



汇编

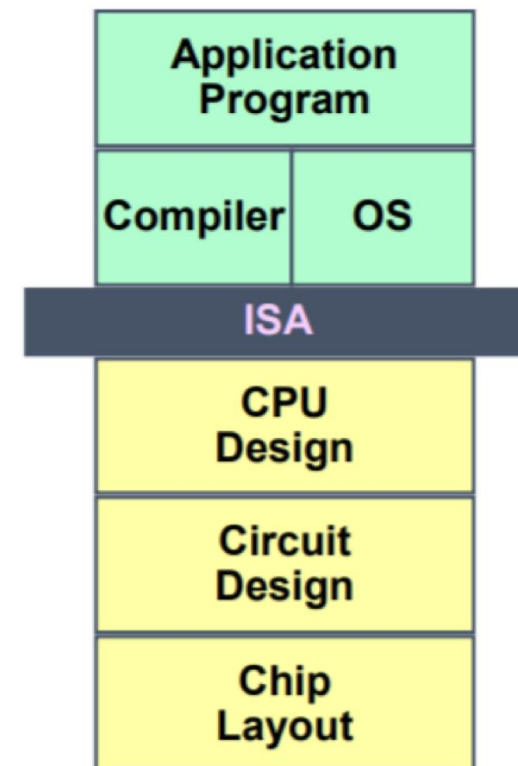
计算机系统导论 讨论班 @ 北京大学

向星雨

9/21/22, 9/28/22, 10/4/22

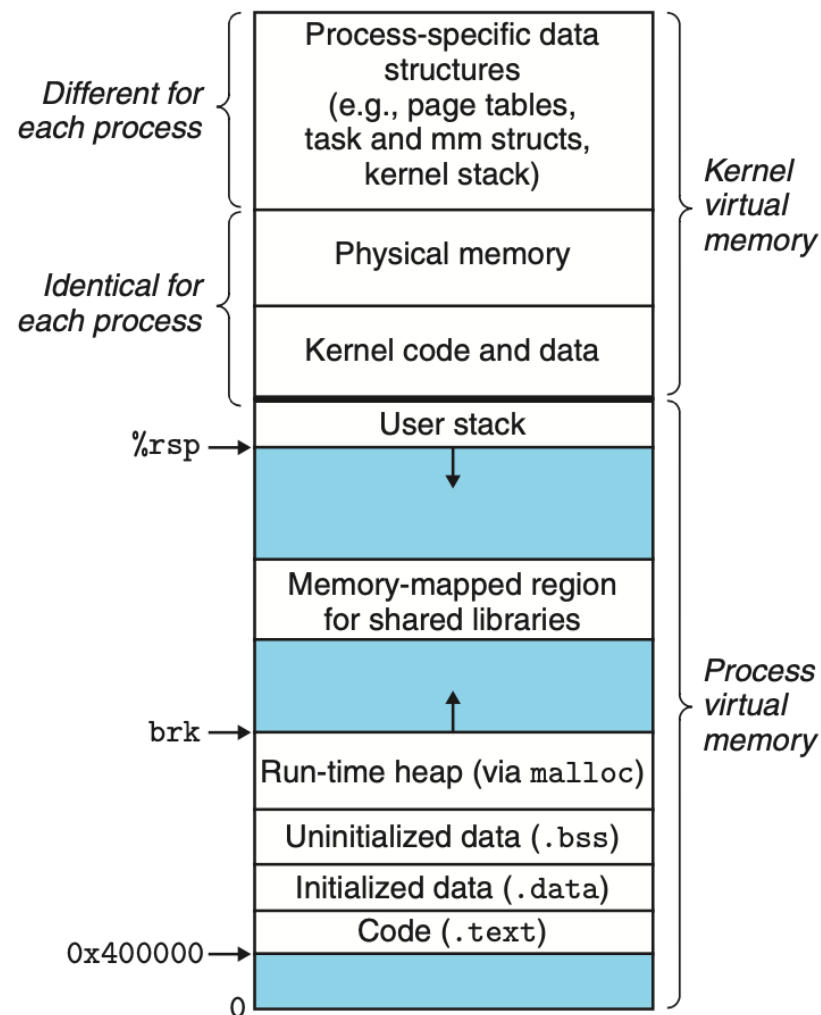
数据

指令集架构



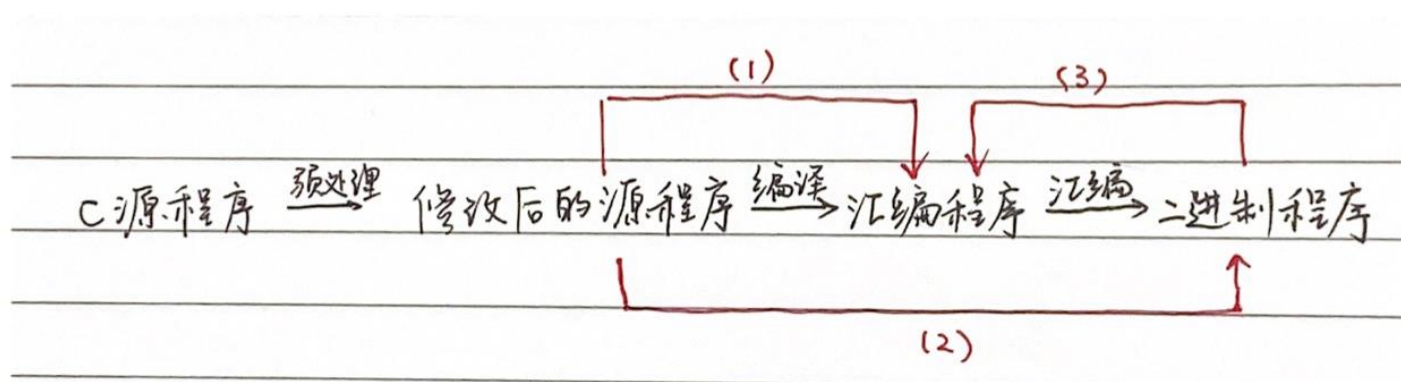
虚拟地址空间

- 每个 进程 享有同样的虚拟地址空间



工具链

- (1) gcc [-O] -S <file> [-o]
- (2) gcc [-O] -c <file> [-o]
- (3) objdump -d <file> (> ...)
- gdb and bomblab



编译器优化



助教 李翰禹

再具体解释一下优化等级的问题

- O0是几乎所有优化都不做

- O或者-O1是做一部分优化

- Og是-O1优化去除会影响调试器正常工作的优化

- O2是-O1不考虑时间和空间的权衡的情况下做更多优化

- O3是-O2基础上做更多优化，比如一些向量化和循环展开的优化

- Os是-O2优化去除会增加目标代码长度的优化

- Ofast是无视严格标准的优化

数据的格式

C declaration	Intel data type	Assembly-code suffix	Size (bytes)
char	Byte	b	1
short	Word	w	2
int	Double word	l	4
long	Quad word	q	8
char *	Quad word	q	8
float	Single precision	s	4
double	Double precision	l	8

Figure 3.1 Sizes of C data types in x86-64. With a 64-bit machine, pointers are 8 bytes long.

- 关于浮点数

整数寄存器

- 存储整型数据和指针
- 各寄存器的功能

63	31	15	7	0	
%rax	%eax	%ax	%al		Return value
%rbx	%ebx	%bx	%bl		Callee saved
%rcx	%ecx	%cx	%cl		4th argument
%rdx	%edx	%dx	%dl		3rd argument
%rsi	%esi	%si	%sil		2nd argument
%rdi	%edi	%di	%dil		1st argument
%rbp	%ebp	%bp	%bpl		Callee saved
%rsp	%esp	%sp	%spl		Stack pointer
%r8	%r8d	%r8w	%r8b		5th argument
%r9	%r9d	%r9w	%r9b		6th argument
%r10	%r10d	%r10w	%r10b		Caller saved
%r11	%r11d	%r11w	%r11b		Caller saved
%r12	%r12d	%r12w	%r12b		Callee saved
%r13	%r13d	%r13w	%r13b		Callee saved
%r14	%r14d	%r14w	%r14b		Callee saved
%r15	%r15d	%r15w	%r15b		Callee saved

Figure 3.2 Integer registers. The low-order portions of all 16 registers can be accessed as byte, word (16-bit), double word (32-bit), and quad word (64-bit) quantities.

