



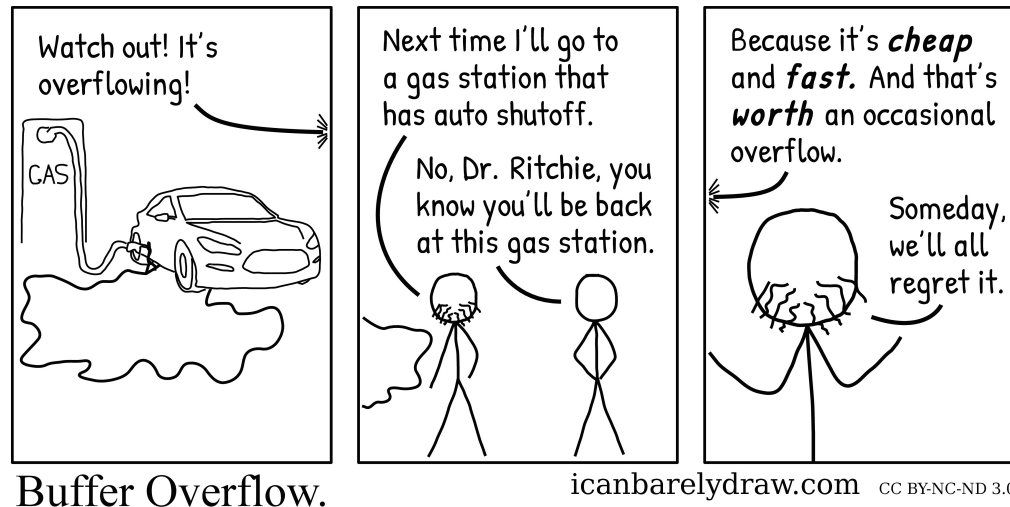
Mestrado em Engenharia Informática (MEI) Mestrado Integrado em Engenharia Informática (MiEI)

Perfil de Especialização **CSI** : Criptografia e Segurança da
Informação

Engenharia de Segurança

Tópicos de Segurança de Software

- Vulnerabilidade de *Buffer overflow*





Buffer Overflow

The CWE Top 25

Below is a brief listing of the weaknesses in the 2019 CWE Top 25, including the overall score of each.

Rank	ID	Name	Score
[1]	CWE-119	Improper Restriction of Operations within the Bounds of a Memory Buffer	75.56

https://cwe.mitre.org/top25/archive/2019/2019_cwe_top25.html

CWE-119: Improper Restriction of Operations within the Bounds of a Memory Buffer

Weakness ID: 119

Abstraction: Class

Structure: Simple

Status: Stable

Presentation Filter:

Description

The software performs operations on a memory buffer, but it can read from or write to a memory location that is outside of the intended boundary of the buffer.

Extended Description

Certain languages allow direct addressing of memory locations and do not automatically ensure that these locations are valid for the memory buffer that is being referenced. This can cause read or write operations to be performed on memory locations that may be associated with other variables, data structures, or internal program data.

As a result, an attacker may be able to execute arbitrary code, alter the intended control flow, read sensitive information, or cause the system to crash.

<https://cwe.mitre.org/data/definitions/119.html>



Buffer Overflow

Variable 1								Var 2	
0	0	0	0	0	0	0	0	3	9
Variable 1								Var 2	
O	V	E	R	F	L	O	W	9	

- *Buffer* – espaço temporário em memória destinado a guardar dados durante a execução do programa;
- *Buffer overflow*
 - Ocorre quando os dados escritos para um buffer têm um tamanho maior que o tamanho do buffer, e devido a insuficientes verificações, são escritos para localizações de memória adjacentes, podendo causar uma falha de programa ou a criação de uma vulnerabilidade que os atacantes possam explorar.
 - Reescreve/sobre-escreve posições de memória adjacentes, incluindo outros buffers, variáveis e código do programa (podendo mudar o fluxo do programa).
- Considerada a “bomba atómica” da indústria de software, o *buffer overflow* é uma das mais persistentes vulnerabilidades de software e onde as tentativas de ataque são mais frequentes.

Buffer Overflow

- Risco

- Escrever fora dos limites da memória alocada pode corromper os dados, parar o programa ou, causar a execução de código malicioso.
- O **C** e o **C++** são particularmente vulneráveis ao *buffer overflow* e ainda são duas das quatro linguagens de programação mais utilizadas e mais pedidas pelos empregadores (por uma questão de performance) e nas quais são escritas programas críticos (S.O., X, IIS, shell, Apache httpd, MySQL, MS SQL server, *Mars rover*, sistemas controlo industrial, sw automóveis, IoT, ...);
- O Java, por desenho, evita o *buffer overflow*, verificando os limites do buffer e prevenindo o acesso para além desse limite.

IEEE Spectrum Trending Web Enterprise Jobs Open Custom Mobile Embedded Create custom ranking (Click to hide)

Language Ranking: **Jobs**

Rank	Language	Type	Score
1	Python	🌐 🖥️ ⚙️	100.0
2	Java	🌐 📱 🖥️	97.5
3	C	📱 🖥️ ⚙️	96.0
4	C++	📱 🖥️ ⚙️	85.7
5	JavaScript	🌐	83.1
6	C#	🌐 📱 🖥️ ⚙️	77.2
7	HTML,CSS	🌐	75.6
8	Swift	📱 🖥️	69.4
9	Matlab	🖥️	69.4
10	SQL	🖥️	69.3
11	PHP	🌐	68.8

