

本节内容

选择语句

机器级表示

程序中的选择语句（分支结构）

每取出一条指令，PC
自动+“1”，指向下一
条即将执行的指令

PC

程序计数器

地址	主存
...	...
100	指令1
104	指令2
108	指令3
112	指令4
116	指令5
120	指令6
124	指令7
128	指令8
132	指令9
136	指令10
...	...

```
if (a>b) {  
    c=a;  
} else {  
    c=b;  
}
```

分支结构可能改
变程序的执行流

注：Intel x86 处理器中

程序计数器 PC（Program Counter）
通常被称为 **IP**（Instruction Pointer）



程序中的选择语句（分支结构）



无条件转移指令——jmp



无条件转移指令——jmp

无条件转移指令，类似与C语言里的 goto 语句

地址

...

```
100  mov  eax, 7
104  mov  ebx, 6
108  jmp  116
112  mov  ecx, ebx
116  mov  ecx, eax
120
```



```
mov  eax, 7
mov  ebx, 6
jmp  NEXT
mov  ecx, ebx
NEXT:
mov  ecx, eax
```

#用“标号”锚定位置

特征——有冒号，
名字可以自己取

无条件转移指令

jmp <地址>

#PC 无条件转移至 <地址>

jmp 128

#<地址>可以用常数给出

jmp eax

#<地址>可以来自于寄存器

jmp [999]

#<地址>可以来自于主存

jmp NEXT

#<地址>可以用“标号”锚定



这玩意儿比魔法好用多了

条件转移指令——jxxx

`cmp a,b`

#比较a和b两个数

a、b两个数可能来自寄存器/主存/常量

`je <地址>`

#jump when equal, 若 $a==b$ 则跳转

`jne <地址>`

#jump when not equal, 若 $a!=b$ 则跳转

`jg <地址>`

#jump when greater than, 若 $a>b$ 则跳转

`jge <地址>`

#jump when greater than or equal to, 若 $a\geq b$ 则跳转

`jl <地址>`

#jump when less than, 若 $a<b$ 则跳转

`jle <地址>`

#jump when less than or equal to, 若 $a\leq b$ 则跳转

条件转移指令一般要和 `cmp` 指令一起使用

`cmp eax,ebx`

#比较寄存器eax和ebx里的值

`jg NEXT`

#若 $eax > ebx$, 则跳转到 NEXT:

正确套路

示例：选择语句的机器级表示

```
if (a>b) {  
    c=a;  
} else {  
    c=b;  
}
```



else 部分的逻辑

if 部分的逻辑

```
mov eax, 7  
mov ebx, 6  
cmp eax, ebx
```

```
jg NEXT
```

```
mov ecx, ebx
```

```
jmp END
```

```
NEXT:
```

```
mov ecx, eax
```

```
END:
```

#假设变量a=7, 存入eax

#假设变量b=6, 存入ebx

#比较变量a和b

#若a>b, 转移到NEXT:

#假设用ecx存储变量c, 令c=b

#无条件转移到END:

#假设用ecx存储变量c, 令c=a

示例：选择语句的机器级表示

```
if (a>b){  
    c=a;  
} else {  
    c=b;  
}
```



if 部分的
逻辑

else 部分的
逻辑

```
mov eax, 7  
mov ebx, 6  
cmp eax, ebx
```

```
jle NEXT
```

```
mov ecx, eax
```

```
jmp END
```

```
NEXT:
```

```
mov ecx, ebx
```

```
END:
```

#假设变量a=7, 存入eax

#假设变量b=6, 存入ebx

#比较变量a和b

#若 $a \leq b$, 转移到NEXT:

#假设用ecx存储变量c, 令 $c=a$

#无条件转移到END:

#假设用ecx存储变量c, 令 $c=b$

历年真题

2. 【2019 统考真题】已知 $f(n) = n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times \cdots \times 2 \times 1$ ，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          f1: 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：

