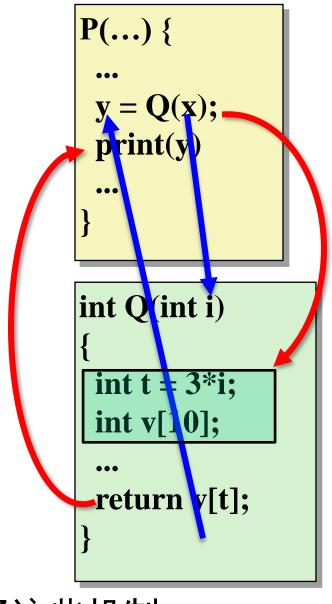
程序的机器级表示皿:过程

教师:郑贵滨 计算机科学与技术学院 哈尔滨工业大学

过程的机制

- 传递控制
 - 调用: 转到过程代码的起始处
 - 结束:回到返回点
- 传递数据
 - 过程参数
 - 返回值
- 内存管理
 - 过程运行期间申请
 - 返回时解除分配
- 该机制全部由机器指令实现
- x86-64 过程的实现只是使用了这些机制



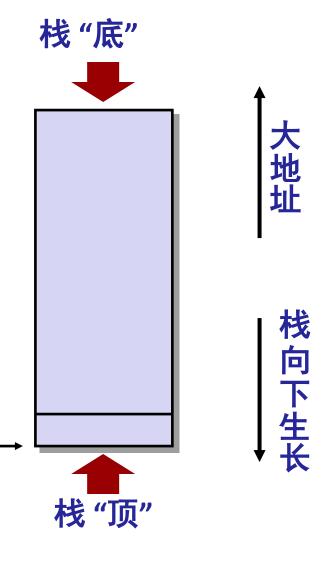
主要内容

- ■过程
 - 栈结构
 - ■调用约定
 - 传递控制
 - 传递数据
 - 管理局部数据
 - 递归

x86-64 栈

- 使用栈规则管理的内存区域
- 向低地址方向生长
- 栈指针:寄存器%rsp
 - 保存 栈 "顶"元素的地址

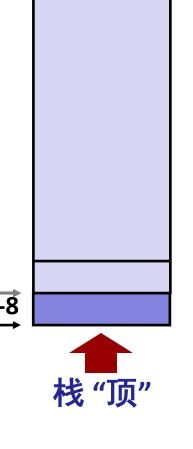
栈 指针: %rsp



x86-64 入栈指令: push

- 入栈指令 pushq
 - 格式: pushq Src
 - 从Src取操作数
 - 将%rsp减8
 - 将操作数写到%rsp指向的地址

栈指针%rsp



栈 "底"

大地址

栈向下生长

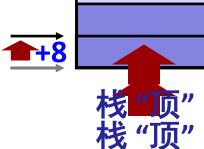
x86-64 出栈指令: pop

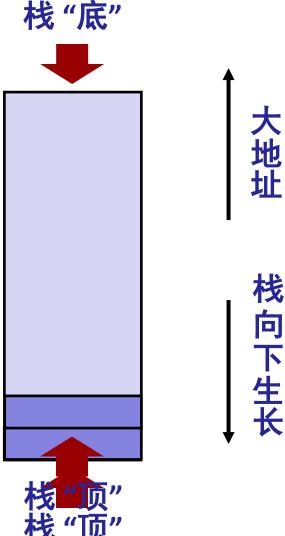
- 出栈指令 popq
 - 格式:

popq Dst

- 从%rsp中保存的地址值读取数值
- 将 %rsp加 8
- 将数值保存到Dst (必须是寄存器)

栈指针%rsp





主要内容

- ■过程
 - 栈结构
 - ■调用约定
 - 传递控制
 - 传递数据
 - 管理局部数据
 - 递归与指针的解释

代码示例

```
void multstore (long x, long y, long *dest) {
   long t = mult2(x, y);
   *dest = t;
}
```

```
      0000000000000400540 <multstore>:

      400540: push %rbx
      # Save %rbx

      400541: mov %rdx,%rbx
      # Save dest

      400544: callq 400550 <mult2>
      # mult2(x,y)

      400549: mov %rax,(%rbx)
      # Save at dest

      40054c: pop %rbx
      # Restore %rbx

      40054d: retq
      # return
```

```
long mult2(long a, long b)
{
  long s = a * b;
  return s;
}
```

```
0000000000400550 <mult2>:
400550: mov %rdi,%rax# a
400553: imul %rsi,%rax# a * b
400557: retq # return
```