非运算操作

- 操作数 (operand) 的分类
- 种类
 - 访问 / 寻址
 - 传送 mov
 - 栈操作 push, pop

运算

- 取地址操作 `lea`
- 运算
 - 一元运算 `inc`, `dec`, `neg`, `not`
 - 二元运算 `add`, `sub`, `imul`, `xor`, `or`, `and`
 - 移位运算 `sar`, `shl`, `sar`, `shr`
 - 同时适用于无符号和补码

控制

条件码

- 条件码都只有一个 bit
- 描述 **最近** 的运算的属性

条件码的设置

- 算术运算 (+-*/ , neg, not) 很好理解, 直接看结果
- 逻辑运算 (xor, or, and)
 - 进位 CF、溢出 OF 一定置 0, 零标志 ZF、符号标志 SF 看结果
- 移位运算
 - 进位 CF 设置为最后一个被移出的位; 溢出 OF 置为 0; ZF、SF 看结果。
- inc, dec
 - 不会改变进位标志
- cmp (-) 与 test (&)
- (testq %rax, %rax) = (cmpq \$0, %rax)

条件码的使用

- **set 指令**
 - 目的是寄存器最低 **byte** 或内存中的一个 **byte**
- **jmp 指令**
 - 条件跳转只能是直接的
 - `jmp %rax` 与 `jmp *(%rax)`
- 结合 `cmp` 和 `test`

Instruction	Synonym	Jump condition	Description
<code>jmp Label</code>		1	Direct jump
<code>jmp *Operand</code>		1	Indirect jump
<code>jz Label</code>	<code>jz</code>	ZF	Equal / zero
<code>jne Label</code>	<code>jnz</code>	\sim ZF	Not equal / not zero
<code>js Label</code>		SF	Negative
<code>jns Label</code>		\sim SF	Nonnegative
<code>jg Label</code>	<code>jnle</code>	\sim (SF ^ OF) & \sim ZF	Greater (signed >)
<code>jge Label</code>	<code>jnl</code>	\sim (SF ^ OF)	Greater or equal (signed >=)
<code>jl Label</code>	<code>jnge</code>	SF ^ OF	Less (signed <)
<code>jle Label</code>	<code>jng</code>	(SF ^ OF) ZF	Less or equal (signed <=)
<code>ja Label</code>	<code>jnbe</code>	\sim CF & \sim ZF	Above (unsigned >)
<code>jae Label</code>	<code>jnb</code>	\sim CF	Above or equal (unsigned >=)
<code>jb Label</code>	<code>jnae</code>	CF	Below (unsigned <)
<code>jbe Label</code>	<code>jna</code>	CF ZF	Below or equal (unsigned <=)

条件传送

- `cmov` 指令
 - `dest` 只能是寄存器
 - 不能传送单字节
- 与条件控制的对比
 - 适用情况更少
 - 有时 性能更好

$v = test_expr ? then_expr : else_expr;$

```
v  = then_expr;  
ve = else_expr;  
t  = test_expr;  
if (!t) v = ve;
```

