程序的机器级表示 I: 控制

教师:郑贵滨

计算机科学与技术学院

哈尔滨工业大学

主要内容

- 流程控制:条件码(状态标志位)
- 条件分支
- 循环结构的实现
- Switch语句

■ Chap 3.2, 3.3

处理器状态(x86-64, 一部分)

■ 当前程序的运行状态信息

- 临时数据 (%rax, ...)
- 运行时栈的位置 (%rsp)
- 当前程序控制点位置 (%rip, ...) 当前栈顶
- 条件码
 - 状态标志位
 - 最近测试的状态 (CF, ZF, SF, OF)

%rax	%r8
%rbx	%r9
%rcx	%r10
%rdx	%r11
%rsi	%r12
%rdi	%r13
%rsp	%r14

%rip 指令指针

%rbp

Registers

条件码

%r15

条件码——被隐含赋值

- 单个位的寄存器
 - ■CF 进位标志位(Carry Flag, 无符号数)
 - ■SF 符号标志识(位Sign Flag, 有符号数)
 - ■ZF 零标志位 (Zero Flag)
 - ■OF 溢出标志位(Overflow Flag, 有符号数)
- 数值由算术运算隐式自动赋值

例: $addq Src, Dest \leftrightarrow t = a+b$

CF=1 如果最高有效位有进位(无符号数溢出), 否则CF=0

ZF=1 如 t == 0, 否则**ZF=0**

SF=1 如 t < 0 (结果看做有符号数), 否则SF=0

OF=1 如 有符号数(补码)溢出, 否则OF=0

 $(a>0 \&\& b>0 \&\& t<0) \parallel (a<0 \&\& b<0 \&\& t>=0)$

■ 指令leaq不设置条件码

条件码(隐含赋值: Compare指令)

- Compare指令对条件码的隐含赋值
 - **■cmpq** Src1, Src2

cmpq Src1, Src2 计算Src2 - Src1 但不改变目的操作数,仅用结果设置条件码

\blacksquare cmpq b, a

- CF=1 如果最高有效位有借位(无符号数比较)
- **ZF=1** 如 a== **b**
- SF=1 如 (a-b) < 0 (有符号数比较)
- OF=1 如补码 (有符号数)溢出

(a>0 && b<0 && (a-b)<0) || (a<0 && b>0 && (a-b)>0)

条件码

- Test指令对条件码的隐含赋值
 - testq Src2, Src1
 - ■根据Src1 & Src2的数值,设置条件码
 - ■常用:一个操作数看做是一个掩码
 - testq b,a
 - 计算a&b 的结果后仅用于设置条件码,并不保存
 - •ZF=1 如 a&b == 0
 - •SF=1 如 a&b < 0
- ■读取条件码: setX 指令(X表示条件)
 - 根据条件码组合将目的操作数的低位字节设置为0或1
 - 不改变其余7字节

条件码

指令	同义词	作用	设置条件
sete	Setz	ZF	相等/结果为0
setne	setnz	~ZF	不相等 / 结果不为0
sets		SF	结果为负数
setns		~SF	结果为非负数
setl	setnge	SF^OF	小于 (符号数)
setle	setng	(SF^OF) ZF	小于等于(符号数)
setg	setnle	~(SF^OF)&~ZF	大于 (符号数)
setge	setnl	~(SF^OF)	大于等于(符号数)
seta	setnbe	~CF&~ZF	大于(无符号数)
setae	setnb	~CF	大于等于(无符号数)
setb	setnae	CF	小于 (无符号数)
setbe	setna	CF ZF	小于等于(无符号数)

x86-64 整型数寄存器

■ 可以引用低化	立字节		
%rax	%al	%r8	%r8b
%rbx	%bl	%r9	%r9b
%rcx	%cl	%r10	%r10b
%rdx	%dl	%r11	%r11b
%rsi	%sil	%r12	%r12b
%rdi	%dil	%r13	%r13b
%rsp	%spl	%r14	%r14b
%rbp	%bpl	%r15	%r15b

读取条件码(续...)