过程控制流

- 栈: 支持过程的调用、返回
- 过程调用

```
call func_label
```

- 返回地址入栈(Push)
- 跳转到func_label (函数名字就是函数代码段的起始地址)
- 返回地址:
 - 紧随call指令的下一条指令的地址 (考虑PC——RIP的含义)
- 过程返回

ret

- 从栈中弹出返回地址(pop)
- 跳转到返回地址

控制流—1/4

0000000000400540 <multstore>:

400544: callq 400550 <mult2>,

400549: mov %rax,(%rbx)

0x1300x128

0x120

%rsp 0x120

%rip 0x400544

0000000000400550 <mult2>:

400550: mov %rdi,%rax

400557: retq

控制流 —2/4

0000000000400540 <multstore>:

400544: callq 400550 <mult2>

400549: mov %rax,(%rbx)

0x1300x1280x120

0x118 0x400549

%rsp |0x118

%rip 0x400550

0000000000400550 <mult2>:

400550: mov %rdi,%rax ∠

400557: retq

控制流 —3/4

```
0000000000400540 <multstore>:
400544: callq 400550 <mult2>
400549: mov %rax,(%rbx)
0000000000400550 <mult2>:
400550: mov %rdi,%rax
400557: retq 2
```

```
0x130
0x128
0x120
0x118 0x400549
     0x118
%rsp
%rip 0x400557
```

控制流 —4/4

0000000000400540 <multstore>:

400544: callq 400550 <mult2>

400549: mov %rax,(%rbx)

0x1300x1280x120

%rsp

0x120

%rip 0x400549

0000000000400550 <mult2>:

400550: mov %rdi,%rax

400557: retq

主要内容

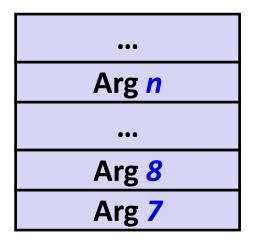
- ■过程
 - 栈结构
 - ■调用约定
 - 传递控制
 - 传递数据
 - 管理局部数据
 - 递归与指针的解释

过程数据流

- ■参数传递
 - 前6个参数用寄存器

%rdi	Arg 1
%rsi	Arg 2
%rdx	Arg 3
%rcx	Arg 4
%r8	Arg 5
%r9	Arg 6

■ 其余参数用栈(注意顺序)



■ 返回值



■ 局部变量: 仅在需要 时申请栈空间

数据流示例

```
void multstore (long x, long y, long *dest) {
   long t = mult2(x, y);
   *dest = t;
}
```

```
00000000000400540 <multstore>:

# x in %rdi, y in %rsi, dest in %rdx
...

400541: mov %rdx,%rbx # Save dest
400544: callq 400550 <mult2> # mult2(x,y)

# t in %rax
400549: mov %rax,(%rbx) # Save at dest
...
```

```
long mult2 (long a, long b)
{
  long s = a * b;
  return s;
}
```

```
00000000000400550 <mult2>:

# a in %rdi, b in %rsi

400550: mov %rdi,%rax # a

400553: imul %rsi,%rax # a * b

# s in %rax

400557: retq # return
```

主要内容

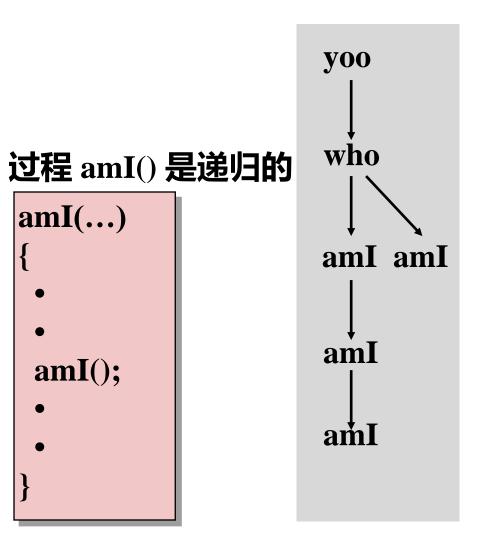
- ■过程
 - 栈结构
 - ■调用约定
 - 传递控制
 - 传递数据
 - 管理局部数据
 - 递归