循环：do-while, while, for, switch

控制语句

- `break` / `continue`
- 手动添加 `label` 和 `goto`
- 编译优化

函数调用

控制转移

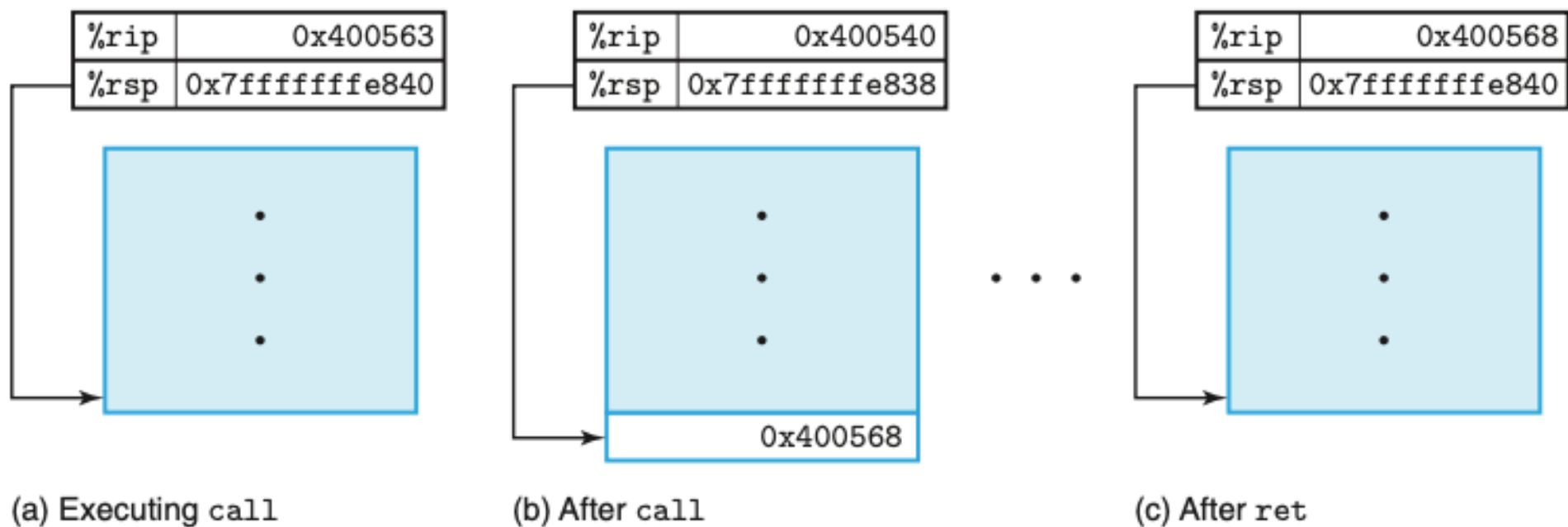


Figure 3.26 Illustration of `call` and `ret` functions. The `call` instruction transfers control to the start of a function, while the `ret` instruction returns back to the instruction following the call.

