

# 计算机系统

## 4. 程序的机器级表示-基础

华东师范大学 数据科学与工程学院

2021年09月22日

钱卫宁

[wngqian@dase.ecnu.edu.cn](mailto:wngqian@dase.ecnu.edu.cn)

# 体系结构 (Architecture)

A.k.a ISA: instruction set architecture

编写正确的机器/汇编代码所需了解的处理器设计部分

包含：指令集规范，寄存器等

- 机器代码：处理器能够执行的字节级程序；
- 汇编代码：机器代码的文本表示。

# 重要的 ISA

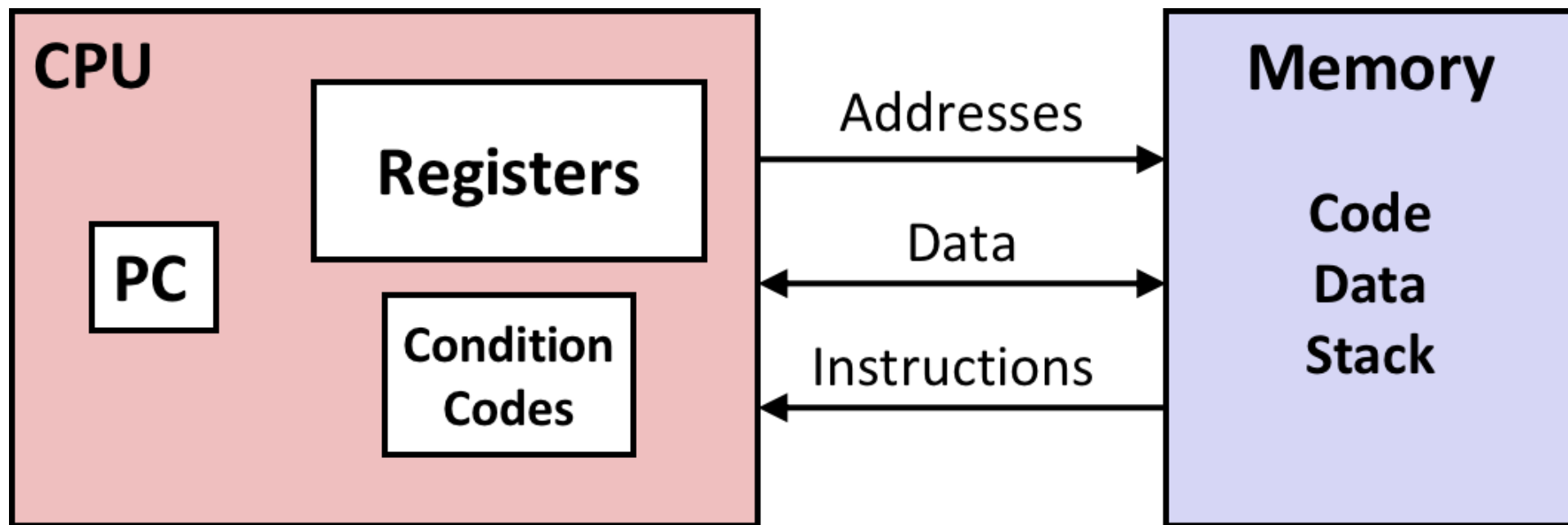
- Intel: x86, IA32, Itanium, x86-64
- ARM: Used in almost all mobile phones
- RISC V: New open-source ISA