基于栈的语言

- 支持递归的语言
 - C、Pascal、Java
 - 代码必须可重入"Reentrant"
 - 单个过程有多个并发实例(simultaneous instantiations)
 - 需要保存每个实例的状态
 - 参数
 - 局部变量
 - 返回地址
- 栈的使用原则
 - 有限时间内,保存给定程序的状态:从调用的发生到返回
 - 被调用者先于调用者返回

调用链示例

调用链示例



栈帧

- ■内容
 - 返回信息
 - 局部存储(如需要)
 - 临时空间(如需要)
- 管理
 - 进入过程时申请空间
 - 生成代码——构建栈帧
 - 包括call指令产生的push操作
 - 当返回时解除申请
 - 结束代码——清理栈帧
 - 包括ret指令产生的pop操作

Previous Frame

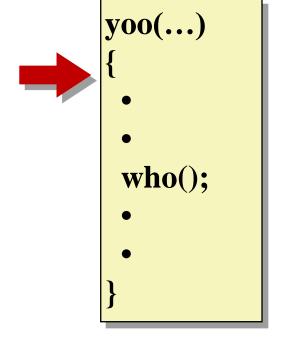
帧指针: %rbp —— (可选)

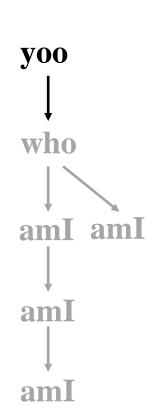
Frame for

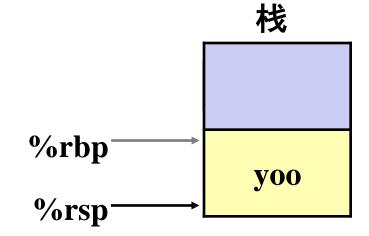


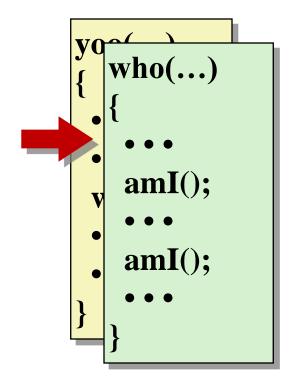


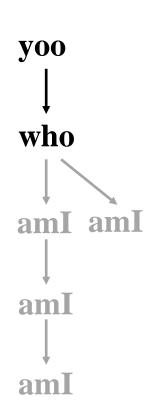