Buffer Overflow

CVE ID	Vulnerability type	Publish Date	CVSS Score	Description
CVE-2020-3911	Buffer Copy without Checking Size of Input	04/01/2020	9.8	A buffer overflow was addressed with improved bounds checking. This issue is fixed in iOS 13.4 and iPadOS 13.4, macOS Catalina 10.15.4, tvOS 13.4, watchOS 6.2, iTunes for Windows 12.10.5, iCloud for Windows 10.9.3, iCloud for Windows 7.18. Multiple issues in libxml2.
CVE-2020-3807	Buffer Copy without Checking Size of Input	03/25/2020	9.8	Adobe Acrobat and Reader versions 2020.006.20034 and earlier, 2017.011.30158 and earlier, 2017.011.30158 and earlier, 2015.006.30510 and earlier, and 2015.006.30510 and earlier have a buffer overflow vulnerability. Successful exploitation could lead to arbitrary code execution
CVE-2020-10837	Improper Restriction of Operations within the Bounds of a Memory Buffer	03/24/2020	9.8	An issue was discovered on Samsung mobile devices with P(9.0) and Q(10.0) (with TEEGRIS) software. The Esecomm Trustlet allows a stack overflow and arbitrary code execution. The Samsung ID is SVE-2019-15984 (February 2020).
CVE-2020-4207	Buffer Copy without Checking Size of Input	01/28/2020	9.8	IBM Watson IoT Message Gateway 2.0.0.x, 5.0.0.0, 5.0.0.1, and 5.0.0.2 is vulnerable to a buffer overflow, caused by improper bounds checking when handling a failed HTTP request with specific content in the headers. By sending a specially crafted HTTP request, a remote attacker could overflow a buffer and execute arbitrary code on the system or cause a denial of service.
CVE-2019-7401	Buffer Errors	2019-02-07	9.8	NGINX Unit before 1.7.1 might allow an attacker to cause a heap-based buffer overflow in the router process with a specially crafted request. This may result in a denial of service (router process crash) or possibly have unspecified other impact.
CVE-2019-4016	Buffer Errors	2019-03-11	7.8	IBM DB2 for Linux, UNIX and Windows (includes DB2 Connect Server) 9.7, 10.1, 10.5, and 11.1 is vulnerable to a buffer overflow, which could allow an authenticated local attacker to execute arbitrary code on the system as root.

Buffer Overflow

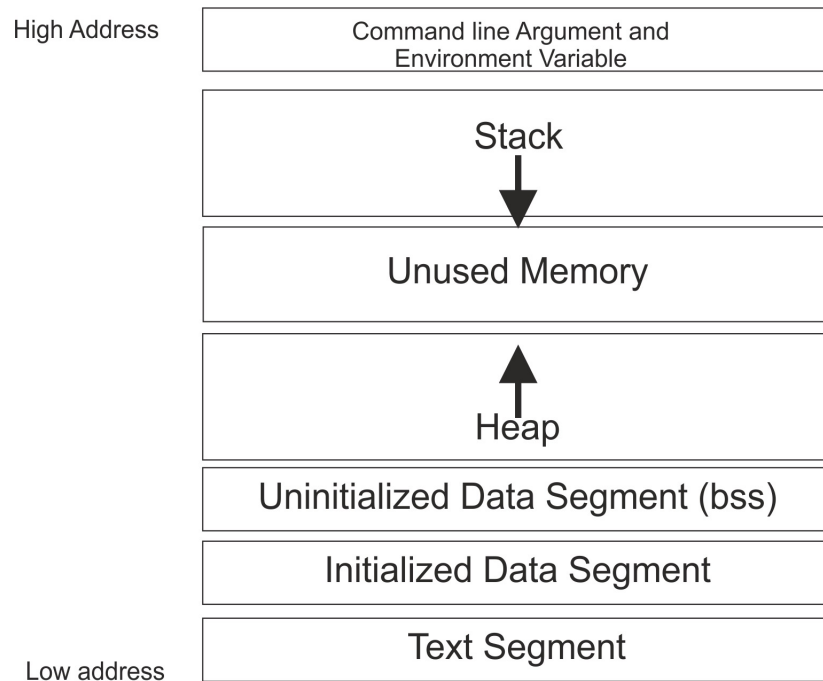
- O que acontece num *Buffer Overflow* accidental?
 - Programa torna-se instável;
 - Programa “crasha”;
 - Programa funciona de modo normal.
- Efeitos secundários dependem de
 - A quantidade de dados que é escrita após o fim do buffer;
 - Que dados (se algum) são sobrepostos/sobrescritos;
 - Se o programa tenta ler os dados sobrescritos;
 - Que dados substituem a memória que é sobrescrita.
- Fazer o debug de um problema deste género é normalmente difícil
 - Efeitos podem só aparecer muitas linhas de código depois.

Buffer Overflow

- Porque é que um *Buffer Overflow* pode ser um problema de segurança?
 - Pode ser explorado intencionalmente, e permitir que o atacante produza os efeitos que mais lhe convêm;
 - Objetivo é usualmente executar código com privilégios de administrador
 - O que é "simples" se o servidor estiver a executar com privilégios de administrador;
 - Ou pode ser feito após explorar o buffer overflow, através de outro ataque que permita o aumento de privilégios.
- Primeiro *paper* onde são descritos os ataques de *buffer overflow*: Aleph One, "*Smashing the Stack for Fun and Profit*", Phrack 49-14, 1996

Buffer overflow – organização da memória

- Organização da memória (RAM) na execução de um programa C



Text segment – segmento de código onde se encontram as instruções executáveis do programa (em código máquina/assembly).

Normalmente, este segmento é:

- partilhado, de modo a apenas estar uma cópia do código em memória,
- read-only, de modo a impedir a modificação accidental das instruções;

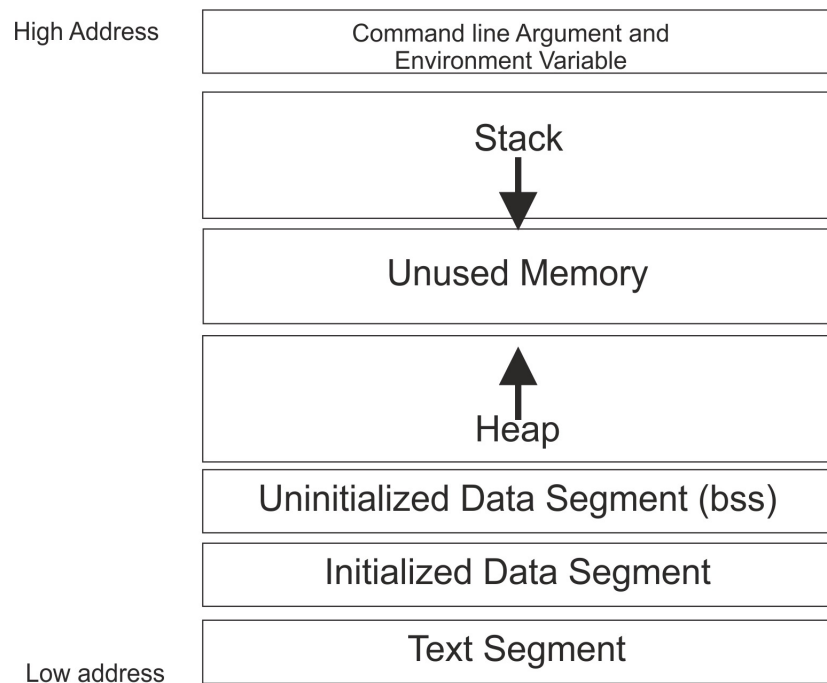
Initialized Data Segment – contém as variáveis globais e estáticas inicializadas pelo programador (e.g., `char s[] = "hello world"`, `int i = 10`);

Uninitialized Data Segment (BSS) – contém as variáveis globais e estáticas não inicializadas ou inicializadas a 0 (e.g., `int i`).

