

考点16

程序的机器级代码表示

王道考研/CSKAOYAN.COM

31

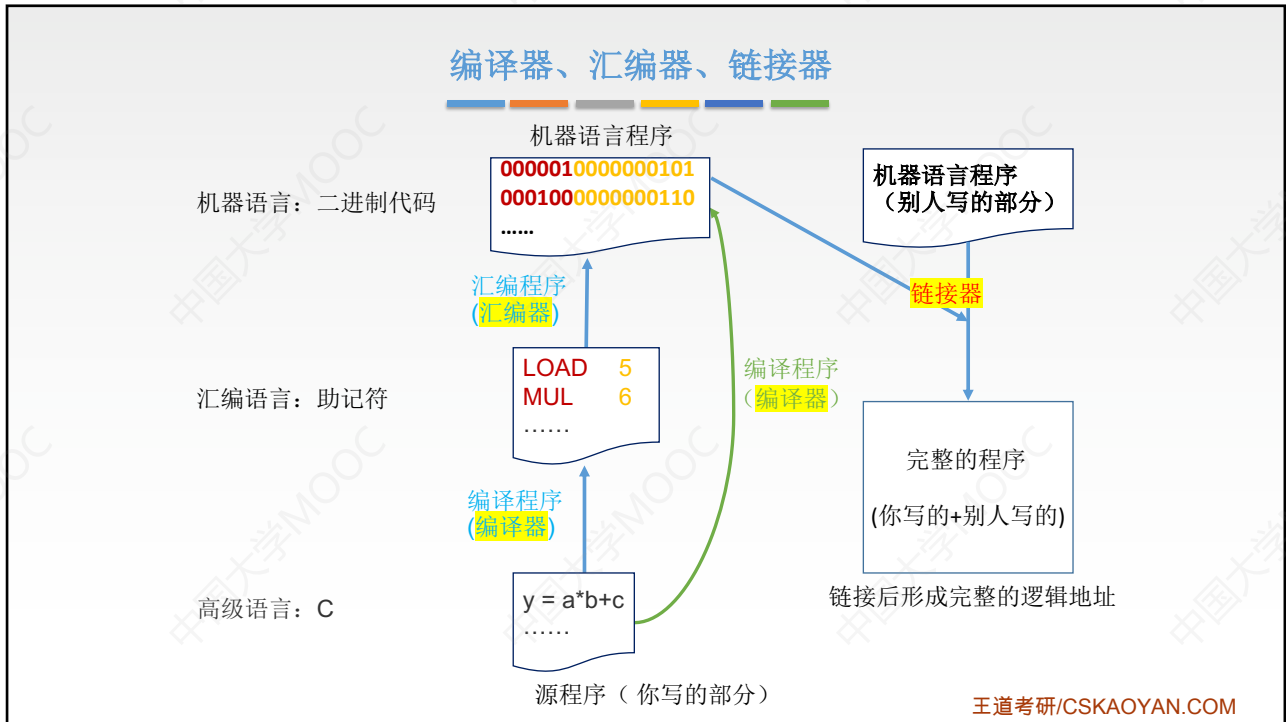
考点16：程序的机器级代码表示

2009	2010	2011	2012	2013	2014	2015
	• 综合题44		• 综合题45			
2016	2017	2018	2019	2020	2021	2022

