

1. (P.112 4)请依据 a 中的反汇编代码，将 b 中对应的 C 语言代码补充完全。

```
≡ p112.4
1  # void cond(int a,int *p)
2  #a in %edi,p in %esi
3      cond:
4          testl %esi,%esi  #检测esi,如果p==0,设置标志位ZF=1
5          je .L1          #如果等于ZF=1,则跳转到L1
6          cmpl %edi,(%esi) #比较p指向内存的值和edi中的值的大小
7          jge .L1         #如果p指向内存处的值大于等于a则跳转到L1
8          movl %edi,(%esi) #a的值写入p指向内存处
9      .L1:
10         ret             #弹出返回地址
```

解释说明：

(1) testl 指令

- **功能：**对两个操作数执行按位与（AND）操作，但不保存结果，仅影响标志寄存器。
- **标志位影响：**
 - SF（符号标志）：结果的最高位（符号位）。
 - ZF（零标志）：若结果为 0，则置 1；否则置 0。
 - PF（奇偶标志）：结果低 8 位的奇偶性（1 的个数是否为偶数）。
 - CF（进位标志）和 OF（溢出标志）：均被清零（置 0）。

(2) je 指令

- **功能：**当 ZF=1 时跳转（即两值相等或运算结果为 0 时跳转）。

(3) cmpl 指令

- **功能：**比较两个操作数，等价于 destination - source，但仅设置标志位。

- 标志位影响：

- **CF**（进位标志）：无符号数比较中，若 destination < source 则置 1。
- **OF**（溢出标志）：有符号数比较中，若结果溢出则置 1。
- **SF**（符号标志）：结果的最高位（有符号数的符号）。
- **ZF**（零标志）：若差值为 0 则置 1。

(4) **jge** 指令

- 功能：当 **SF=0** 且 **ZF=1** 时跳转（即有符号数比较中 destination \geq source）。

(5) **ret** 指令

- 功能：从子程序返回，弹出栈顶地址作为返回地址。

由汇编补充的 c 代码：

```
2 //由此对应的C语言代码
3 void cond(int a,int *p){
4     if(p&&*p<a){ //p非空，p指向的值小于a，将a覆盖p指向的内容
5         *p=a;
6     }
7 }
```

2. （P112 5）有一段汇编代码如下，试画出其逻辑流程图并写出对应该流程图的 C 语言 goto 版本，变量名可自行拟定。

```

work > work3 > ASM p112_5.s
1  movl 0x0,%eax  #eax=0
2  cmpl %edx,0    #比较0和edx中值的大小
3  jz   .L2       #如果edx=0, 则跳转到L2
4  jg   .L1       #如果0>edx, 则跳转到L1
5  movl 0xffffffff,%eax #eax=0xffffffff
6  jmp  .L2       #无条件跳转到L2
7  .L1:
8      movl 0x1,%eax #eax=1
9  .L2:
10     ret #弹出返回地址