# 微体系结构 (Microarchitecture)

体系结构的实现

包含：cache（缓存）大小、主频等

# 汇编程序所面对的抽象计算机



# 汇编语言中的数据类型

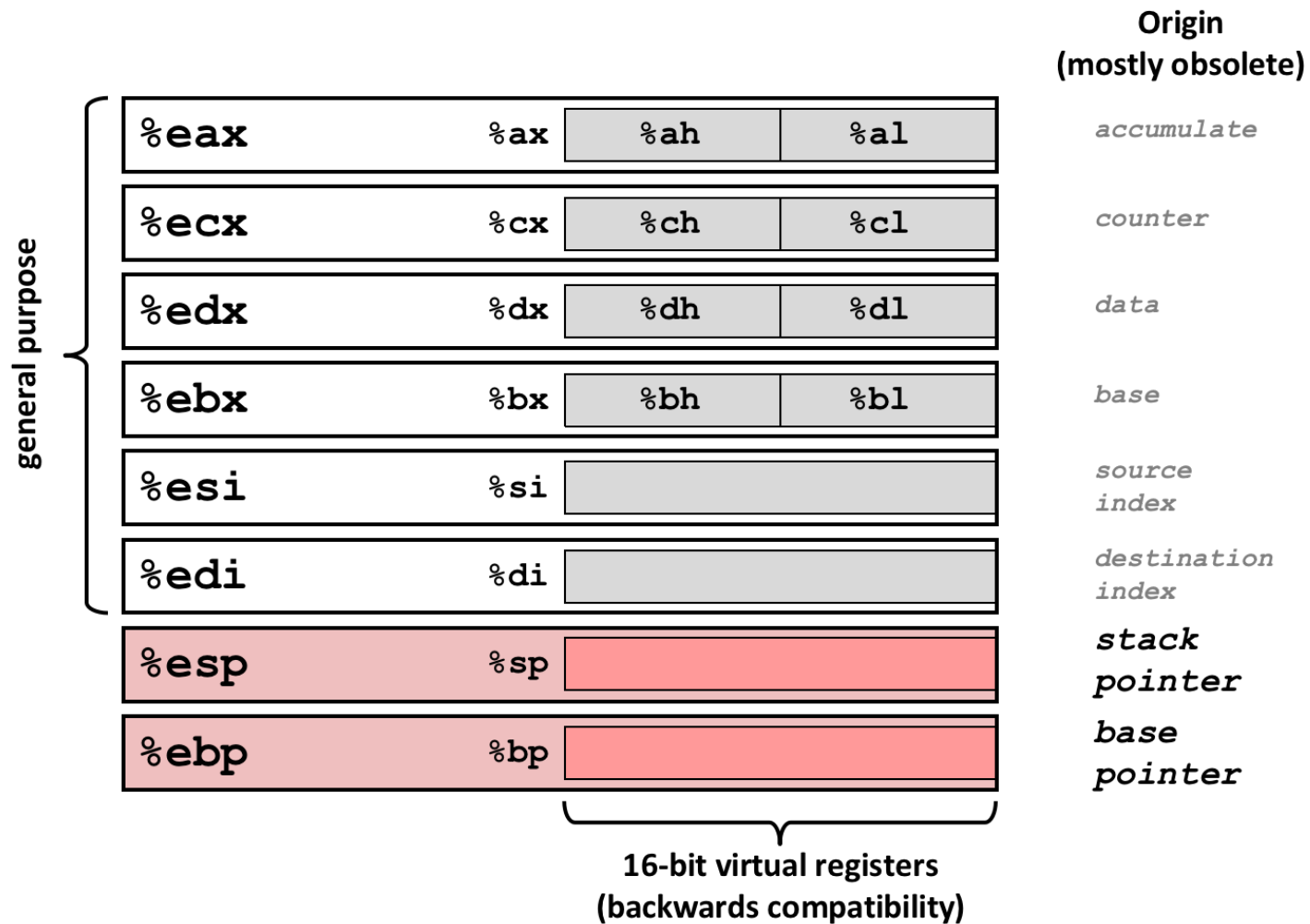
- “Integer” data of 1, 2, 4, or 8 bytes
  - Data values
  - Addresses (untyped pointers)
- Floating point data of 4, 8, or 10 bytes
- (SIMD vector data types of 8, 16, 32 or 64 bytes)
- Code: Byte sequences encoding series of instructions
- 汇编语言不支持像数组、结构这样的复合数据类型
  - 但能够分配内存中连续的字节

# x86-64 整数寄存器

%rax	%eax	%r8	%r8d
%rbx	%ebx	%r9	%r9d
%rcx	%ecx	%r10	%r10d
%rdx	%edx	%r11	%r11d
%rsi	%esi	%r12	%r12d
%rdi	%edi	%r13	%r13d
%rsp	%esp	%r14	%r14d
%rbp	%ebp	%r15	%r15d

- Can reference low-order 4 bytes (also low-order 1 & 2 bytes)
- Not part of memory (or cache)

# IA32 整数寄存器





# 汇编指令

- 移数：在内存和寄存器间移动数据
  - 从内存加载（load）数据，放入寄存器
  - 将数据从寄存器存入（store）内存
- 运算：对在寄存器或内存中的数据进行算术运算
- 控制：修改下一条执行的指令
  - 无条件跳转
  - 条件分枝
  - 间接分枝

# 移数

```
movq Source, Destination
```

- 直接数：整数常数，以 `$` 开始，格式类似于C语言，如 `$0x400, $-533`
  - 1, 2或4字节
- 寄存器：16个整数寄存器之一（`%rsp` 保留不用）
- 内存：通过寄存器指明的某地址开始的8个连续字节  
(`movq` 中 `q` 对应于8字节)