Nota: Todos estes segmentos (Texto, Dados e BSS) são conhecidos na altura da compilação.

Buffer overflow – organização da memória

- Organização da memória (RAM) na execução de um programa C



Stack – é uma estrutura LIFO que contém a stack do programa e cresce tipicamente (arquitetura x86 – PCs) dos endereços mais altos da memória para os mais baixos. Contém as variáveis das funções, assim como outra informação que é guardada de cada vez que uma função é chamada. O “stack pointer” aponta sempre para o topo da stack;

Heap – segmento para alocação dinâmica de memória (malloc, realloc, free). Este segmento é partilhado por todas as bibliotecas partilhadas e módulos dinâmicos de um processo;

Buffer overflow na Heap

Heap – segmento para alocação dinâmica de memória (malloc, realloc, free). Este segmento é partilhado por todas as bibliotecas partilhadas e módulos dinâmicos de um processo;

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

```
user@CSI:~/Aulas/Aula11.a/codigofonte$ ./a.out BOOMMMM...  
laranjas
```

Será que a variável *readonly* está fora do controlo do utilizador do programa?

Buffer overflow na Heap

```
int main(int argc, char **argv) {  
    char *dummy = (char *) malloc (sizeof(char) * 10);  
    char *readonly = (char *) malloc (sizeof(char) * 10);  
  
    printf("Endereço da variavel dummy: %p\n", dummy);  
    printf("Endereço da variavel readonly: %p\n", readonly);  
  
    strcpy(readonly, "laranjas");  
    strcpy(dummy, argv[1]);  
    printf("%s\n", readonly);  
}
```

```
user@CSI:~$ ./a.out BOOMMMM...  
Endereço da variavel dummy: 0x564dc9cf7010  
Endereço da variavel readonly: 0x564dc9cf7030  
laranjas  
_
```

Buffer overflow na Heap

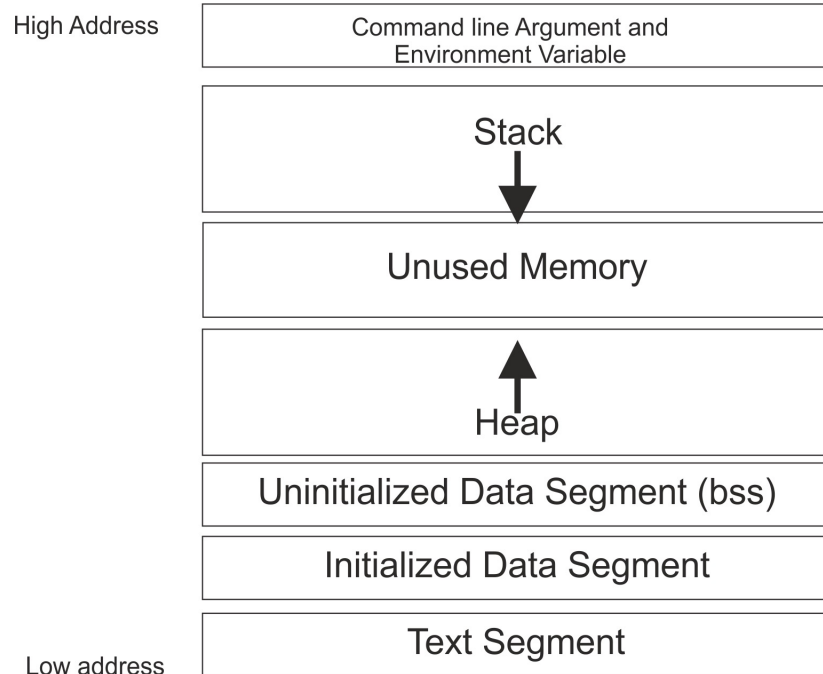
```
int main(int argc, char **argv) {
    char *dummy = (char *) malloc (sizeof(char) * 10);
    char *readonly = (char *) malloc (sizeof(char) * 10);

    printf("Endereço da variavel dummy: %p\n", dummy);
    printf("Endereço da variavel readonly: %p\n", readonly);

    strcpy(readonly, "laranjas");
    strcpy(dummy, argv[1]);
    printf("%s\n", readonly);
}
```

```
user@CSI:~$ ./a.out `for i in {1..32}; do echo -n 1; done`BOOMMMM...
Endereço da variavel dummy: 0x55c3eeba2010
Endereço da variavel readonly: 0x55c3eeba2030
BOOMMMM... _
```

(Stack) Buffer overflow



Stack e funções (arquitetura x86/64 bits – PCs)

Função de origem:

1. Faz o push dos argumentos para a stack
2. Faz o push do endereço de retorno (i.e., endereço da instrução a executar imediatamente após lhe ser devolvido o controlo);
3. Salta para o endereço da função;

Função chamada:

1. Faz o push do apontador da frame (%rbp) antiga (relativa à stack da função de origem) para a stack;
2. O apontador da frame passa a ter o valor do apontador do topo da stack (%rbp = %rsp);
3. Faz o push das variáveis locais para a stack;

No retorno da função, a função chamada:

1. Obtém o apontador para a frame da função de origem (conteúdo do endereço %rbp);
2. Execução passa para o endereço de retorno, i.e., %rip = 8(%rbp)

Buffer overflow na Stack

```
void debug() {  
    printf("Palavras-chave:\n");  
    printf("root: ola123\n");  
    printf("admin: 3eLdf75\n");  
}  
  
void store(char *valor) {  
    char buf[10];  
    strcpy(buf, valor);  
}  
  
int main(int argc, char **argv) {  
    store(argv[1]);  
}
```