- setX 指令:
 - 根据条件码组合,设置单个字节的数值
- 可寻址的单字节寄存器
 - 不改变寄存器其他字节的数值
 - 常用指令 movzb1将单字节值零扩展至整个8字节寄存器

■ 或者用32位指令将寄存器高位置0

```
int gt (long x, long y)
{ return x > y; }
```

cmpq %rsi	, %rdi	# Compare x:y
setg %al	# Se	et when >
movzbl %al,	, %eax	# Zero rest of %rax
ret		

寄存器	用途
%rdi	参数x
%rsi	参数y
%rax	返回值

主要内容

- 流程控制:条件码(状态标志位)
- 条件分支
- 循环结构的实现
- Switch语句

跳转

■ jX 指令: 根据条件码跳转

jX指令	条件	描述
jmp	1	无条件
je	ZF	相等 / 结果为0
jne	~ZF	不相等 / 结果不为0
js	SF	结果为负数
jns	~SF	结果为非负数
jg	~(SF^OF)&~ZF	大于 (符号数)
jge	~(SF^OF)	大于等于(符号数)
jl	(SF^OF)	小于 (符号数)
jle	(SF^OF) ZF	小于等于(符号数)
ja	~CF&~ZF	大于 (无符号数)
jb	CF	小于 (无符号数)

跳转

■ 跳转指令的编码

- 1 movq %rdi, %rax
- $2 \quad \text{jmp } .L2$
- 3 .L3:
- 4 sarq %rax
- 5 .L2:
- 6 testq %rax, %rax
- 7 jg .L3
- 8 rep; ret

关键: RIP/EIP 的含义

.o文件的反汇编

- 1 0: 48 89 f8 mov %rdi, %rax
- 2 3: eb 03 jmp 8 <loop+0x8>
- 3 5: 48 d1 f8 sar %rax
- 4 8: 48 85 c0 test %rax, %rax.
- 5 b: 7f f8 jg 5 < loop + 0x5 >
- 6 d: f3 c3 repz retq

链接后的程序反汇编

- 1 4004d0: 48 89 f8 mov %rdi,%rax
- 2 4004d3: eb 03 jmp 4004d8 <loop+0x8>
- 3 4004d5: 48 dl f8 sar %rax
- 4 4004d8: 48 85 c0 test %rax, %rax
- 5 4004db: 7f f8 jg 4004d5 <loop+0x5>
- 6 4004dd: f3 c3 repz retq

条件分支(旧风格)

■生成

shark> gcc -Og -S -fno-if-conversion control.c

```
long absdiff
 (long x, long y)
 long result;
 if (x > y)
  result = x-y;
 else
  result = y-x;
 return result;
```

寄存器	用途
%rdi	参数x
%rsi	参数y
%rax	返回值

```
absdiff:
 cmpq %rsi, %rdi #x:y
    .L4
 jle
 movq %rdi, %rax
 subq %rsi, %rax
 ret
.L4: \# x \le y
 movq %rsi, %rax
 subq %rdi, %rax
 ret
```

用goto表述

- C 允许使用goto语句
- 跳转到标号指定的位置

```
long absdiff(long x, long y)
  long result;
  if (x > y)
     result = x-y;
  else
     result = y-x;
  return result;
```

```
long absdiff_j(long x, long y)
  long result;
  int ntest = x \le y;
  if (ntest) goto Else;
  result = x-y;
  goto Done;
Else:
  result = y-x;
Done:
  return result;
```

用分支翻译一般条件表达式

c代码

```
val = Test ? Then_Expr : Else_Expr;
```

```
val = x>y ? x-y : y-x;
```

使用goto的版本

```
ntest = !Test;
if (ntest) goto Else;
val = Then_Expr;
goto Done;
Else:
val = Else_Expr;
Done:
...
```

- 为 then 表达式和 else表达式 生成独立的代码段
- 执行合适的代码段

条件传送指令

- 条件传送指令
 - 指令支持的操作:if (Test) Dest ← Src
 - 1995年之后的 x86处理器支持条件传送
 - GCC 尽量使用它们
 - 前提条件:安全
- Why?
 - 分支对流水线中的指令流非常有害
 - 条件传送不需要控制转移

c代码

```
val = Test
? Then_Expr
: Else_Expr;
```

不使用goto的版本

```
result = Then_Expr;

eval = Else_Expr;

nt = !Test;

if (nt) result = eval;

return result;
```

条件传送——例子

```
long absdiff (long x, long y)
{
    long result;
    if (x > y)
        result = x-y;
    else
        result = y-x;
    return result;
    movq
    suba
```

```
寄存器用途%rdi参数x%rsi参数y%rax返回值
```

```
movq %rdi, %rax # x
subq %rsi, %rax # result = x-y
movq %rsi, %rdx
subq %rdi, %rdx # eval = y-x
cmpq %rsi, %rdi # x:y
cmovle %rdx, %rax # if <=, result = eval
ret
```

条件传送的不良案例

计算代价大

```
val = Test(x) ? Hard1(x) : Hard2(x);
```

- 两个数值均被计算
- 只有计算非常简单时才有意义。

危险的计算

```
val = p ? *p : 0;
```

- 两个数值均被计算
- 可能获得期望的效果

有副作用的计算

```
val = x > 0 ? (x*=7) : (x+=3);
```

- 两个数值均被计算
- 副作用!