注意：Intel手册中的格式不同，为：`mov Destination, Source`

# 移数的不同类型操作数组合

	Source	Dest	Src, Dest	C Analog
movq	Imm	Reg	movq \$0x4, %rax	temp = 0x4;
		Mem	movq \$-147, (%rax)	*p = -147;
	Reg	Reg	movq %rax, %rdx	temp2 = temp1;
		Mem	movq %rax, (%rdx)	*p = temp;
	Mem	Reg	movq (%rax), %rdx	temp = *p;

*Cannot do memory-memory transfer with a single instruction*

# 寻址模式

Type	Form	Operand value	Name
Immediate	$\$Imm$	$Imm$	Immediate
Register	$r_a$	$R[r_a]$	Register
Memory	$Imm$	$M[Imm]$	Absolute
Memory	$(r_a)$	$M[R[r_a]]$	Indirect
Memory	$Imm(r_b)$	$M[Imm + R[r_b]]$	Base + displacement
Memory	$(r_b, r_i)$	$M[R[r_b] + R[r_i]]$	Indexed
Memory	$Imm(r_b, r_i)$	$M[Imm + R[r_b] + R[r_i]]$	Indexed
Memory	$(, r_i, s)$	$M[R[r_i] \cdot s]$	Scaled indexed
Memory	$Imm(, r_i, s)$	$M[Imm + R[r_i] \cdot s]$	Scaled indexed
Memory	$(r_b, r_i, s)$	$M[R[r_b] + R[r_i] \cdot s]$	Scaled indexed
Memory	$Imm(r_b, r_i, s)$	$M[Imm + R[r_b] + R[r_i] \cdot s]$	Scaled indexed

**Figure 3.3 Operand forms.** Operands can denote immediate (constant) values, register values, or values from memory. The scaling factor  $s$  must be either 1, 2, 4, or 8.

# 示例

```
void swap
(long *xp, long *yp)
{
    long t0 = *xp;
    long t1 = *yp;
    *xp = t1;
    *yp = t0;
}
```

```
swap:
    movq    (%rdi), %rax
    movq    (%rsi), %rdx
    movq    %rdx, (%rdi)
    movq    %rax, (%rsi)
    ret
```

# 算术和逻辑运算指令

Instruction		Effect	Description
leaq	$S, D$	$D \leftarrow \&S$	Load effective address
INC	$D$	$D \leftarrow D+1$	Increment
DEC	$D$	$D \leftarrow D-1$	Decrement
NEG	$D$	$D \leftarrow -D$	Negate
NOT	$D$	$D \leftarrow \sim D$	Complement
ADD	$S, D$	$D \leftarrow D + S$	Add
SUB	$S, D$	$D \leftarrow D - S$	Subtract
IMUL	$S, D$	$D \leftarrow D * S$	Multiply
XOR	$S, D$	$D \leftarrow D \wedge S$	Exclusive-or
OR	$S, D$	$D \leftarrow D   S$	Or
AND	$S, D$	$D \leftarrow D \& S$	And
SAL	$k, D$	$D \leftarrow D \ll k$	Left shift
SHL	$k, D$	$D \leftarrow D \ll k$	Left shift (same as SAL)
SAR	$k, D$	$D \leftarrow D \gg_A k$	Arithmetic right shift
SHR	$k, D$	$D \leftarrow D \gg_L k$	Logical right shift

**Figure 3.10 Integer arithmetic operations.** The load effective address (leaq) instruction is commonly used to perform simple arithmetic. The remaining ones are more standard unary or binary operations. We use the notation  $\gg_A$  and  $\gg_L$  to denote arithmetic and logical right shift, respectively. Note the nonintuitive ordering of the operands with ATT-format assembly code.

# 算术和逻辑运算指令

无符号和有符号运算的指令无区别

# 一条有点特殊的指令

```
leaq Src, Dst
```

- `Src` 为寻址表达式
- 设置 `Dst` 为 `Src` 所指的地址
- 并不真的访问地址所在的内存 ( `p=&x[i];` )
- 常用于计算:  $x + k \times y, k = 1, 2, 4, 8$
- 例如:  $x * 12$  对应于:

```
leaq (%rdi,%rdi,2), %rax # t = x+2*x  
salq $2, %rax           # return t<<2
```



