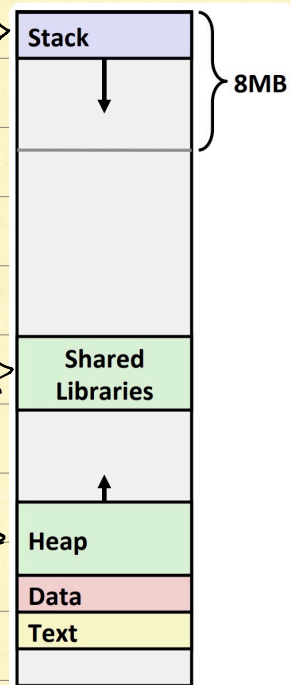
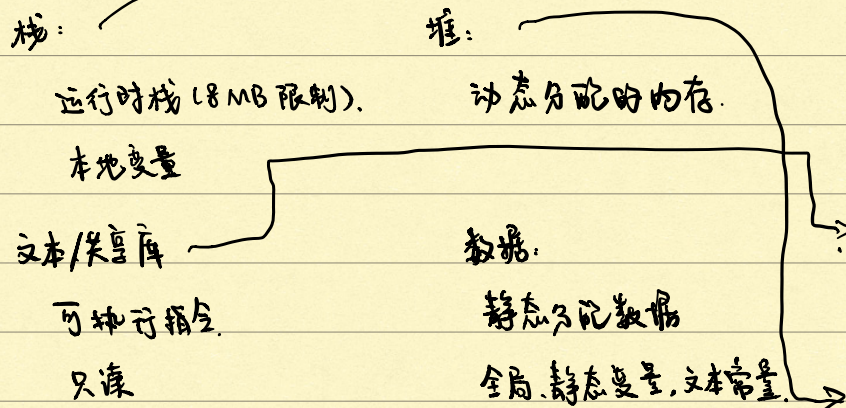


Advanced Topics (进阶主题).

x86-64 内存布局:

目前只有 47 位可用, 128TB, $0 \times 7 \text{FFFFFFFFFFFFFF}$

内存结构:



程序分配案例:

```
char big_array[1L<<24]; /* 16 MB */
char huge_array[1L<<31]; /* 2 GB */

int global = 0;

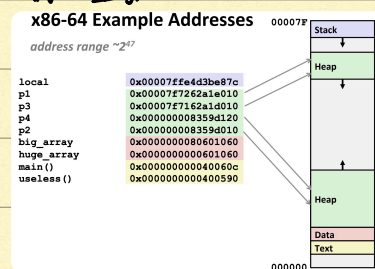
int useless() { return 0; }

int main ()
{
    void *p1, *p2, *p3, *p4;
    int local = 0;
    p1 = malloc(1L << 28); /* 256 MB */
    p2 = malloc(1L << 8); /* 256 B */
    p3 = malloc(1L << 32); /* 4 GB */
    p4 = malloc(1L << 8); /* 256 B */
    /* Some print statements ... */
}
```

注: 分配堆中的数据, 较大的被分配

了接近栈的位置, 小的被分配到了接近全局变量

的位置。



注: 堆会从而
偏向中间分配。

缓冲溢出问题: 容易造成极大的安全隐患。

- 代码注入攻击。

使用想要的字符填充缓冲区, 这些字符可被编译为可执行指令。

缓冲溢出相关研究.

缓冲溢出的BUG可以导致受害机执行攻击者的目标代码

蠕虫:

- 可独立运行
- 可以由本机独立繁殖至其他电脑上

病毒

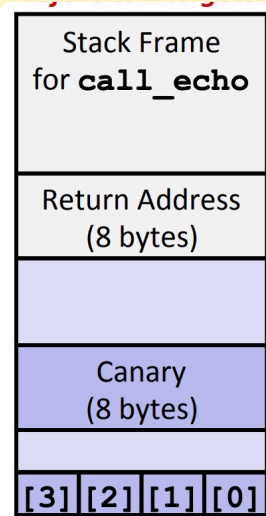
- 将自己植入其他程序
- 不可独立运行.

防止攻击手段

- ① 使用fgets替代gets. (规定长度)
- ② 系统级防护 (1: 栈随机化ASLR): 使攻击者无法预测 (2: 检测堆栈是否可执行.

(3: Canary(金丝雀)防护: 在栈上放置标记位, 离开函数时进行检测, 若被污染则报警.

示例:



基于返回的程序攻击. (ROP: Return-Oriented Program attack)

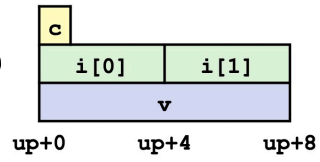
核心思想: 使用现有的代码, 并且调用程序片段来实现想要的效果.

* 无法攻击金丝雀的防护.

联合体(union):

根据最大的成员配内存 (只有一个被使用)

```
union U1 {  
    char c;  
    int i[2];  
    double v;  
} *up;
```



```
struct S1 {  
    char c;  
    int i[2];  
    double v;  
} *sp;
```