主要内容

- 流程控制:条件码(状态标志位)
- 条件分支
- 循环结构的实现
- Switch语句

"Do-While"循环示例

- 计算参数x中1的个数 (popcount) (参考程序loop.c)
- 使用条件分支实现继续循环或退出循环

C代码

```
long pcount_do (unsigned long x)
{
  long result = 0;
  do {
    result += x & 0x1;
    x >>= 1;
  } while (x);
  return result;
}
```

```
long pcount_goto
  (unsigned long x) {
  long result = 0;
  loop:
    result += x & 0x1;
    x >>= 1;
    if(x) goto loop;
    return result;
}
```

"Do-While"循环的汇编实现

```
long pcount_goto
 (unsigned long x) {
 long result = 0;
loop:
 result += x \& 0x1;
 x >>= 1;
 if(x) goto loop;
 return result;
```

```
寄存器用途%rdi参数x%rax返回值
```

```
movl $0, %eax  # result = 0
.L2:  # loop:
movq %rdi, %rdx
andl $1, %edx  # t = x & 0x1
addq %rdx, %rax # result += t
shrq %rdi  # x >>= 1
jne .L2  # if (x) goto loop
rep; ret
```

"Do-While"的通常实现方法

c代码

```
do

Body

while (Test);
```

Body:

```
{
语句1;
语句2;
...
语句n;
}
```

```
loop:

Body

if (Test)

goto loop
```

"While" 循环的实现方法

- ■"跳到中间"翻译法
- 使用选项 -Og

While版本

while (*Test*) *Body*



```
goto test;
loop:
Body
test:
if (Test)
goto loop;
done:
```

While循环实现#1

C代码

```
long pcount_while
 (unsigned long x) {
 long result = 0;
 while (x) {
  result += x & 0x1;
  x >>= 1;
 return result;
```

跳到中间版本

```
long pcount_goto_jtm
 (unsigned long x) {
 long result = 0;
 goto test;
loop:
 result += x & 0x1;
 x >>= 1;
test:
 if(x) goto loop;
 return result;
```

■ 与do-while版本的函数比较: 第一个goto语句跳到test处启动循环

While循环实现#2

While版本 ■ "Do-while" 转换 while (Test) ■ 使用选项 -O1 **Body** goto版本 Do-While版本 if (! *Test*) if (! *Test*) goto done; goto done; loop: do **Body** Body if (Test) while(Test); goto loop; done: done:

While循环——例2

C代码

```
long pcount_while
 (unsigned long x) {
 long result = 0;
 while (x) {
  result += x & 0x1;
  x >>= 1;
 return result;
```

■ 与do-while版本的函数对比 初始条件守护循环的入口

Do-While版本

```
long pcount_goto_dw
 (unsigned long x) {
 long result = 0;
 if (!x) goto done;
loop:
 result += x & 0x1;
 x >>= 1;
 if(x) goto loop;
done:
 return result;
```

"For"循环形式

一般形式

```
for(Init; Test; Update)
    Body
```

```
#define WSIZE 8*sizeof(int)
long pcount_for(unsigned long x){
 size_t i;
 long result = 0;
 for (i = 0; i < WSIZE; i++) {
  unsigned bit =
   (x >> i) & 0x1;
  result += bit;
 return result;
```

循环初始化(Init)

```
i = 0
```

循环条件测试(Test)

```
i < WSIZE
```

更新(Update)

```
i++
```

循环体(Body)

"For" 循环→ While循环

```
For版本
for (Init; Test; Update )
  Body
While版本
Init;
while (Test) {
  Body
  Update;
```

For-While 转换

循环初始化

```
i = 0
```

循环条件测试

```
i < WSIZE
```

更新

```
i++
```

循环体

```
{
  unsigned bit =
    (x >> i) & 0x1;
  result += bit;
}
```

```
long pcount_for_while
 (unsigned long x)
 size_t i;
 long result = 0;
 i = 0;
 while (i < WSIZE)
  unsigned bit =
   (x >> i) & 0x1;
  result += bit;
  i++;
 return result;
```

For 循环的Do-While实现 goto版本

```
C代码
```

```
long pcount_for(unsigned long x)
 size_t i;
 long result = 0;
 for (i = 0; i < WSIZE; i++)
  unsigned bit =
   (x >> i) & 0x1;
  result += bit;
 return result;
```