proc

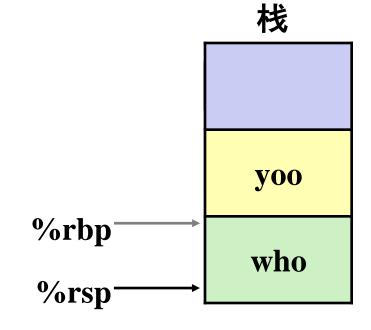




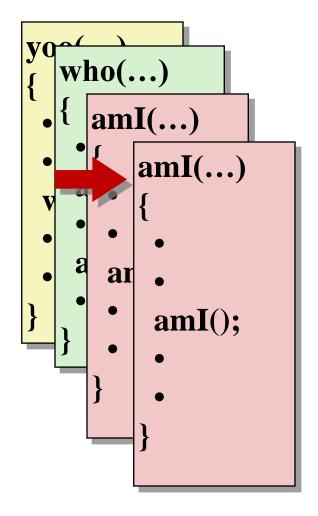


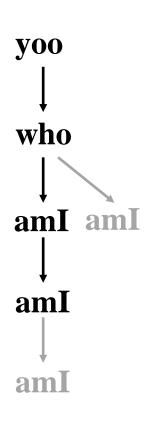


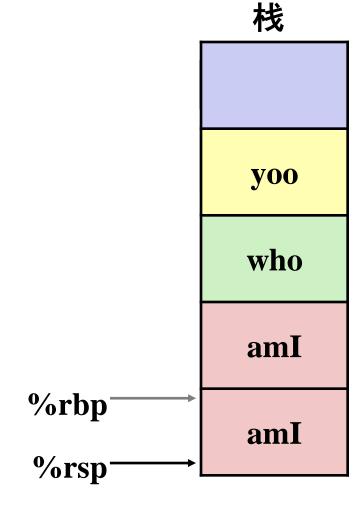




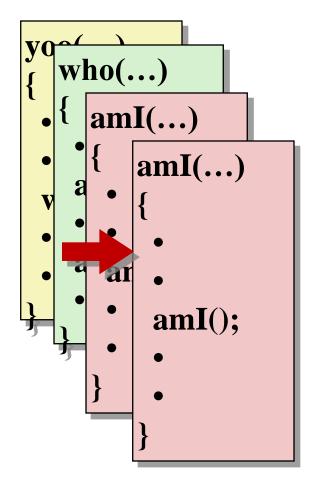
栈 栈帧示例 yoo who(...) yoo amI(...) who who amI amI %rbp amI amI(); %rsp amI amI

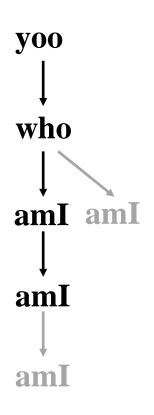


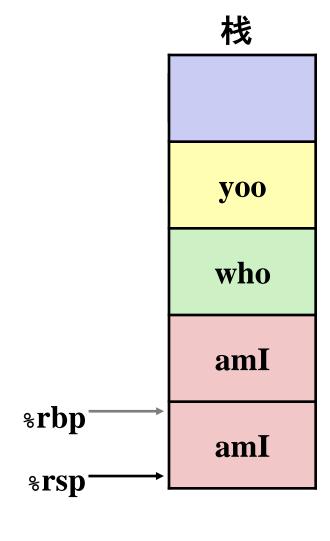


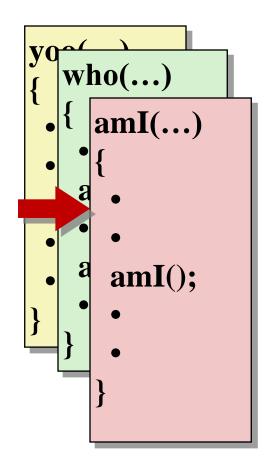


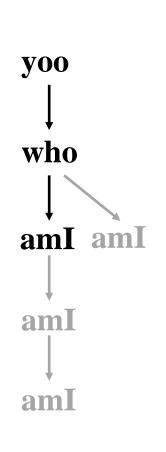
栈 栈帧示例 **y00** who(...) **y00** amI(...) who amI(...) who amI(...) amI amI amI 21 amI an amI amI(); amI %rbp amI %rsp