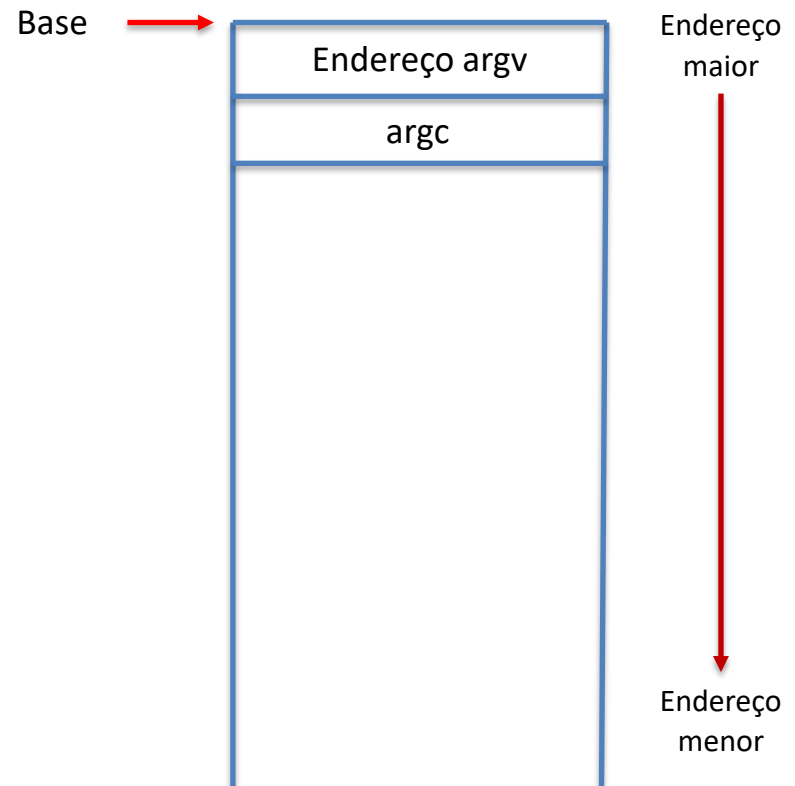
Stack – é uma estrutura LIFO que contém a stack do programa e cresce tipicamente (arquitetura x86 – PCs) dos endereços mais altos da memória para os mais baixos. Contém as variáveis das funções, assim como outra informação que é guardada de cada vez que uma função é chamada (incluindo o endereço de retorno da função). O “stack pointer” aponta sempre para o topo da stack.

Será que o utilizador do programa consegue chamar a função *debug()*?

Buffer overflow na Stack

Vamos ver como se comporta a *stack*.

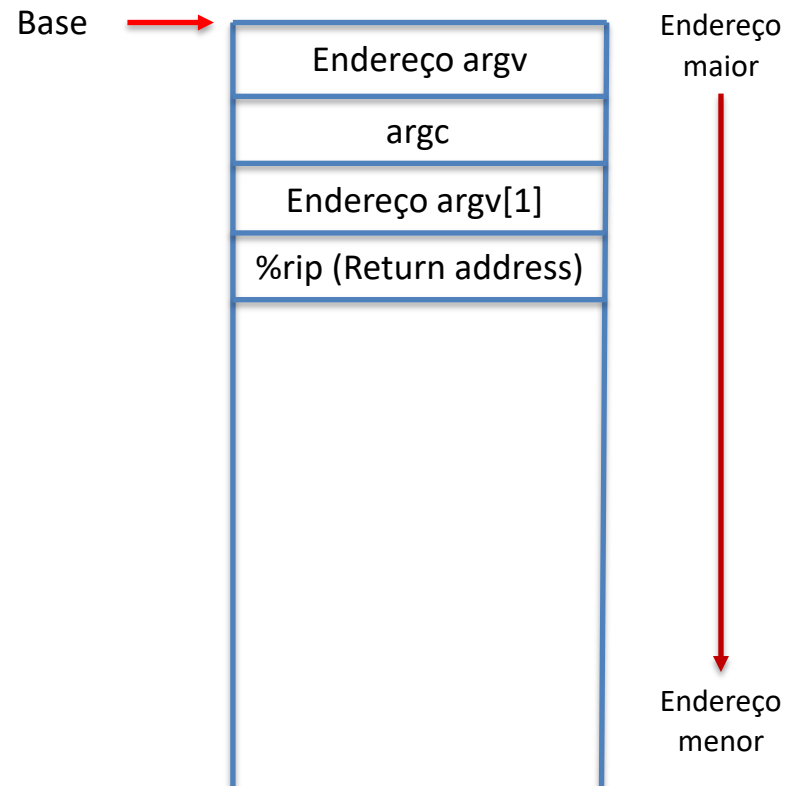
```
void debug() {  
    printf("Palavras-chave:\n");  
    printf("root: ola123\n");  
    printf("admin: 3eLdf75\n");  
}  
  
void store(char *valor) {  
    char buf[10];  
    strcpy(buf, valor);  
}  
  
→ int main(int argc, char **argv) {  
    store(argv[1]);  
}
```



Buffer overflow na Stack

Vamos ver como se comporta a *stack*.

```
void debug() {  
    printf("Palavras-chave:\n");  
    printf("root: ola123\n");  
    printf("admin: 3eLdf75\n");  
}  
  
void store(char *valor) {  
    char buf[10];  
    strcpy(buf, valor);  
}  
  
int main(int argc, char **argv) {  
    → store(argv[1]);  
}
```

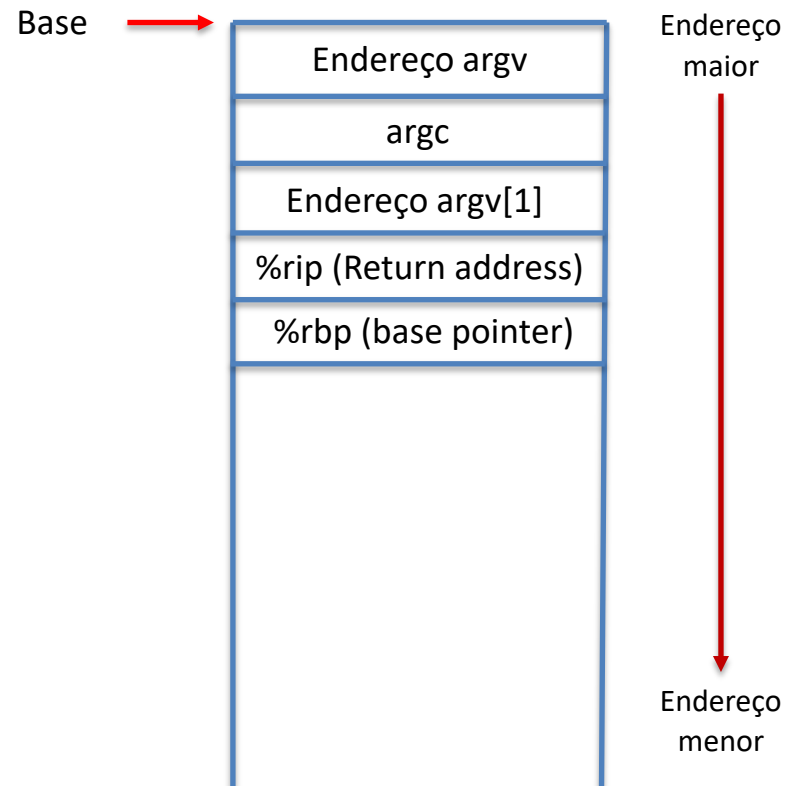


Nota: O “Return Address” também é designado por “%rip” (*instruction pointer*).