- #define WSIZE 8*sizeof(int)
- "初始化测试"被优化删除

```
long pcount_for_goto_dw
 (unsigned long x) {
 size_t i;
 long result = 0;
 i = 0;
                    Init
 if (!(i < WSIZE))
                      ! Test
  goto dene:
loop:
 { unsigned bit =
   (x >> i) & 0x1; Body
  result += bit;
                    Update
 1++;
 if (i < WSIZE)
                    Test
  goto loop;
done:
 return result;
```

主要内容

- 流程控制:条件码(状态标志位)
- 条件分支
- 循环结构的实现
- Switch语句

Switch语句

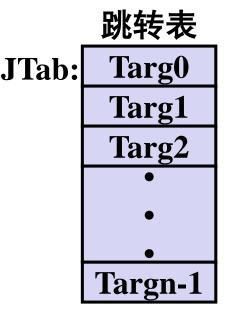
- 多case标号
 - 本例: 5 & 6
- 下穿case语句
 - 本例: 2
- 缺失的case
 - 本例: 4

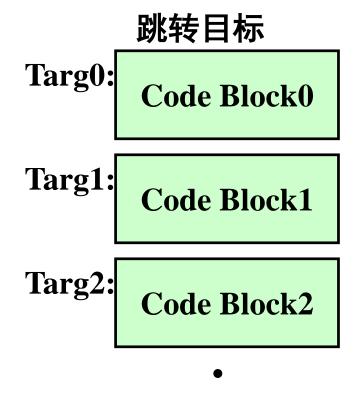
```
long switch_eg (long x, long y, long z){
   long w = 1;
   switch(x) {
   case 1:
      \mathbf{w} = \mathbf{y} * \mathbf{z};
       break;
   case 2:
      \mathbf{w} = \mathbf{y}/\mathbf{z};
      /* 下穿Fall Through */
   case 3:
       \mathbf{w} += \mathbf{z};
       break;
   case 5:
   case 6:
      \mathbf{w} = \mathbf{z};
       break;
   default:
      w=2;
   return w;
```

跳转表结构

Switch语句

```
switch(x) {
 case val_0:
  Block 0
 case val 1:
  Block 1
 case val_n-1:
  Block n-1
```





翻译 (Extended C)

goto JTab[x];

Targn-1: Code Block n-1

Switch语句示例

```
long switch_eg(long x, long y, long z)
{
    long w = 1;
    switch(x) {
        ...
    }
    return w;
}
```

寄存器	用途
%rdi	参数x
%rsi	参数y
%rdx	参数z
%rax	返回值

Switch语句示例

```
long switch_eg(long x, long y, long z)
{
    long w = 1;
    switch(x) {
        ...
    }
    return w;
}
```

汇编实现:

```
switch_eg:

movq %rdx, %rcx

cmpq $6, %rdi # x:6

ja .L8 # Use default

jmp *.L4(,%rdi,8) # goto JTab[x]
```

跳转表

```
.section .rodata
 .align 8
.L4:
 .quad .L8 \# x = 0
 .quad .L3 \# x = 1
 .quad .L5 \# x = 2
 .quad .L9 \# x = 3
 .quad .L8 \# x = 4
 .quad .L7 \# x = 5
 .quad .L7 \# x = 6
```

────间接跳转

汇编实现的解释

■表结构

- 每个目标需8字节
- 基地址为.L4

■ 跳转指令

- 直接跳转: jmp.L8 跳转到标号.L8处
- 间接跳转: jmp *.L4(,%rdi,8) 跳转表的起始地址: .L4
- 必须以8为比例因子(地址是8字节)
- $0 \le x \le 6$ 时,从有效地址.L4 + x*8处获取目标地址

跳转表

.section .rodata .align 8 .L4:

.quad .L8 # x = 0

.quad .L3 # x = 1

.quad .L5 # x = 2

.quad .L9 # x = 3

.quad .L8 # x = 4

.quad .L7 # x = 5

.quad .L7 # x = 6

跳转表

跳转表

```
.section .rodata
 .align 8
.L4:
 .quad .L8 \# x = 0
 .quad .L3 \# x = 1
 .quad .L5 \# x = 2
 .quad .L9 \# x = 3
 .quad .L8 \# x = 4
 .quad .L7 \# x = 5
 .quad .L7 \# x = 6
```

```
switch(x) {
case 1: // .L3
   \mathbf{w} = \mathbf{y} * \mathbf{z};
   break;
case 2: // .L5
   \mathbf{w} = \mathbf{y}/\mathbf{z};
   /* Fall Through */
case 3: // .L9
   \mathbf{w} += \mathbf{z};
   break;
case 5:
case 6: // .L7
   \mathbf{w} = \mathbf{z};
   break;
default: //.L8
   w=2;
```