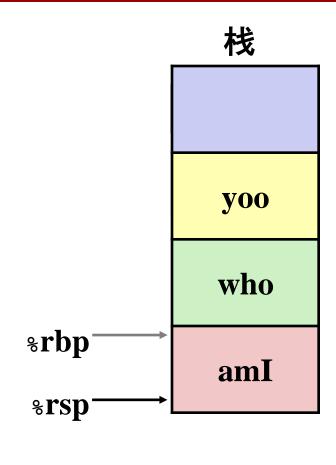


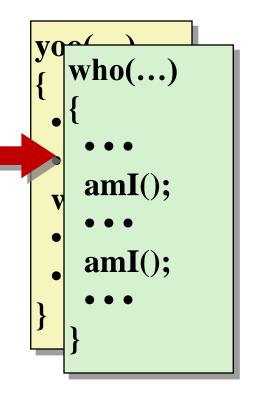


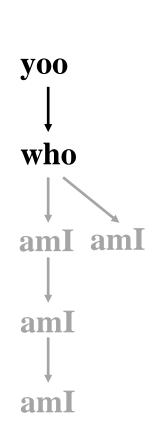


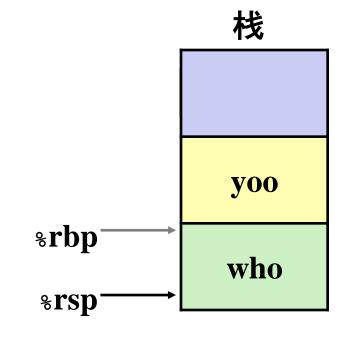


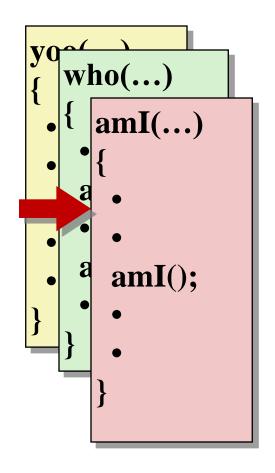


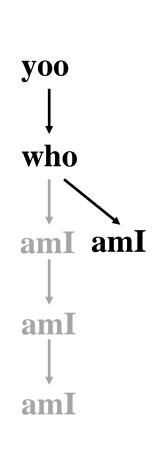


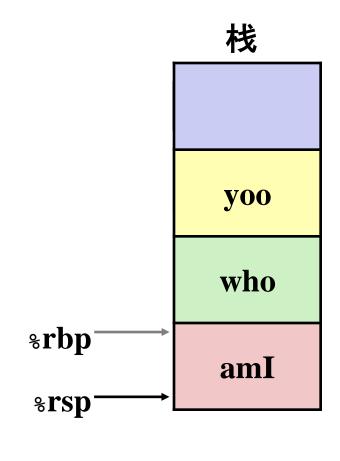


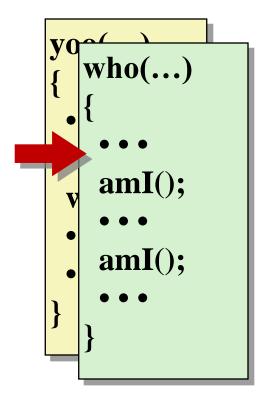


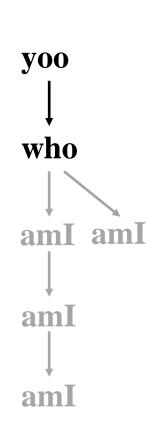


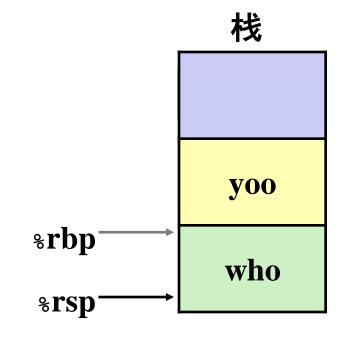


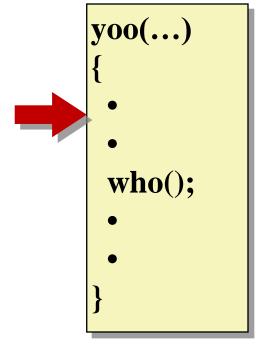


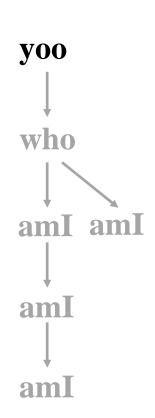


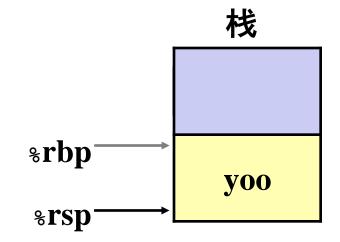












大地址

x86-64/Linux 栈帧

- ■调用者栈帧
 - "参数建立": 函数调用所需参数入栈
 - 返回地址
 - 由call指令压入栈
- 当前栈帧
 - 旧栈帧指针 (可选)
 - 保存的寄存器内容
 - 局部变量 如果不能用寄存器实现,则 在栈中实现。
 - "参数建立": 把即将调用的 函数所需参数入栈。

用 者栈 参数(序号 帧 7+的参数 返回地址 Old %rbp 栈帧指针%rbp (可选) 保存的 寄存器 · 前 局部变量 栈 帧 参数构建 (可选) 栈指针%rsp 小地址

函数实例: incr

```
long incr(long *p, long val) {
    long x = *p;
    long y = x + val;
    *p = y;
    return x;
}
```

```
incr:
movq (%rdi), %rax
addq %rax, %rsi
movq %rsi, (%rdi)
ret
```

寄存器	用途
%rdi	参数 p
%rsi	参数 val, y
%rax	x, 返回值

用寄存器实现局部变量x 没有单独实现C函数中的局部变量 y

函数调用的栈结构实例: 1/5

```
long call_incr() {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return v1+v2;
}
```

```
起始的栈结构
...
返回地址 %rsp
```

```
call_incr:
subq $16, %rsp
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
leaq 8(%rsp), %rdi
call incr
addq 8(%rsp), %rax
addq $16, %rsp
ret
```