# 示例

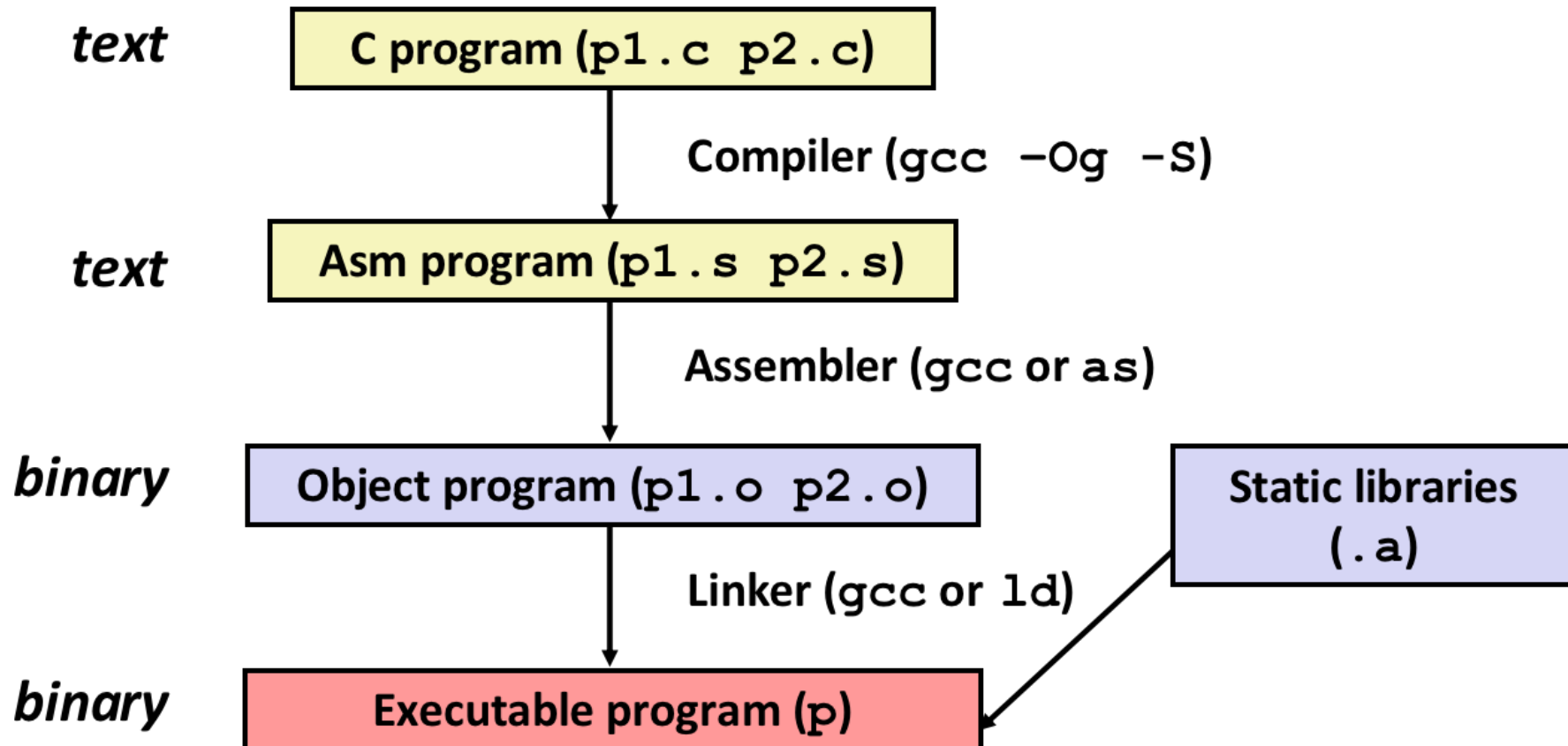
```
long arith
(long x, long y, long z)
{
    long t1 = x+y;
    long t2 = z+t1;
    long t3 = x+4;
    long t4 = y * 48;
    long t5 = t3 + t4;
    long rval = t2 * t5;
    return rval;
}
```

Register	Use(s)
%rdi	Argument <b>x</b>
%rsi	Argument <b>y</b>
%rdx	Argument <b>z</b> , t4
%rax	t1, t2, rval
%rcx	t5

```
arith:
    leaq    (%rdi,%rsi), %rax    # t1
    addq    %rdx, %rax          # t2
    leaq    (%rsi,%rsi,2), %rdx
    salq    $4, %rdx            # t4
    leaq    4(%rdi,%rdx), %rcx   # t5
    imulq    %rcx, %rax          # rval
    ret
```

# 从源文件到目标文件

- Code in files `p1.c` `p2.c`
- Compile with command: `gcc -Og p1.c p2.c -o p`
  - Use basic optimizations (`-Og`) [New to recent versions of GCC]
  - Put resulting binary in file `p`



# 预习要求

阅读至3.6结束

抽时间仔细/反复阅读第一章