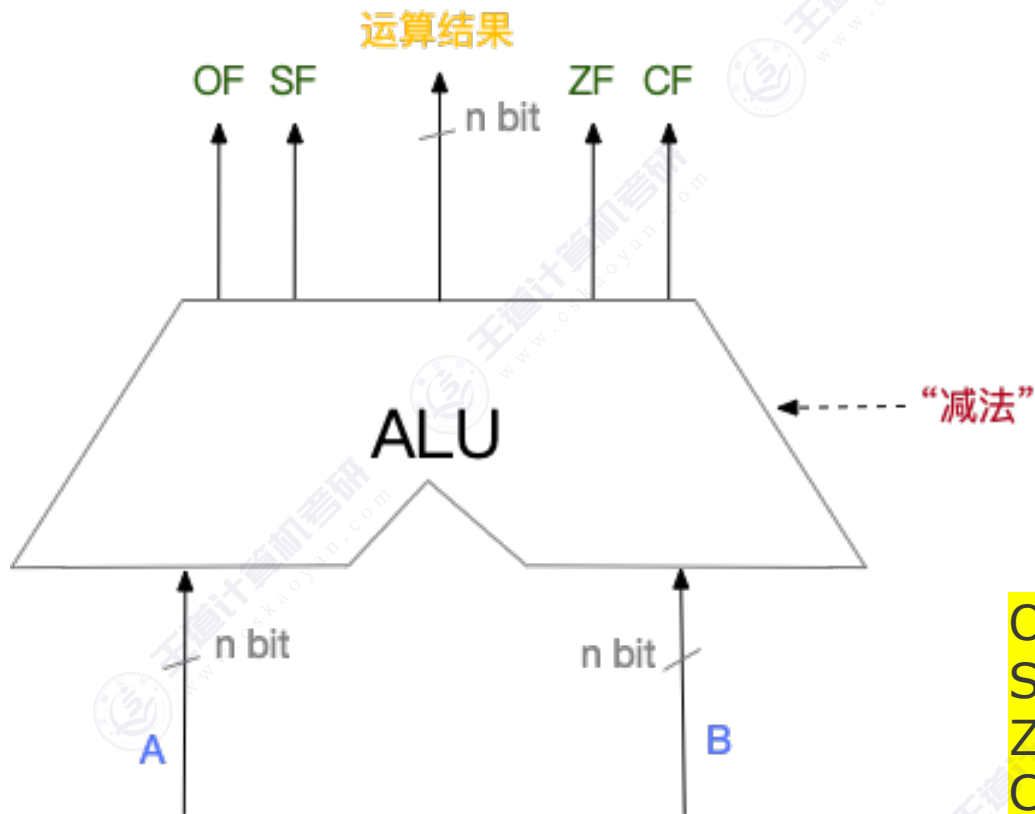


写汇编语言代码时，一般会以函数名作为“标号”，标注该函数指令的起始地址

扩展: cmp 指令的底层原理

ALU每次运算的标志位都自动存入
PSW 程序状态字寄存器 (Intel 称其为“标志寄存器”)

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
				OF				SF	ZF						CF



本质上是进行 a-b 减法运算，并生成标志位 OF、ZF、CF、SF

cmp a, b

#比较a和b两个数

条件转移指令根据相应标志位进行条件判断

je <地址> #若a==b则跳转, ZF==1 ?
jne <地址> #若a!=b则跳转, ZF==0 ?
jg <地址> #若a>b则跳转, ZF==0 && SF==OF ?
jge <地址> #若a>=b则跳转, SF==OF ?
jl <地址> #若a<b则跳转, SF!=OF ?
jle <地址> #若a<=b则跳转, SF!=OF || ZF==1 ?

OF (Overflow Flag) 溢出标志。溢出时为1, 否则置0。
SF (Sign Flag) 符号标志。结果为负时置1, 否则置0。
ZF (Zero Flag) 零标志, 运算结果为0时ZF位置1, 否则置0。
CF (Carry Flag) 进位/借位标志, 进位/借位时置1, 否则置0。



公众号：王道在线



b站：王道计算机教育



抖音：王道计算机考研