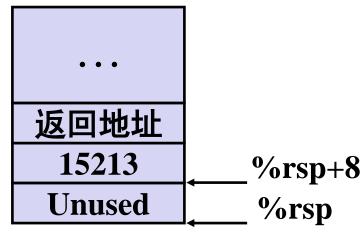
栈结构 <u>返回地址</u> 15213 %rsp+8 Unused %rsp

函数调用的栈结构实例: 2/5

```
long call_incr() {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return v1+v2;
}
```

```
call_incr:
subq $16, %rsp
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
leaq 8(%rsp), %rdi
call incr
 addq 8(%rsp), %rax
addq $16, %rsp
ret
```

栈结构



寄存器	用途
%rdi	&v1
%rsi	3000

函数调用的栈结构实例: 3/5

```
long call_incr() {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return v1+v2;
}
```

```
call_incr:
subq $16, %rsp
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
leaq 8(%rsp), %rdi
call incr
addq 8(%rsp), %rax
addq $16, %rsp
ret
```

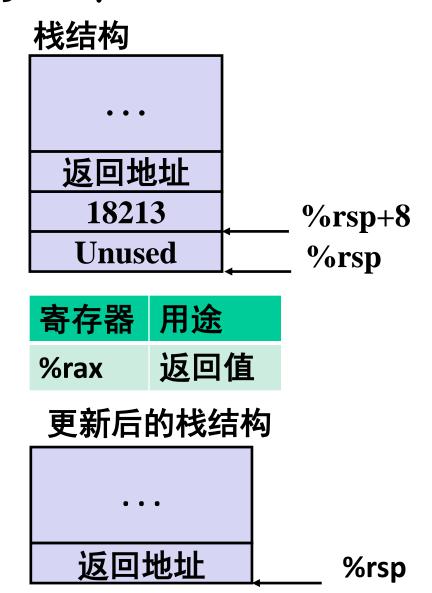
栈结构 返回地址 18213 — %rsp+8 Unused — %rsp

寄存器	用途
%rdi	&v1
%rsi	3000

函数调用的栈结构实例: 4/5

```
long call_incr() {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return v1+v2;
}
```

```
call_incr:
subq $16, %rsp
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
leaq 8(%rsp), %rdi
 call incr
 addq 8(%rsp), %rax
 addq $16, %rsp
ret
```



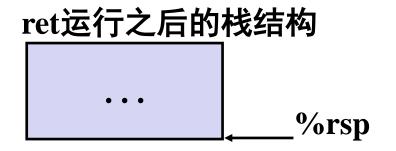
函数调用的栈结构实例: 5/5

```
long call_incr() {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return v1+v2;
}
```

```
call_incr:
subq $16, %rsp
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
leaq 8(%rsp), %rdi
 call incr
 addq 8(%rsp), %rax
 addq $16, %rsp
ret
```

```
更新后的栈结构
...
返回地址 %rsp
```





寄存器保存约定

- 当过程 yoo调用who时:
 - yoo是调用者(caller)
 - who是被调用者(callee)
- 寄存器能否用于临时存储?

```
yoo:

movq $15213, %rdx
call who
addq %rdx, %rax
...
ret
```

```
who:
...
subq $18213, %rdx
...
ret
```

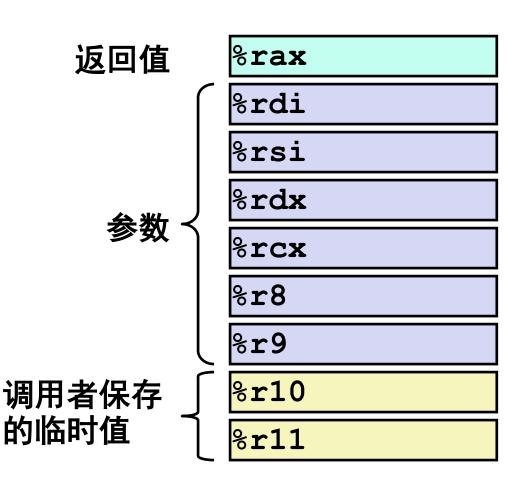
- 寄存器%rdx的内容被 who覆盖写了
- 这样会有问题,如果解决?
 - 需要调用者(caller)和被调用者(callee)之间的协调

