 - 1.2 Quebrar a criptografia da chave simétrica
 - 1.3 Quebrar o uso de criptografia no protocolo
- 2. Obter a chave



Análise de "Arvores de Ataque"

- >>>Dificil de ser construida(é mais uma arte do que uma ciência)
 - > É necessário ter vasto conhecimento de ataques possíveis
 - > É necessário ter vasto conhecimendo do software a ser analizado
 - > É nessessário saber como, onde e quando aprofundar em detalhes na árvore.



Relatório dos Fatos

- >>> Traduzir a análise da árvore em relatórios
 - >> Detalhar as falhas de segurança encontradas
 - >> Se possível, sugerir correções



Análise de código

- >>> Procurar por erros da fase de codificação
 - >> estouro de buffer, tratamento de expressões, etc...
- >>>Procurar por implementações errôneas de algorítmos
- >> Condições de corrida e deadlocks por uso incorreto (ou não uso) de semáforos para acesso de regiões críticas; implementações não fiéis ao algorítmos, etc...

>>>Procurar por backdoors



Análise de código

- >>> Foco na comunicação entre programa e fontes não confiáveis
 - >> Entrada padrão
 - >> Arquivos
 - >> Bibliotecas alheias
 - >> Hardware
 - >> Etc...



Ferramentas de Auxílio

- >>>RATS
 - >> Utilizado para análise de código em Perl, Pyton, C e Php
 - >> www.securesw.com/rats/
- >>>Flawfinder
 - >> Utilizado para análise de código em C/C++
 - >> www.dwheeler.com/flawfinder/



Ferramentas de Auxílio

>>> Nunca devem ser a única forma de análise em código

- > Auxiliam na detecção de falhas, mas não provam que um sistema é seguro.
- > Grande quantidade de Falsos Positivos.



ONDE ESTAMOS

Roteiro do Tutorial Introdução

Segurança e projeto de software

Introdução sobre ataques

Princípios da programação segura

Buffer Overflow

Condições de corrida

Criptografia

Auditoria de software

Condusões



Programação Segura

>>> Falhas em software são as raízes da insegurança

>>> Programar não é apenas codificar

>>> Não é dada devida enfase em segurança nos cursos e livros de programação.



Desenvolvimento de softwares

>>> Requisitos de software vão de encontro com os requisitos de segurança.

>>> Segurança em software é análize de risco



Falhas em software

>>> Buffer overflow não ocorre se existir a correta checagem de limites em buffers.

>>> Condições de corrida não ocorrem se o trabalho com threads for efetuado de maneira cautelosa e consiente.



Criptografia

>>> Criptografia não é a panacéia da segurança. Não podemos confiar cegamente nela.

>>> NUNCA devemos inventar nossos algorítmos criptográficos

>>> Se possível, é preferivel utilizar de bibliotecas conhecidas a implementar a sua versão do algorítmo criptográfico



Auditoria de código

>>> Importante para, além de checar a existência ou não de falhas de segurança no software, garantir a não inclusão de BackDoors no código e conferir credibilidade em relação a segurança de software

>>> O auditor de software, preferencialmente, não deve ser o responsavel pela implementação do software.



CONSIDERAÇÕES FINAIS Por Fim:

KI.S.S.

Keep It Simple, Stupid

Mantenha as coisas de forma simples

(onde simples != simplório)

Relembrando:

Nós não precisaríamos gastar tanto tempo, dinheiro e esforço em segurança de redes se não tivéssemos uma segurança em software tão ruim



LEITURAS RECOMENDADAS

Building Secure Software – How to avoid Security Problems the Rigth Way

>> Autores: John Viega & Gary McGraw

>> Editora: Addison-Wesley ISBN: 0-201-72152-X

Secure Coding – Principles & Practices

>> Autores: Mark G. Graff & Kenneth R. van Wyk

>> Editora: O'REILLY ISBN: 0-596-00242-4

Secure Programming Cookbook – for C and C++

>> Autores: John Viega & Matt Messier

>> Editora: O'REILLY ISBN: 0-596-00394-3

ACME! Laboratório de pesquisa em segurança de redes de computadores