控制转移

```

    Disassembly of leaf(long y)
    y in %rdi
1   0000000000400540 <leaf>:
2       400540:  48 8d 47 02          lea    0x2(%rdi),%rax    L1: z+2
3       400544:  c3                  retq                    L2: Return

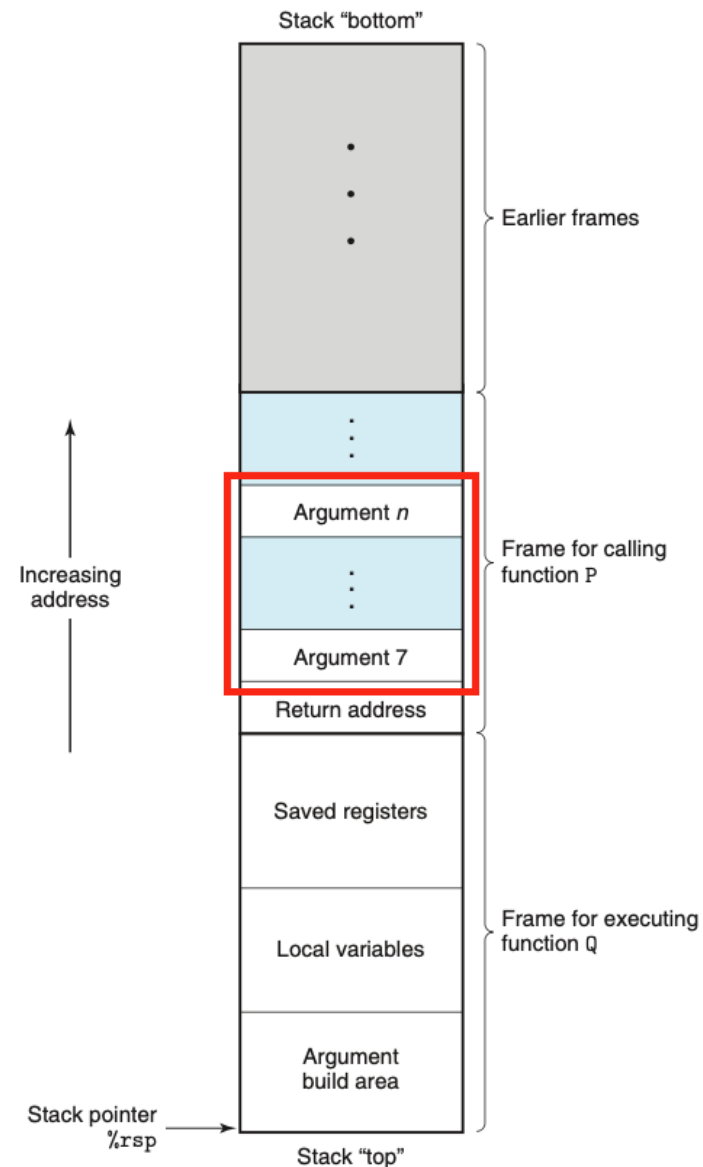
4   0000000000400545 <top>:
    Disassembly of top(long x)
    x in %rdi
5       400545:  48 83 ef 05          sub    $0x5,%rdi        T1: x-5
6       400549:  e8 f2 ff ff ff      callq  400540 <leaf>     T2: Call leaf(x-5)
7       40054e:  48 01 c0             add    %rax,%rax         T3: Double result
8       400551:  c3                  retq                    T4: Return

    . . .
    Call to top from function main
9       40055b:  e8 e5 ff ff ff      callq  400545 <top>     M1: Call top(100)
10      400560:  48 89 c2             mov    %rax,%rdx        M2: Resume
```

数据传送

- 前六个到寄存器 `%rdi %rsi %rdx %rcx %r8 %r9`
- 后面的存在栈中
- 返回值永远在 `%rax`

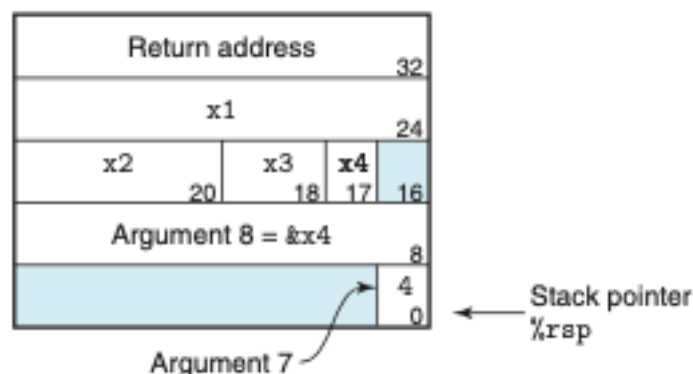
Operand size (bits)	Argument number					
	1	2	3	4	5	6
64	<code>%rdi</code>	<code>%rsi</code>	<code>%rdx</code>	<code>%rcx</code>	<code>%r8</code>	<code>%r9</code>
32	<code>%edi</code>	<code>%esi</code>	<code>%edx</code>	<code>%ecx</code>	<code>%r8d</code>	<code>%r9d</code>
16	<code>%di</code>	<code>%si</code>	<code>%dx</code>	<code>%cx</code>	<code>%r8w</code>	<code>%r9w</code>
8	<code>%dil</code>	<code>%sil</code>	<code>%dl</code>	<code>%cl</code>	<code>%r8b</code>	<code>%r9b</code>



数据传送

(a) C code for calling function

```
long call_proc()
{
    long x1 = 1; int x2 = 2;
    short x3 = 3; char x4 = 4;
    proc(x1, &x1, x2, &x2, x3, &x3, x4, &x4);
    return (x1+x2)*(x3-x4);
}
```