Buffer overflow na Stack

Vamos ver como se comporta a *stack*.

```
void debug() {  
    printf("Palavras-chave:\n");  
    printf("root: ola123\n");  
    printf("admin: 3eLdf75\n");  
}  
→ void store(char *valor) {  
    char buf[10];  
    strcpy(buf, valor);  
}  
  
int main(int argc, char **argv) {  
    store(argv[1]);  
}
```



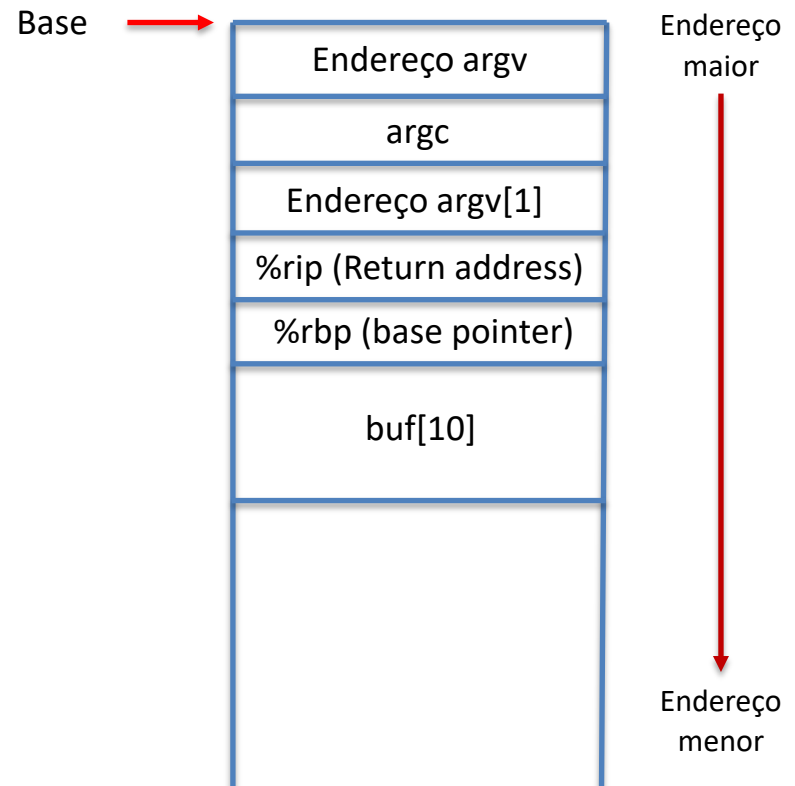
Buffer overflow na Stack

Vamos ver como se comporta a *stack*.

```
void debug() {
    printf("Palavras-chave:\n");
    printf("root: ola123\n");
    printf("admin: 3eLdf75\n");
}

void store(char *valor) {
    char buf[10];
    strcpy(buf, valor);
}

int main(int argc, char **argv) {
    store(argv[1]);
}
```



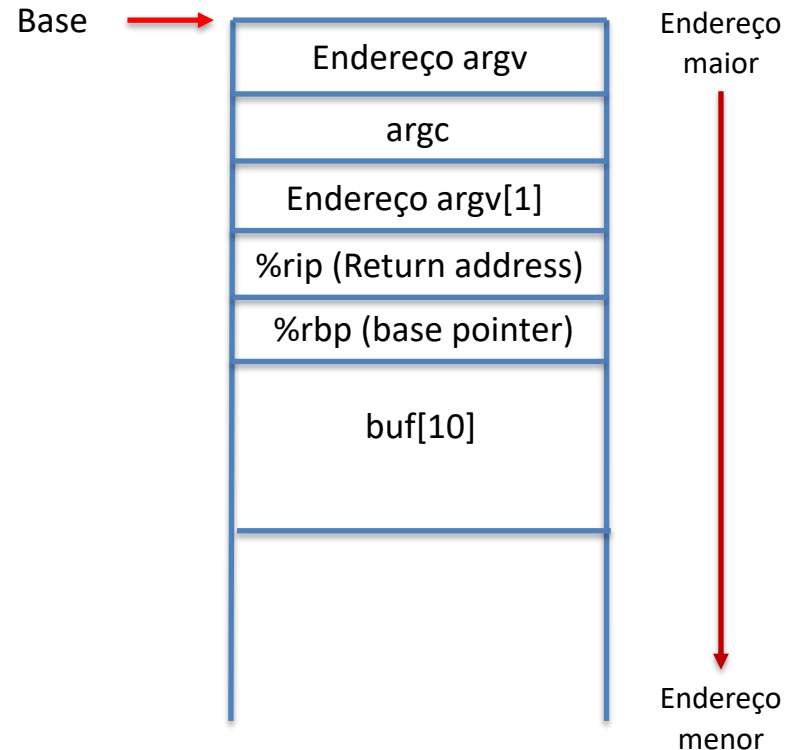
Antes de passar à função *strcpy*, a *stack* tem o aspeto indicado. O que fazer para alterar o programa, de modo a que o utilizador consiga chamar a função *debug()* ?

Buffer overflow na Stack

```
void debug() {
    printf("Palavras-chave:\n");
    printf("root: ola123\n");
    printf("admin: 3eLdf75\n");
}

void store(char *valor) {
    char buf[10];
    strcpy(buf, valor);
}

int main(int argc, char **argv) {
    store(argv[1]);
}
```



Antes da execução da função *strcpy*, a *stack* tem o aspeto indicado. O que fazer para alterar o programa, de modo a que o utilizador consiga chamar a função *debug()* ?