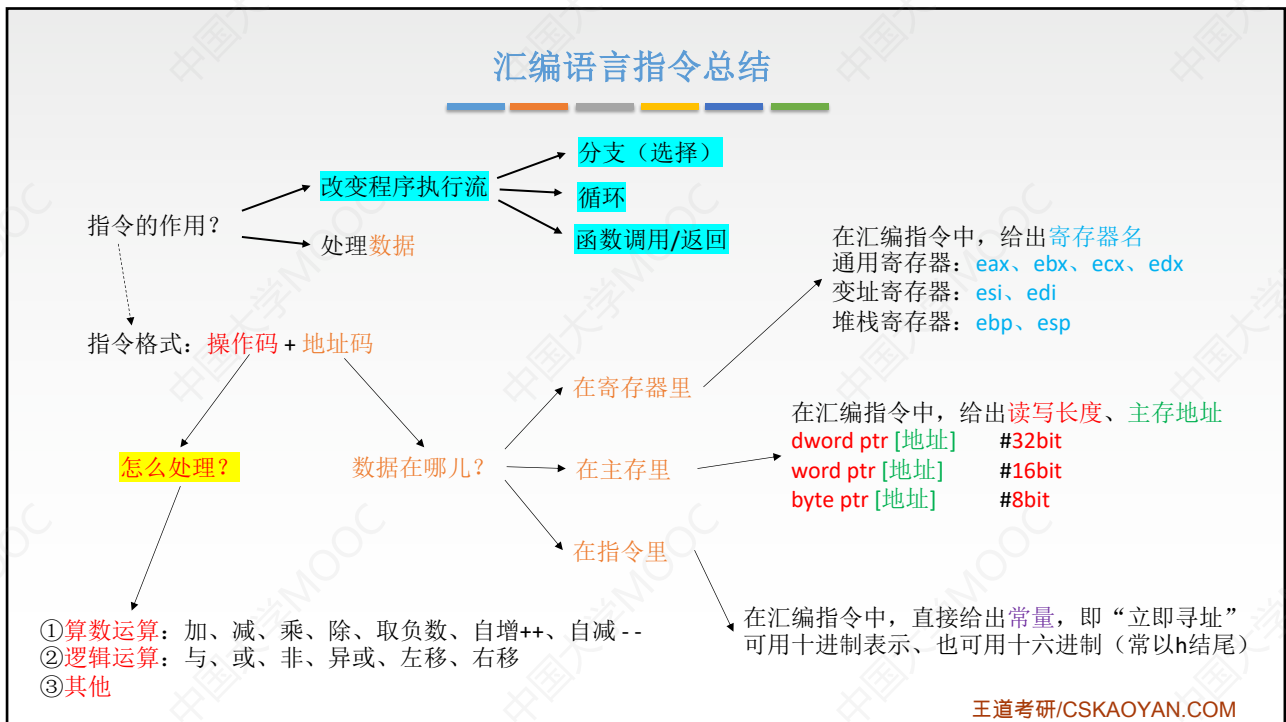
历年考频： 小题×0、综合题×2

王道考研/CSKAOYAN.COM

32



33



34

## 常见的算数运算指令

destination: 目的地 (**d** 目的操作数)  
source: 来源地 (**s** 源操作数)

目的操作数 **d** 不可以是常量

功能	英文	汇编指令	注释
加	add	add d,s	#计算d+s, 结果存入d
减	subtract	sub d,s	#计算d-s, 结果存入d
乘	multiply	mul d,s imul d,s	#无符号数d*s, 乘积存入d #有符号数d*s, 乘积存入d
除	divide	div s idiv s	#无符号数除法 edx:eax/s, 商存入eax, 余数存入edx #有符号数除法 edx:eax/s, 商存入eax, 余数存入edx
取负数	negative	neg d	#将d取负数, 结果存入d
自增++	increase	inc d	#将d++, 结果存入d
自减--	decrease	dec d	#将d--, 结果存入d

王道考研/CSKAOYAN.COM

35

## 常见的逻辑运算指令

destination: 目的地 (**d** 目的操作数)  
source: 来源地 (**s** 源操作数)

目的操作数 **d** 不可以是常量

功能	英文	汇编指令	注释
与	and	and d,s	#将 d、s 逐位相与, 结果放回d
或	or	or d,s	#将 d、s 逐位相或, 结果放回d
非	not	not d	#将 d 逐位取反, 结果放回d
异或	exclusive or	xor d,s	#将 d、s 逐位异或, 结果放回d
左移	shift left	shl d,s	#将d逻辑左移s位, 结果放回d (通常s是常量)
右移	shift right	shr d,s	#将d逻辑右移s位, 结果放回d (通常s是常量)

王道考研/CSKAOYAN.COM

36

## 其他指令

## 汇编指令

## 注释

<code>mov d, s</code>	#将源操作数s复制到目的操作数d所指的位置
<code>jmp &lt;地址&gt;</code>	# PC无条件转移至 <地址>
<code>cmp a,b</code> <code>jxxx &lt;地址&gt;</code>	#比较a和b两个数。本质上是执行 <code>a-b</code> ，并生成标志信息 OF、ZF、CF、SF #若 <code>cmp</code> 指令比较的 a和b 满足条件，则PC转移至 <地址>
<code>loop &lt;地址&gt;</code>	# <code>ecx--</code> ，若 <code>ecx!=0</code> ，则PC跳转至<地址>。通常用于实现计数型循环（循环n次）
<code>test a,b</code>	#将a、b按位与，并生成标志信息 OF、ZF、CF、SF、PF（奇偶校验位）