(b) Generated assembly code

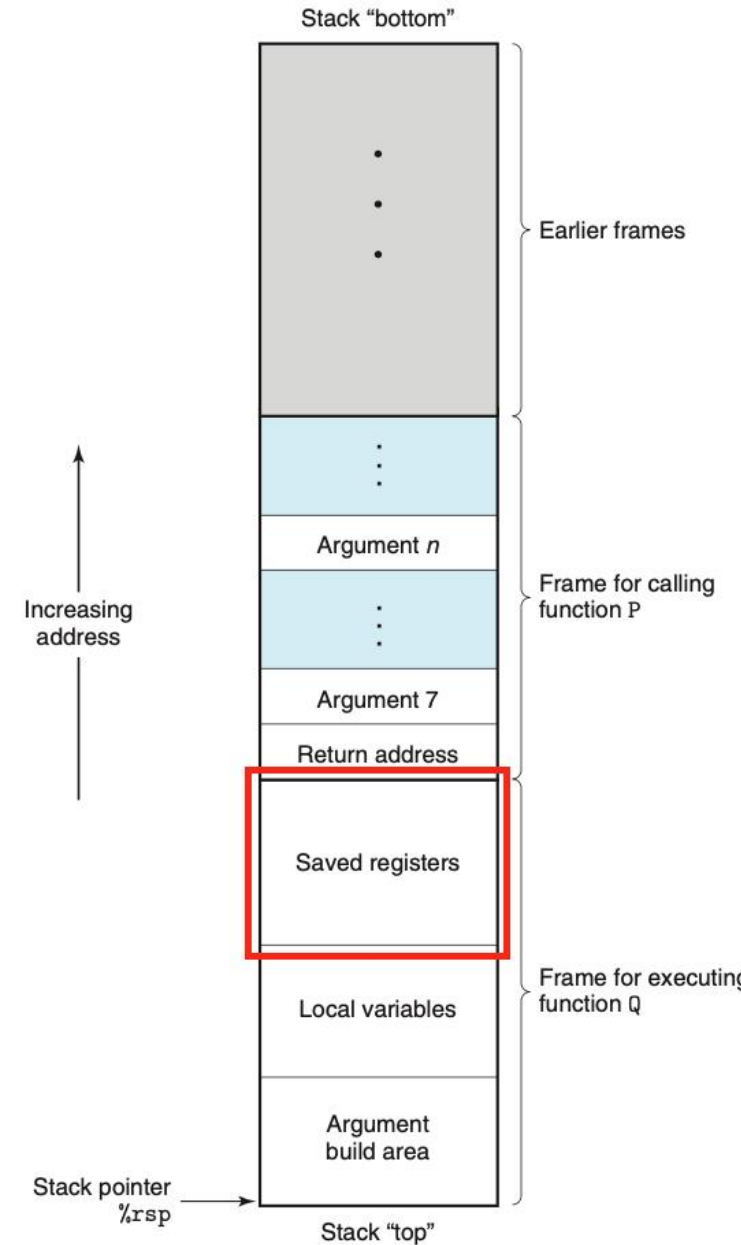
```
long call_proc()
1  call_proc:
    Set up arguments to proc
2      subq    $32, %rsp           Allocate 32-byte stack frame
3      movq    $1, 24(%rsp)       Store 1 in &x1
4      movl    $2, 20(%rsp)       Store 2 in &x2
5      movw    $3, 18(%rsp)       Store 3 in &x3
6      movb    $4, 17(%rsp)       Store 4 in &x4
7      leaq    17(%rsp), %rax      Create &x4
8      movq    %rax, 8(%rsp)       Store &x4 as argument 8
9      movl    $4, (%rsp)         Store 4 as argument 7
10     leaq    18(%rsp), %r9       Pass &x3 as argument 6
11     movl    $3, %r8d           Pass 3 as argument 5
12     leaq    20(%rsp), %rcx      Pass &x2 as argument 4
13     movl    $2, %edx           Pass 2 as argument 3
14     leaq    24(%rsp), %rsi      Pass &x1 as argument 2
15     movl    $1, %edi           Pass 1 as argument 1
    Call proc
16     call    proc
```