```

解释说明：

(1) jz

- 跳转条件：当零标志位（ZF）被置位（ZF=1）时跳转。

(2) jg

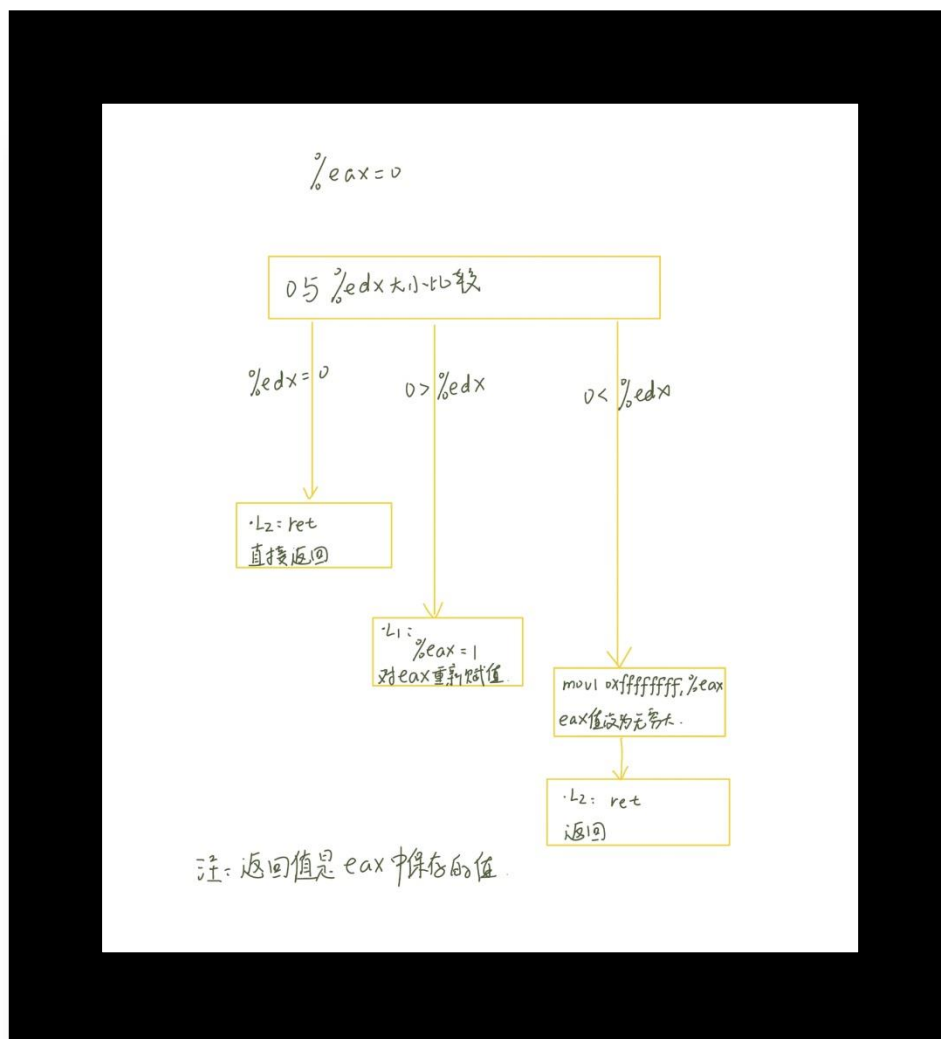
- 跳转条件：当有符号数比较结果为大于时跳转。

具体条件：SF=OF 且 ZF=0（即符号位与溢出位相同，且结果非零）

(3) jmp

- 跳转条件：无条件跳转，无论标志寄存器状态如何。
- 依赖的标志位：不依赖任何标志位。

逻辑流程图如下：



对应该流程图的 C 语言 goto 版本:

```

work > work3 > C p112_5.c > ...
1  const MAX=0xffffffff;
2  int func(int a,int d){
3      a=0;
4      if(0==d){
5          goto L2;
6      }
7      else if (0>d)
8      {
9          goto L1;
10     }else{
11         a=MAX;
12         goto L2;
13     }
14 L1:
15     a=1;
16 L2:
17     return a;
18 }

```

3. (P112 6) 已知有下面一段不完整的 C 语言代码及其对应的汇编代码，请依据汇编代码将 C 语言代码填写完整。

```

work > work3 > C p112_6.c > puzzle(unsigned)
1  unsigned puzzle(unsigned n){
2      if(){
3          return 1;
4      }else{
5          return 1+puzzle();
6      }
7  }

```

```

work > work3 > asm p112_6.s
1  pushl %ebp                #保存旧的基址指针 (caller 的 ebp)
2  movl %esp, %ebp           #设置新的基址指针 (当前栈顶为函数栈帧起点)
3  subl $8, %esp             #为局部变量分配8字节空间 (栈向下增长)
4
5  cmpl $0, 8(%ebp)          #比较参数 (8(%ebp)) 与0
6  jne .L2                   #如果参数 != 0, 跳转到.L2
7  movl $1, -4(%ebp)         #如果参数 == 0, 局部变量-4(%ebp) = 1
8  jmp .L3                   #无条件跳转到函数结尾
9
10 .L2:
11     movl 8(%ebp), %eax      #将参数 (8(%ebp)) 加载到 EAX
12     shr $3, %eax           #eax右移3位 (等价于无符号除法: 参数/8)
13     movl %eax, (%esp)      #将eax的值作为参数压栈 (调用puzzle函数)
14     call puzzle            #调用puzzle函数, 返回值存储在eax
15     addl $1, %eax          #eax= puzzle(参数/8)+1
16     movl %eax, -4(%ebp)    #局部变量-4(%ebp)=计算结果
17
18 .L3:
19     movl -4(%ebp), %eax     #将局部变量-4(%ebp)的值加载到eax
20     leave                  #恢复栈帧: 等价于movl %ebp,%esp + popl %ebp
21     ret                    #返回调用者

```

解释说明:

(1) **subl**

功能: 执行有符号减法: $dest = dest - src$, 结果存储在 `dest` 中。

(2) **jne**

功能: 条件跳转指令: 当**零标志位 (ZF 为 0)**时跳转到目标地址。

(3) **shrl**

功能: 逻辑右移: 将寄存器或内存中的值向右移动 n 位, 左侧补 0。

(4) **addl**

功能: 执行有符号加法: $dest = dest + src$, 结果存储在 `dest` 中。

(5) **leave**

功能: 恢复栈帧, 通常用于函数退出前清理栈。等价于:

`movl %ebp, %esp` ; 将栈指针 `esp` 恢复到基址指针 `ebp` 的位置

`popl %ebp` ; 弹出旧的基址指针到 `ebp`

(6) `call`

功能:调用子程序，将返回地址压栈并跳转到目标地址。

上述 C 代码补充完整后：

```
work > work3 > C p112_6.c > puzzle(unsigned)
1  unsigned puzzle(unsigned n){
2      if(n==0){
3          return 1;
4      }else{
5          return 1+puzzle(n/8);
6      }
7  }
```