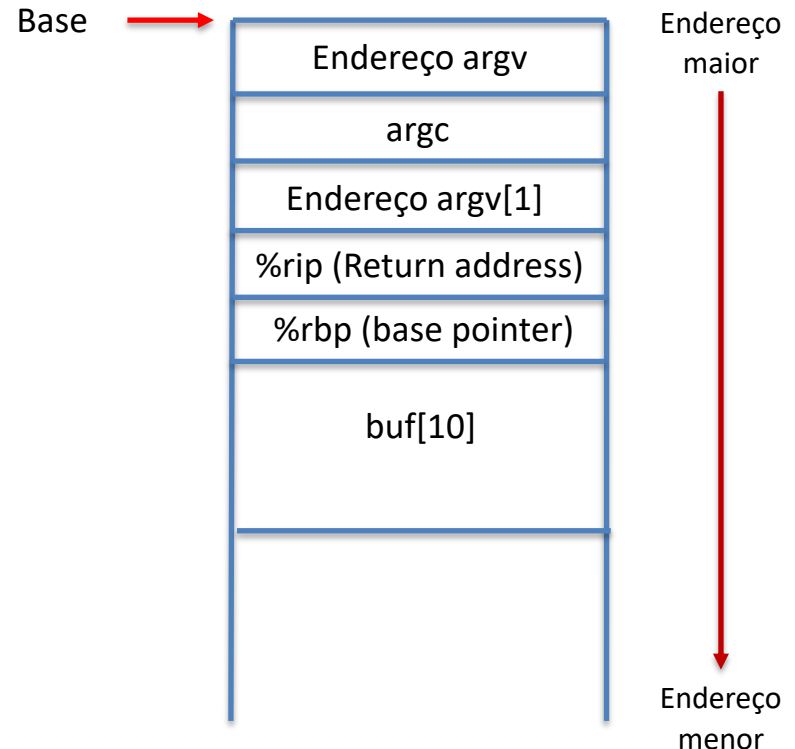
- Se o “Return address” apontar para a função *debug()*, a execução do programa será direcionada para a função *debug()*, no retorno da função *store()*;

Buffer overflow na Stack

```
void debug() {
    printf("Palavras-chave:\n");
    printf("root: ola123\n");
    printf("admin: 3eLdf75\n");
}

void store(char *valor) {
    char buf[10];
    strcpy(buf, valor);
}

int main(int argc, char **argv) {
    store(argv[1]);
}
```



Antes da execução da função *strcpy*, a *stack* tem o aspeto indicado. O que fazer para alterar o programa, de modo a que o utilizador consiga chamar a função *debug()* ?

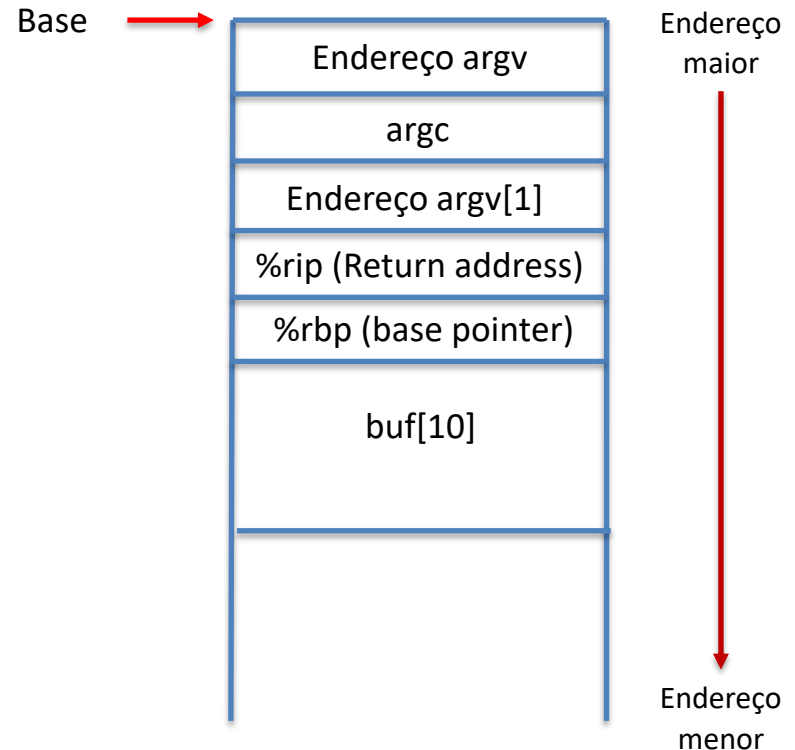
- Se o “Return address” apontar para a função *debug()*, a execução do programa será direcionada para a função *debug()*, no retorno da função *store()*;
- Para reescrever “Return address” temos que colocar em *buf* (10 + 8 + 8 bytes), sendo que os últimos 8 bytes devem corresponder ao endereço da função *debug()*.

Buffer overflow na Stack

```
void debug() {
    printf("Palavras-chave:\n");
    printf("root: ola123\n");
    printf("admin: 3eLdf75\n");
}

void store(char *valor) {
    char buf[10];
    strcpy(buf, valor);
}

int main(int argc, char **argv) {
    store(argv[1]);
}
```



Antes da execução da função *strcpy*, a *stack* tem o aspeto indicado. O que fazer para alterar o programa, de modo a que o utilizador consiga chamar a função *debug()* ?

- Se o “Return address” apontar para a função *debug()*, a execução do programa será direcionada para a função *debug()*, no retorno da função *store()*;
- Para reescrever “Return address” temos que colocar em *buf* (10 + 8 + 8 bytes), sendo que os últimos 8 bytes devem corresponder ao endereço da função *debug()*.
- Vamos obter o endereço da função *debug()* alterando o programa para imprimir o seu endereço. (Na aula prática utilizaremos apenas um *debugger* para chegar ao mesmo resultado, sem alteração do programa.)

Buffer overflow na Stack

```
void debug() {  
    printf("Palavras-chave:\n");  
    printf("root: ola123\n");  
    printf("admin: 3eLdf75\n");  
}  
  
void store(char *valor) {  
    char buf[10];  
    strcpy(buf, valor);  
}  
  
int main(int argc, char **argv) {  
    printf("Endereco da funcao debug: %p\n", &debug);  
    store(argv[1]);  
}
```

```
user@CSI:~/Aulas/Aula12$ ./a.out teste  
Endereco da funcao debug: 0x555555554740
```

Temos todos os dados para conseguir executar a função debug().