寄存器保存约定

- 当过程 yoo调用who时:
 - yoo是调用者(caller)
 - who是被调用者(callee)
- 寄存器能否用于临时存储?
- 约定——谁来保存的问题
 - 调用者保存"Caller Saved"
 - 调用者在调用前,在它的栈帧中保存临时值(寄存器)
 - 被调用者保存"Callee Saved"
 - •被调用者要先在自己的栈帧中保存,然后再使用(寄存器)
 - 返回到调用者之前,恢复这些保存的值

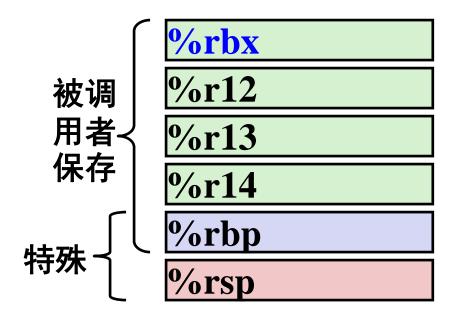
x86-64 Linux的寄存器用法#1

- %rax
 - 返回值
 - 调用者保存
 - 被调用过程可修改
- %rdi, ..., %r9
 - 传递函数参数
 - 调用者保存
 - 被调用过程可修改
- %r10, %r11
 - 调用者保存
 - 被调用过程可修改



x86-64 Linux的寄存器用法#2

- %rbx, %r12, %r13, %r14
 - 被调用者保存并恢复
- %rbp
 - 被调用者保存并恢复
 - 可用作栈帧指针
- %rsp
 - 被调用者保存的特殊形式
 - 在离开过程时,恢复为原始值(CALL之前的值)

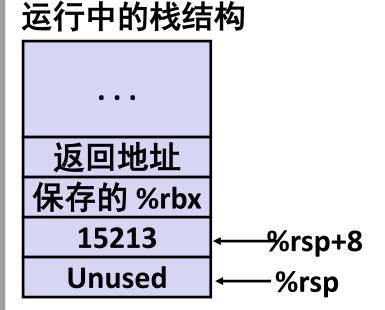


被调用者保存——实例#1

```
long call_incr2(long x) {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return x+v2;
}
```

```
起始的栈结构
...
返回地址 ── %rsp
```

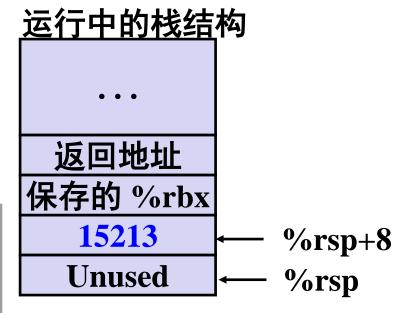
```
call_incr2:
 pushq %rbx
subq $16, %rsp
movq %rdi, %rbx
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
 leaq 8(%rsp), %rdi
 call incr
 addq %rbx, %rax
 addq $16, %rsp
       %rbx
 popq
 ret
```



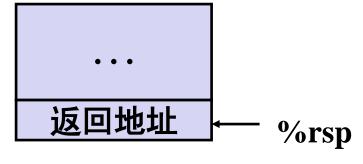
被调用者保存——实例#2

```
long call_incr2(long x) {
    long v1 = 15213;
    long v2 = incr(&v1, 3000);
    return x+v2;
}
```

```
call_incr2:
 pushq %rbx
      $16, %rsp
subq
movq %rdi, %rbx
movq $15213, 8(%rsp)
movl $3000, %esi
leaq 8(%rsp), %rdi
 call incr
addq
     %rbx, %rax
 addq
       $16, %rsp
     %rbx
 popq
 ret
```







主要内容

- ■过程
 - 栈结构
 - ■调用约定
 - 传递控制
 - 传递数据
 - 管理局部数据
 - 递归

递归函数

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
  if (x == 0)
    return 0;
  else
    return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

```
pcount_r:
movl $0, %eax
testq %rdi, %rdi
je .L6
pushq %rbx
movq %rdi, %rbx
andl $1, %ebx
shrq %rdi # (by 1)
call pcount_r
addq %rbx, %rax
popq %rbx
.L6:
rep; ret
```

