## セキュリティホールの種類

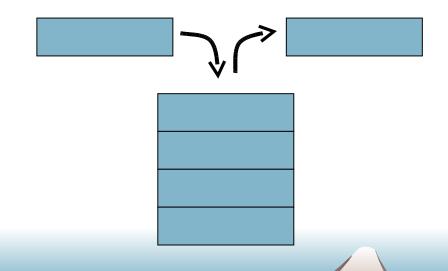
- ◆ 最近の流行は・・・・
  - Web でのサニタイジングの不備を突くもの
    - XSS(クロスサイトスクリプティング)
    - SQLインジェクション
  - スタックオーバーフローによるもの
    - 「リモートから任意のコードを実行できるアプリケーションの脆弱性」といえばだいたいこれ
  - 境界条件を利用したもの

# C言語での関数呼び出し

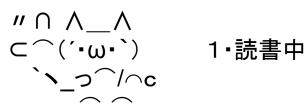
▶ 関数を呼び出すときは、現在のアドレスを「スタック」に積んでから関数のプログラムがある場所にジャンプする

### スタック

- ◆ スタック= 積み重ね・山
- ◆ データを記録する構造の一つで、上に重ねて 上から持っていく

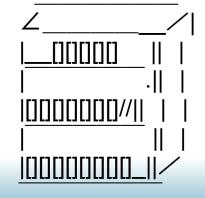


◆ 現実でのスタックの例



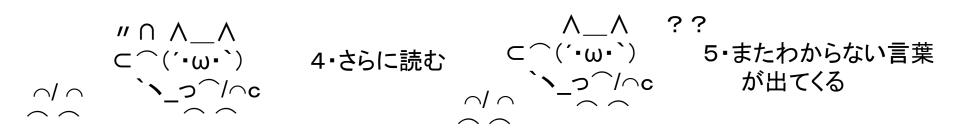


C ('·ω·') 2・わからない言葉が 出てくる

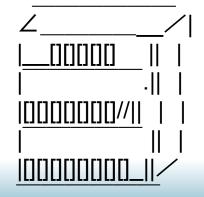


3・その本は置いて、 その言葉について書いてある本を読む

◆ 現実でのスタックの例







3・さらに今読んでた本を上に重ねて、 その言葉について書いてある本を読む



◆ 現実でのスタックの例

◆ 現実でのスタックの例

(·ω·`) 12·読んでいた本を返し、 

## C言語での関数呼び出し(再掲)

▶ 関数を呼び出すときは、現在のアドレスを「スタック」に積んでから関数のプログラムがある場所にジャンプする

## 関数呼び出しとスタック

- ▶ 関数呼び出しがされたとき、 スタックはどのようになっているか?
- ◆ローカル変数、呼び出しもとのフレームポインタ、呼び出し元アドレス(関数が終了したときに戻る先)が入っている

ローカル変数 : : 呼び出し元のFP 呼び出し元アドレス

◆問題が起こる代表的なコード

右の関数が呼ばれたときのスタック

name[0] name[1] : : name[15]

その他の変数

呼び出し元のFP

呼び出し元アドレス

#### ◆ さっきのコードをコンパイルしてみました

```
0x0040107a <main+42>: call 0x401086 <test>
:
0x00401086 <test+0>: push %ebp
0x00401087 <test+1>: mov %esp,%ebp
0x00401089 <test+3>: sub $0x28,%esp
0x0040108c <test+6>: lea 0xffffffe8(%ebp),%eax
0x0040108f <test+9>: mov %eax,0x4(%esp)
0x00401093 <test+13>: movl $0x402000,(%esp)
0x0040109a <test+20>: call 0x401150 <scanf>
0x0040109f <test+25>: leave
0x004010a0 <test+26>: ret
```

◆問題が起こる代表的なコード

0x00401089 <test+3>:

```
右の関数が呼ばれたときのスタック
int getbuf()
                                    name[0]
       char name[16];
                                    name[1]
       printf("Input your name: ");
       scanf("%s", name);
                                                      28byte分
                                    name[15]
       return 0;
                                  その他の変数
                                 呼び出し元のFP
         呼び出し元アドレス
                                   0x0040107a
```

sub

\$0x28,%esp

- ◆ 画面上では Input your name: と出ている
- ◆ ここでおもむろに16文字以上の名前を入れる と・・・・・

- ◆ vipvipvipvipvipvipvipvip[0x0040108c] (36byte)と入力
- ●呼び出し元アドレスが 書き換わる!!
- ◆この関数が終了した ときに意図せぬ場所に 飛んでいってしまう

name[0]='v'
name[1]='l'
:
:
:name[15]='v'

Ipvipvip....

Vipvip....

0x0040108c

呼び出し元アドレス ---

#### 悪用する場合・・・・

- ◆ もっと長いバッファがあるとして・・・
- ◆ 入力で直接プログラムをバッファに書き込む
- ◆ 呼び出し元アドレスを 0x22cc98 → バッファのアドレスにする
- ◆ 入力したプログラムが実行 されてしまう!

mov %ebp, sbp : (悪意のある プログラム) ..... 0x22cc98

呼び出し元アドレス ――

## 実際の場合には

- ◆シェルコード(シェルを呼び出す)や、スタートアップファイル書き換え、外部からプログラムをダウンロードして実行など
- ◆ 一旦乗っ取ってしまえばあとはどうとでも

#### まとめ

- ◆ノイマン式アーキテクチャはプログラムもデータもメモリ上で扱う
- ◆ ただのデータ入力をさせたつもりで、プログラムを書き込まれてしまう
- ◆ 不用意なバッファ・関数の使用がセキュリティホールを作る

### おまけ

- ◆ これってOS・CPUとかで防げないの?
  - 最近のOSでは対策もいくつかある
    - OpenBSD / Solaris
      - W^X:書き込めるセグメントにあるプログラムは実行しない (実行しようとすると例外で落ちる)
  - もともとCPUにはメモリ保護機能がある、保護が 甘いだけ
    - AMD64 / Sparc には W^X と同じ事を CPU レベルで やる機能もある
  - ただ互換性に問題がある、一部のアプリケーションは動かなくなってしまう(例:動的にコードを生成するアプリ・難解読化コード等)

## おまけ プロセスの構造、CPUのメモリ保護

- ◆ OSによるが、4つの部分に分けられている
- ◆コード部は読み込み専用
  - 普通にコード部を書き換えようと してもうまくいかない

コード部
データ部
ヒープ部
スタック部