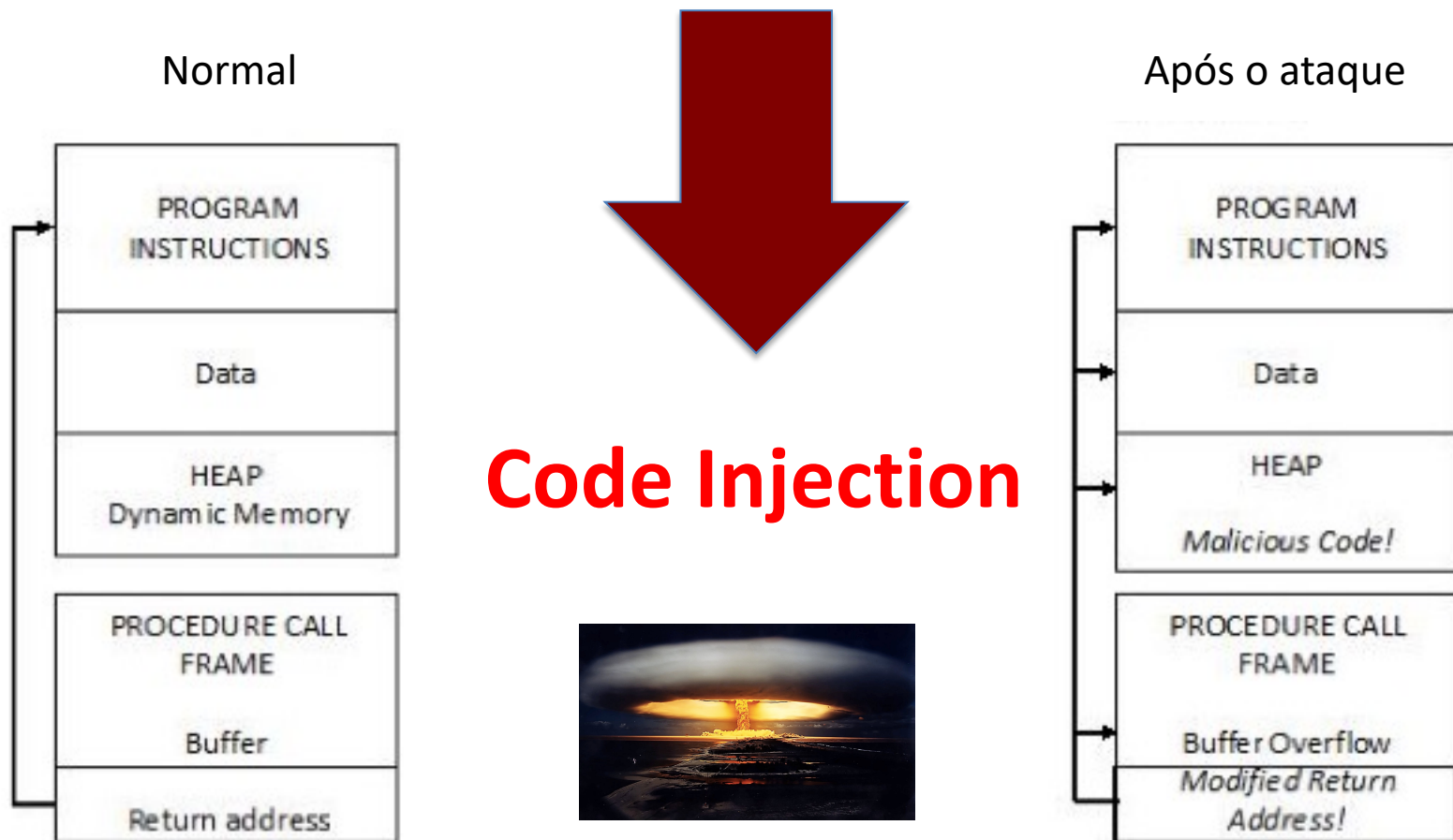
Nota: Lembre-se que o UNIX é um sistema little-endian, em que o byte menos significativo é colocado no endereço de memória mais baixo.

```
user@CSI:~/Aulas/Aula12$ ./a.out `python -c 'print "X"*18 + "\x40\x47\x55\x55\x55\x55"'`  
Endereco da funcao debug: 0x555555554740  
Palavras-chave:  
root: ola123  
admin: 3eLdf75  
Segmentation fault
```

Buffer Overflow

- Um fator importante nos ataques às vulnerabilidades de *buffer overflow*, foi o acesso ao código fonte.
 - Caso não exista, pode-se optar por uma estratégia de tentativa-erro (não é muito eficiente), ou então aplicar técnicas de engenharia reversa que permitam obter o código-fonte a partir do código binário.
- Outro fator determinante foi o endereço da função `debug()` não se alterar entre sucessivas execuções do programa.
 - Os compiladores mais recentes dos sistemas operativos principais já aleatorizam o espaço de endereçamento de uma aplicação e respectivas funções entre sucessivas execuções da mesma, pelo que tornam bastante improvável que o atacante consiga provocar a execução da função `debug()`.
 - Contudo, bastante improvável não significa impossível, como pode comprovar no livro *“Hacking – The art of exploitation (2nd edition), Jon Erickson”* (mas fora do âmbito desta disciplina).
- As consequências do ataque à vulnerabilidade do *buffer overflow* resumiram-se à execução de uma função existente no próprio programa atacado. No entanto, um atacante pretende executar código definido por ele próprio (por exemplo uma *shell*, em Linux) ou instalar uma ferramenta de administração remota (por exemplo, BackOrifice em Windows), o que é possível através de um ataque de *buffer overflow* na *stack* (fora do âmbito da disciplina), também denominado de *code injection*.

(Stack/Heap) Buffer overflow



Atacante, através de um (stack/heap) buffer overflow corrompe o endereço de retorno. Em vez de voltar para a função chamadora, o endereço de retorno devolve o controlo a código malicioso, localizado algures na memória do processo.

Read Overflow



- Exemplo: Heartbleed bug (<http://heartbleed.com/>)
 - SSL/TLS é o protocolo para comunicações cifradas na Web
 - Quando o URL começa por https, está-se a utilizar SSL/TLS
 - Heartbleed é um bug existente na implementação OpenSSL (uma das mais utilizadas) – versões 1.0.1 a 1.0.1f – do SSL/TLS
 - Bug descoberto em Março 2014, estava na versão disponibilizada desde Março 2012!!!
 - O servidor SSL deve aceitar uma mensagem “heartbeat” que ecoa de volta;
 - A mensagem de “heartbeat” indica o tamanho do eco a devolver, mas o servidor SSL não validava o tamanho;
 - Desse modo, o atacante podia pedir um tamanho maior e ler para além do conteúdo da mensagem, o que permitia o acesso à memória do servidor e o acesso aos dados confidenciais (passwords, chaves, informação de ID, ...) protegidos pelo SSL/TLS;
 - O ataque não deixa rasto !!!