代码块(x == 1)

寄存器	用途
%rdi	参数x
%rsi	参数y
%rdx	参数z
%rax	返回值

```
.L3:
movq %rsi, %rax # y
imulq %rdx, %rax # y*z
ret
```

处理下穿(Fall-Through)

```
long w = 1;
                                                case 2:
switch(x) {
                                                   \mathbf{w} = \mathbf{y}/\mathbf{z};
                                                   goto merge;
case 2:
    \mathbf{w} = \mathbf{y}/\mathbf{z};
    /* Fall Through */
                                            case 3:
case 3:
                                                     \mathbf{w} =
    \mathbf{w} += \mathbf{z};
    break;
                                            merge:
                                                    \mathbf{w} += \mathbf{z};
```

```
switch(x) {
case 1: // .L3
   \mathbf{w} = \mathbf{y} * \mathbf{z};
   break;
case 2: // .L5
   \mathbf{w} = \mathbf{v}/\mathbf{z};
   /* Fall Through */
case 3: // .L9
   \mathbf{w} += \mathbf{z};
   break;
case 5:
case 6: // .L7
   \mathbf{w} = \mathbf{z};
   break;
default: //.L8
   w = 2;
```

代码块(x == 2, x == 3)

```
long w = 1;
switch(x) {
case 2:
   \mathbf{w} = \mathbf{y}/\mathbf{z};
   /* Fall Through */
case 3:
   \mathbf{W} += \mathbf{Z};
    break;
```

寄存器	用途
%rdi	参数x
%rsi	参数y
%rdx	参数z
%rax	返回值

```
.L5:
            # Case 2
 movq %rsi, %rax
 cqto
 idivq %rcx # y/z
 jmp .L6 # goto merge
              # Case 3
.L9:
 movl $1, \%eax # w = 1
              # merge:
.L6:
 addq %rcx, %rax \# w += z
 ret
```

代码块(x == 5, x == 6, default)

```
switch(x) {
 case 5: // .L7
 case 6: // .L7
    \mathbf{w} = \mathbf{z};
    break;
 default: // .L8
    w=2;
```

寄存器	用途
%rdi	参数x
%rsi	参数y
%rdx	参数z
%rax	返回值

```
.L7: # Case 5,6
movl $1, %eax # w = 1
subq %rdx, %rax # w -= z
ret
.L8: # Default:
movl $2, %eax # 2
ret
```

Switch语句

■ 条件值稀疏的switch语句

```
%rdx, %rcx
movq
              $300, %rdi
       cmpq
       je
              .L18
       cmpq $300, %rdi
            .L13
       jg
       cmpq $100, %rdi
              .L14
       je
       cmpq $200, %rdi
       jne
              .L17
              %rsi, %rax
       movq
       cqto
       idivq
             %rcx
.L12:
       addq
              %rcx, %rax
       ret
.L13:
              $500, %rdi
       cmpq
              .L16
       je
              $600, %rdi
       cmpq
       je
              .L16
```

```
long sparse_switch_eg
(long x, long y, long z) {
 long w = 1;
 switch(x) {
        case 100:
                \mathbf{w} = \mathbf{y} * \mathbf{z};
                break;
        case 200:
                \mathbf{w} = \mathbf{y}/\mathbf{z};
                /* Fall through */
        case 300:
                \mathbf{w} += \mathbf{z};
                break;
        case 500:
        case 600:
                \mathbf{w} = \mathbf{z};
                break;
        default:
                \mathbf{w} = 2;
 return w;
```

小结

- C 控制语句
 - if-then-else
 - do-while
 - while, for
 - switch
- 汇编控制语句
 - 条件jump
 - 条件传送
 - 间接跳转(使用跳转表)
 - 汇编器生成代码序列实现复杂的流程控制

小结

- ■标准技术
 - 循环结构的实现
 - 转换成do-while
 - 转换成"跳到中间"形式
 - 大的Switch语句使用跳转表
 - 稀疏的Switch语句 使用决策树 (if-elseif-elseif)

小结

- 主要内容
 - 流程控制:条件码(状态标志位)
 - 条件分支 & conditional moves
 - 循环结构的实现
 - Switch语句
- ■下一讲
 - 桟(Stack)
 - 调用/返回
 - 过程调用的原则