栈指针对齐

- 在 `call` 之前 `%rsp` 对齐到 16 的倍数
- 将返回地址压栈后, 进入新函数时 $\%rsp \equiv 8 \pmod{16}$

Caller-saved / callee-saved

- callee-saved
 - %rbx, %rbp, %r12-%r15
- 其他（包括传参数的寄存器）： caller-saved



数据结构

C 语言指针

- 指针有值，代表某个内存地址
- 指针有类型，表示以什么方式解释这块内存的数据
 - `void *` 表示通用指针
- 指针的类型和它的值无关
 - 可以通过指针类型（强制）转换使得同一个指针指向的内存区域被解读为不同类型
- `&lvalue` 用于取指针，`*ptr` 用于取值

指针运算

多重指针

函数指针

高维数组

变长数组

指针阅读

- `int (*(*vtable)[])();`
- 先定位变量名
- 之后向右阅读，直到右括号，确定其类型（是否是数组）
- 再向左阅读，直到左括号，确定其内容类型
- 之后跳出这个括号，再执行
- 右侧并列的括号可能是函数

struct

- 一个 struct 中不同子变量在内存中几乎相邻（对齐可能会影响）
- 可利用 struct 地址 + 偏移来访问子变量
- C 语言中定义 struct T 类型变量时需要写全 struct T
 - 除非使用 typedef

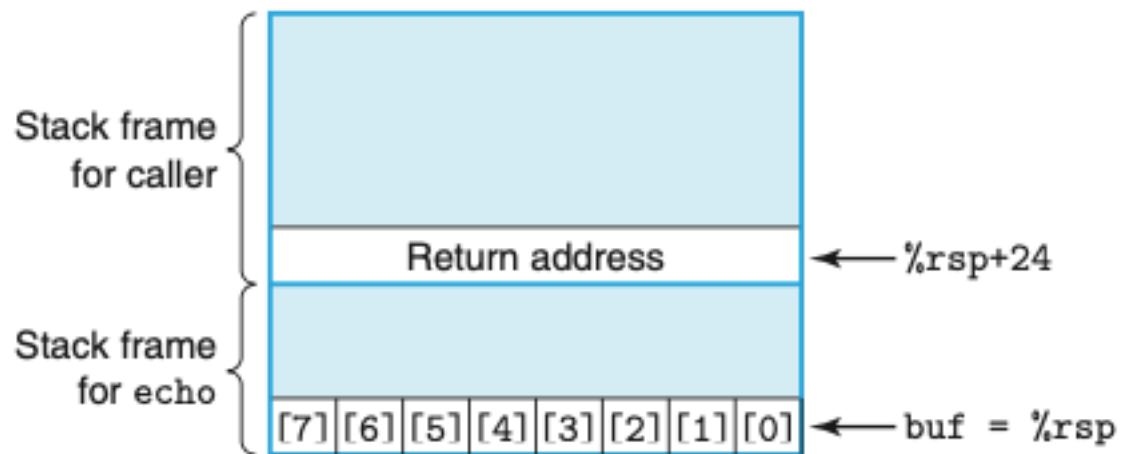
union

- 所有子变量在内存中起始位置相同
 - 通常情况下各个子变量是互斥的（不会同时被用到）
- union 的大小是所有子变量大小的最大值
- 可用于同位级表示的互转
 - **注意大小端！**
 - 还有一种方法是指针类型转换

struct 与 union 对齐

缓冲区溢出攻击

- 最基本的形式：覆盖返回地址



Characters typed	Additional corrupted state
0-7	None
9-23	Unused stack space
24-31	Return address
32+	Saved state in caller

防御

- 栈随机化 / 基址随机化 (PIE) \subseteq ASLR (地址空间随机化)
- Canary
 - https://en.wiktionary.org/wiki/canary_in_a_coal_mine
 - %fs:0x28
- NX (No-eXecute)