条件转移指令一般要和 `cmp` 指令一起使用

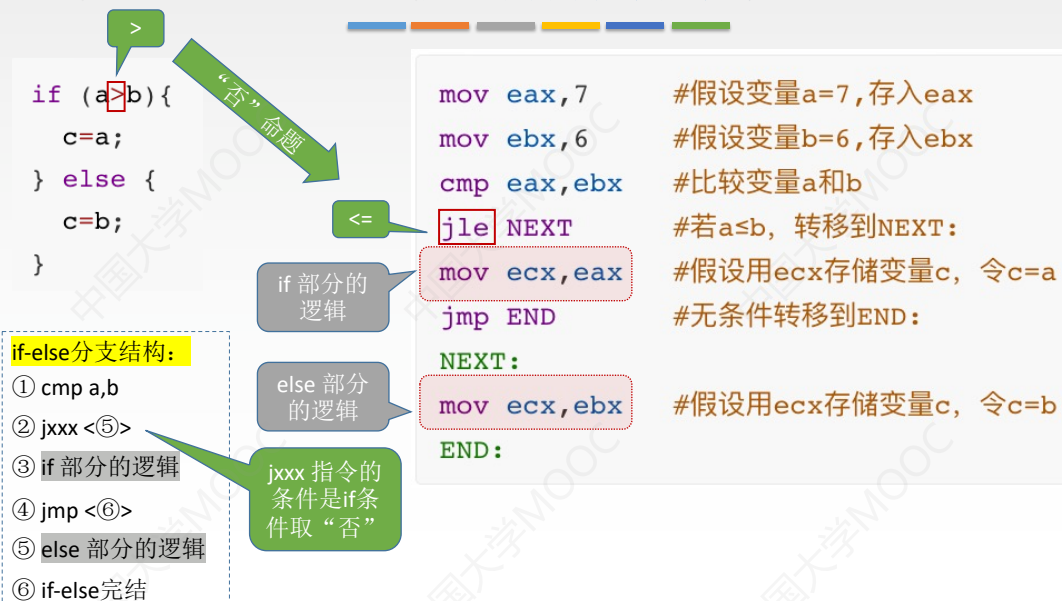
循环开始前用 `ecx` 记录剩余循环次数

同样可以用于条件转移（简要了解即可）

王道考研/CSKAOYAN.COM

37

## if-else 分支结构常见代码框架



38

## for/while 循环结构常见代码框架

```
int result = 0;
for(int i=1;i<=100;i++) {
    result +=i;
} //求 1+2+3+...+100
```

## for/while循环结构:

- ①循环前的初始化
- ②cmp、jxxx (否命题)判断是否直接跳过循环?
- ③循环主体
- ④ cmp、jxxx (同循环条件)判断是否继续循环?

③循环主体

④是否继续循环?

```
mov eax,0    #用 eax 保存 result, 初值为0
mov edx,1    #用 edx 保存 i, 初始值为1
cmp edx,100  #比较 i和100
jg L2        #若 i>100, 转跳到 L2 执行
L1:          #循环主体
add eax,edx  #实现 result +=i
inc edx      #inc 自增指令, 实现 i++
cmp edx,100  #i和100
jle L1       #若 i<=100, 转跳到 L1 执行
L2:          #跳出循环主体
```

①循环前的初始化

②是否直接跳过循环?

39

## 补充: loop指令实现循环

```
for(int i=500;i>0;i--) {
    做某些处理;
} //循环500轮
```

for/while循环结构:  
(loop指令实现)

- ①循环前 ecx 初始化
- ②循环主体
- ③ loop <地址>

```
mov ecx,500    #用ecx作为循环计数器
Looptop:       #循环的开始
...
做某些处理
...
loop Looptop   #ecx--, 若ecx!=0, 跳转到Looptop
```

使用loop 指令实现循环, 必须以 ecx 作为循环计数器

等价于:  
dec ecx  
cmp ecx,0  
jne Looptop

理论上, 能用 loop 指令实现的功能一定  
能用条件转移指令实现

其他loop指令: loopx —— 如 loopnz, loopz  
loopnz——当 ecx!=0 && ZF==0 时, 继续循环  
loopz——当 ecx!=0 && ZF==1 时, 继续循环