递归函数的终止条件

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
   if (x == 0)
     return 0;
   else
     return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

寄存器	用途	类型
%rdi	x	参数
%rax	返回值	返回值

```
pcount_r:
movl $0, %eax
testq %rdi, %rdi
je .L6
pushq %rbx
movq %rdi, %rbx
andl $1, %ebx
shrq %rdi # (by 1)
call pcount_r
addq %rbx, %rax
popq %rbx
.L6:
rep; ret
```

递归函数的寄存器保存

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
  if (x == 0)
    return 0;
  else
    return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

寄存器	用途	类型
%rdi	X	参数

```
返回地址
保存的%rbx
```

```
pcount_r:
 movl $0, %eax
 testq %rdi, %rdi
   .L6
je
 pushq %rbx
movq %rdi, %rbx
 andl $1, %ebx
shrq %rdi # (by 1)
 call pcount_r
 addq %rbx, %rax
      %rbx
 popq
.L6:
rep; ret
```

%rsp

递归函数的调用创建

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
  if (x == 0)
    return 0;
  else
    return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

寄存器	用途	类型
%rdi	x >> 1	Rec. 参数
%rbx	x & 1	Callee-saved

```
pcount_r:
movl $0, %eax
testq %rdi, %rdi
je .L6
pushq %rbx
movq %rdi, %rbx
andl $1, %ebx
shrq %rdi # (by 1)
call pcount_r
addq %rbx, %rax
popq %rbx
.L6:
rep; ret
```

递归函数调用

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
  if (x == 0)
    return 0;
  else
    return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

寄存器	用途	类型
%rbx	x & 1	被调用者保存
%rax	递归调用 的返回值	

```
pcount_r:
movl $0, %eax
testq %rdi, %rdi
je .L6
pushq %rbx
movq %rdi, %rbx
andl $1, %ebx
shrq %rdi # (by 1)
call pcount_r
addq %rbx, %rax
popq %rbx
.L6:
rep; ret
```

递归函数的结果

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
  if (x == 0)
    return 0;
  else
  return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

寄存器	用途	类型
%rbx	x & 1	被调用者保存
%rax	返回值	

```
pcount_r:
movl $0, %eax
testq %rdi, %rdi
je .L6
 pushq %rbx
 movq %rdi, %rbx
 andl $1, %ebx
 shrq %rdi # (by 1)
call pcount_r
 addq %rbx, %rax
popq %rbx
.L6:
rep; ret
```

递归函数的完成

```
/* Recursive popcount */
long pcount_r(unsigned long x) {
  if (x == 0)
    return 0;
  else
    return (x & 1) + pcount_r(x >> 1);
}
```

寄存器	用途	类型
%rax	返回值	返回值

```
pcount_r:
movl $0, %eax
testq %rdi, %rdi
  .L6
je
pushq %rbx
movq %rdi, %rbx
andl $1, %ebx
shrq %rdi # (by 1)
call pcount_r
addq %rbx, %rax
popq %rbx
.L6:
rep; ret
```

递归的观察

- 递归无需特殊的处理
 - 栈帧意味着每个函数调用有私有的存储
 - 保存的寄存器 、局部变量
 - 保存的返回地址
 - 寄存器保存约定:防止函数调用损毁其他函数/调用的数据
 - 除非C代码明确地这样做(如第9课中的缓冲区溢出)。
 - 栈的使用原则: 遵循 调用/返回 模式
 - 如 P调用Q, 然后Q 在P结束之前返回
 - 后入、先出
- 对互递归同样有效
 - P调用Q; Q调用P

完整汇编函数代码

■ 使用C风格的函数, 计算圆的面积:

"functest3.s"

x86-64 过程总结

- 要点
 - 栈是实现过程调用/返回所依赖的数据结构
 - 如P调用Q,则Q先返回P后返回
- 用正常调用约定处理递归(互递归)
 - 可安全保存数值的地方: 栈帧、被调用者保存的寄存器
 - 函数调用前将参数置于栈顶
 - 返回结果在 %rax中
- 指针就是数值的地址:
 - 在栈中的或是全局的

大地址 调 用 者栈帧 返回地址 栈帧指针%rbp Old %rbp (可选) 保存的 寄存器 前 局部变量 栈 帧 参数构建 (可选) 栈指针%rsp