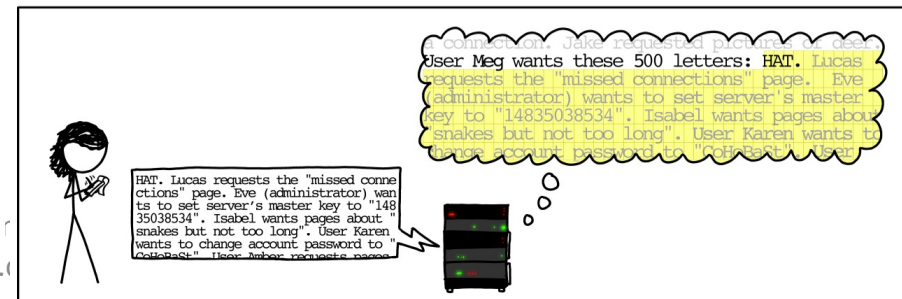
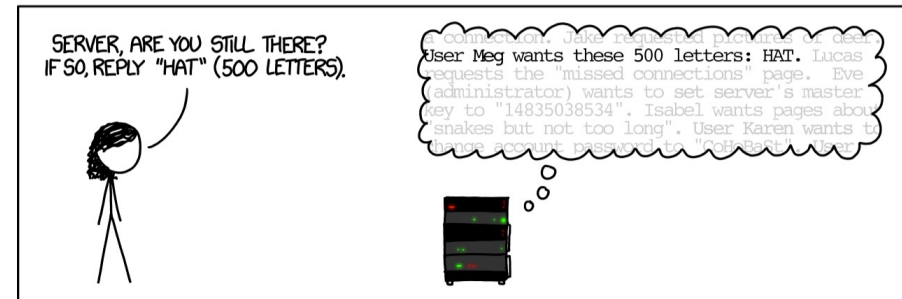
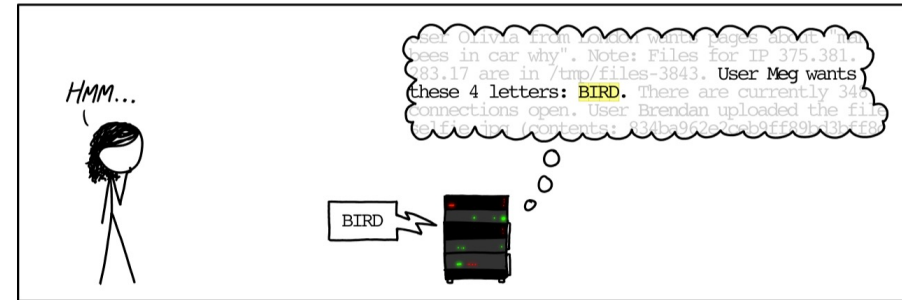
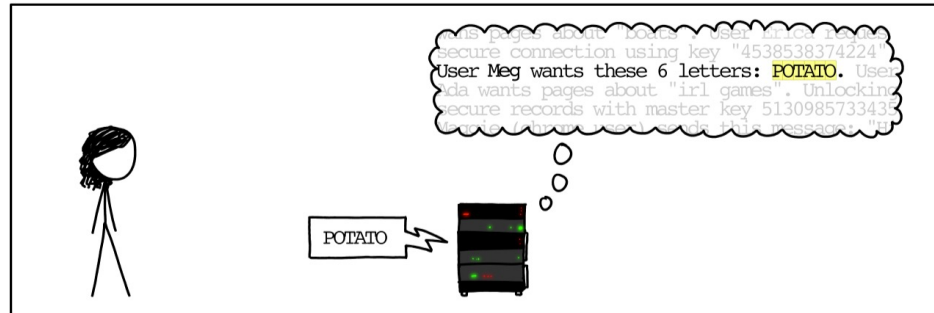
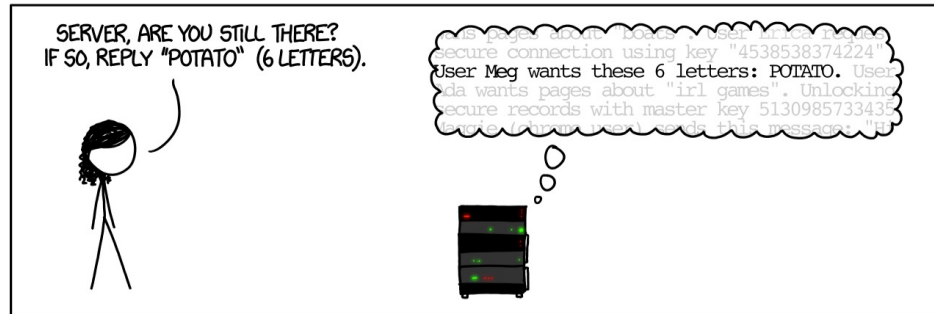


Read Overflow

- Exemplo: Heartbleed bug (<https://xkcd.com/1354/>)



HOW THE HEARTBLEED BUG WORKS:



Reduzir vulnerabilidades de *Buffer overflow*

- Programação defensiva:
 - Validar índices: Verificando se os valores dos índices são inteiros e estão dentro dos limites de endereçamento do array. Esta validação é mandatória para valores fornecidos pelo utilizador ou por outra fonte de input não confiável (e.g., informação lida de um ficheiro ou obtida através de uma conexão de rede).
 - Atenção aos ciclos (for, while, ...) !
 - Atenção aos métodos que possam modificar os índices de um array !
 - Espaço alocado: Antes de copiar os dados, garantir que a variável de destino tem espaço suficiente para guardar esses dados. Se não tiver espaço suficiente, não copiar mais dados do que o espaço disponível.
 - Tamanho do array: as linguagens de programação têm funções que devolvem o tamanho alocado para um array. Utilize-as!
 - Se utilizar um array como argumento de uma função, utilize outro argumento para enviar também o tamanho do array. Esse valor pode ser utilizado como limite máximo do índice do array.
 - Estruturas de dados alternativas: vulnerabilidades de *buffer overflow* podem ser reduzidas se utilizar estruturas de dados alternativas, como vectores e iteradores. Utilize-os !
 - Alocar memória: Sempre que possível, aloque memória só após saber quanta necessita.
 - Evite funções de risco: Ao utilizar funções para ler, copiar dados ou alocar/libertar memória, utilize bibliotecas que forneçam versões mais seguras que as funções standard;
 - Utilize as ferramentas: Avisos de compiladores no caso de potenciais buffer overflows. Ferramentas de análise estática para analisar o código fonte ou de análise dinâmica para examinar o estado do programa em execução.
 - Recuperação: Se o programa não poder continuar, tem que se garantir uma recuperação adequada. Nota: Trate as excepções com cuidado!