40

### 函数调用相关指令

**函数调用指令: call <函数名>**

①将IP旧值压栈保存 (保存在函数的栈帧顶部)

②设置IP新值, 无条件转移至被调用函数的第一条指令

**返回指令: ret**

从函数的栈帧顶部找到IP旧值, 将其出栈并恢复IP寄存器

**Push** #先让esp减4, 再将 压入

**Pop** #栈顶元素出栈写入 , 再让 esp加4

注1: 可以是立即数、寄存器、主存地址

注2: 可以是寄存器、主存地址

**指令: enter** ↔ **等价** →

push ebp  
mov ebp, esp

#保存上一层函数的栈帧基址 (ebp旧值)  
#设置当前函数的栈帧基址 (ebp新值)

**指令: leave** ↔ **等价** →

mov esp, ebp  
pop ebp

#让esp指向当前栈帧的底部  
#将esp所指元素出栈, 写入寄存器ebp

0xA00F 0034	4字节
0xA00F 0030	上一层函数栈帧基址
0xA00F 002C	4字节
0xA00F 0028	4字节
0xA00F 0024	4字节
0xA00F 0020	4字节
0xA00F 001C	4字节
0xA00F 0018	4字节
0xA00F 0014	IP旧值(返回地址)
0xA00F 0010	0xA00F 0030 ← ebp
0xA00F 000C	4字节
0xA00F 0008	4字节 ← esp
0xA00F 0004	4字节
0xA00F 0000	4字节

ebp: 指向当前栈帧的“底部”

esp: 指向当前栈帧的“顶部”

王道考研/CSKAOYAN.COM

41

### 栈帧的内部结构

- 每个栈帧大小规定为 16B 的整数倍 (当前函数的栈帧除外), 因此栈帧内可能出现空闲未使用的区域。
- 通常将局部变量集中存储在栈帧底部区域
- 通常将调用参数集中存储在栈帧顶部区域
- 栈帧最底部一定是上一层栈帧基址 (ebp旧值)
- 栈帧最顶部一定是返回地址 (当前函数的栈帧除外)

```

int caller(){
    int temp1=125;
    int temp2=80;
    int sum=add(temp1,temp2);
    return sum;
}

int add(int x, int y){
    return x+y;
}
                
```

(高地址) 栈底

...其他...

main的栈帧

p的栈帧

caller的栈帧

add的栈帧

栈顶 (低地址)

4字节

上一层栈帧基址

sum

temp2

temp1

空闲未使用

y

x

IP (返回地址)

4字节

局部变量。C语言中越靠前定义的局部变量越靠近栈顶

调用参数。参数列表中越靠前的参数越靠近栈顶

王道考研/CSKAOYAN.COM

42



## 函数调用常见代码框架

### 调用者:

.....

可用 push 或  
mov 指令实现

- 将调用参数写入当前栈帧的顶部区域

返回地址压入栈顶、  
并跳转到被调用函数  
第一条指令

- 执行 call 指令

通过eax寄存器

- 使用返回值

.....

### 被调用者:

- 保存上一层函数栈帧,  
设置当前函数栈帧

push ebp  
mov ebp,esp  
或: enter指令

- 初始化局部变量

[ebp-4]、[ebp-8]...

- 一系列处理逻辑

- 向上层函数传递返回值

通过eax寄存器

- 恢复上一层函数的栈帧

mov esp, ebp  
pop ebp  
或: leave指令

- 执行 ret 指令

从栈顶找到返回地址,  
出栈并恢复 IP 值

王道考研/CSKAOYAN.COM

43

访问局部变量: [ebp-4]、[ebp-8]...  
访问参数: [ebp+8]、[ebp+12]...

push ebp  
mov ebp,esp  
或: enter指令

### 任何一个函数:

- 保存上一层函数栈帧,  
设置当前函数栈帧

[ebp-4]、[ebp-8]...

- 初始化局部变量

顺序结构/分支/  
循环/函数调用

- 一系列处理逻辑

通过eax寄存器

- 向上层函数传递返回值

mov esp, ebp  
pop ebp  
或: leave指令

- 恢复上一层函数的栈帧

从栈顶找到返回地址,  
出栈并恢复 IP 值

- 执行 ret 指令

### if-else分支结构:

- ① `cmp a,b`
- ② `jxxx <⑤>(否命题)`
- ③ if 部分的逻辑
- ④ `jmp <⑥>`
- ⑤ else 部分的逻辑
- ⑥ if-else完结

### for/while循环结构:

- ① 循环前的初始化
- ② `cmp、jxxx (否命题)` 判断是否直接跳过循环?
- ③ 循环主体
- ④ `cmp、jxxx (同循环条件)` 判断是否继续循环?

### for/while循环结构: (loop指令实现)

- ① 循环前 ecx 初始化
- ② 循环主体
- ③ `loop <地址>`

### 函数调用:

- ① 将调用参数写入当前栈帧的顶部区域
- ② 执行 `call` 指令
- ③ 从 `eax` 寄存器中取得返回值

### 机器级代码分析步骤:

- 理解C语言代码逻辑
- 是否有局部变量?
- 是否有参数?
- 是否有分支/循环/函数调用?

王道考研/CSKAOYAN.COM

44

```
int f1(int n){
    if (n>1)
        return n*f1(n-1)
    else
        return 1;
}
```

访问参数: [ebp+8]、[ebp+12]...

**if-else分支结构:**

- ① **cmp a,b**
- ② **jxxx <⑤>(否命题)**
- ③ if 部分的逻辑
- ④ **jmp <⑥>**
- ⑤ else 部分的逻辑
- ⑥ if-else 完结

**函数调用:**

- ① 将调用参数写入当前栈帧的顶部区域
- ② 执行 **call** 指令
- ③ 从 **eax** 寄存器中取得返回值

## 2019年真题

45. (16分) 已知  $f(n) = n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \dots \times 2 \times 1$ , 计算  $f(n)$  的 C 语言函数 f1 的源程序 (阴影部分) 及其在 32 位计算机 M 上的部分机器级代码如下:

int	f1(int n){		
1	00401000	55	push ebp
...	...	...	...
	if (n>1)		
11	00401018	83 7D 08 01	cmp dword ptr [ebp+8],1
12	0040101C	7E 17	jle f1+35h (00401035)
	return n*f1(n-1);		
13	0040101E	8B 45 08	mov eax, dword ptr [ebp+8]
14	00401021	83 E8 01	sub eax, 1
15	00401024	50	push eax
16	00401025	E8 D6 FF FF FF	call f1 ( 00401000)
...	...	...	...
19	00401030	0F AF C1	imul eax, ecx
20	00401033	EB 05	jmp f1+3Ah (0040103a)
	else return 1;		
21	00401035	B8 01 00 00 00	mov eax,1
	}		
...	...	...	...
26	00401040	3B EC	cmp ebp, esp
...	...	...	...
30	0040104A	C3	ret

其中, 机器级代码行包括行号、虚拟地址、机器指令和汇编指令, 计算机 M 按字节编址, int 型数据占 32 位。请回答下列问题:

王道考研/CSKAOYAN.COM

47

43. (13分) 已知  $f(n) = \sum_{i=0}^n 2^i = 2^{n+1} - 1 = \underbrace{11 \dots 1}_n \text{B}$

```
int f1(unsigned n){
    int sum=1, power=1;
    for(unsigned i=0; i<=n-1; i++){
        power *= 2;
        sum += power;
    }
    return sum;
}
```

访问局部变量: [ebp-4]、[ebp-8]...  
访问参数: [ebp+8]、[ebp+12]...

**for/while循环结构:**

- ① 循环前的初始化
- ② **cmp、jxxx (否命题)** 判断是否直接跳过循环?
- ③ 循环主体
- ④ **cmp、jxxx (同循环条件)** 判断是否继续循环?

## 2017年真题

44. (10分) 在按字节编址的计算机 M 上, 题 43 中 f1 的部分源程序 (阴影部分) 与对应的机器级代码 (包括指令的虚拟地址) 如下:

其中, 机器级代码行包括行号、虚拟地址、机器指令和汇编指令。请回答下列问题。

	int f1( unsigned n)		
1	00401020	55	push ebp
.....	.....	.....	.....
	for( unsigned i=0; i<= n -1; i++)		
.....	.....	.....	.....
20	0040105E	39 4D F4	cmp dword ptr [ ebp-0Ch ],ecx
.....	.....	.....	.....
	{ power *= 2;		
.....	.....	.....	.....
23	00401066	D1 E2	shl edx,1
.....	.....	.....	.....
	return sum;		
.....	.....	.....	.....
35	0040107F	C3	ret

王道考研/CSKAOYAN.COM

48