

ICS 第三章

【操作数格式、数据传送】

1. 判断下列 x86-64 ATT 操作数格式是否合法。

- (1) () 8(%rax, ,2)
- (2) () \$30(%rax,%rax,2)
- (3) () 0x30
- (4) () 13(,%rdi,4)
- (5) () (%rsi,%rdi,6)
- (6) () %ecx
- (7) () (%ecx)
- (8) ★() (%rbp,%rsp)

【答】1 不正确；2 不正确，\$；3 正确，是内存地址 0x30；4 正确；5 不正确，缩放比例只能是 1，2，4，8；6 正确；7 不正确，x86-64 不允许将除了 64 位寄存器以外的寄存器作为寻址模式基地址；8 不正确，%rsp 不能作为操作数（参考 Intel 手册 Vol.1 3-23 与 Vol.2A 2-7）。

2. 假设 %rax、%rbx 的初始值都是 0。根据下列一段汇编代码，写出每执行一步后两个寄存器的值。

	%rax	%rbx
movabsq \$0x0123456789ABCDEF, %rax		
---->	0x0123456789ABCDEF	0x0000000000000000
movw %ax, %bx		
---->	0x0123456789ABCDEF	(1) ????????????????
movswq %bx, %rbx		
---->	0x0123456789ABCDEF	(2) ??????????????????
movl %ebx, %eax		
---->	(3) ??????????????????	(2) ??????????????????
Movabsq \$0x123456789ABCDEF, %rax		
---->	0x0123456789ABCDEF	(2) ??????????????????
cltq		
---->	(4) ??????????????????	(2) ??????????????????

- (1) 0x00000000000000CDEF
- (2) 0xFFFFFFFFFFFFCDEF
- (3) 0x00000000FFFFCDEF
- (4) 0xFFFFFFFF89ABCDEF

3. 下列操作不等价的是 ()

- A. movzbq 和 movzbl
- B. movzwq 和 movzwl
- C. movl 和 movslq
- D. movslq %eax, %rax 和 cltq

【答】C; A. B. movzbl/movzwl 生成了四字节, 把高位设为 0; D. cltq 是对 %eax 的符号拓展; C. movl 和 movzbl 等价 (所以不需要 movzbl 这条指令)

4. 判断下列 x86-64 ATN 数据传送指令是否合法。

- (1) () movl \$0x400010, \$0x800010
- (2) () movl \$0x400010, 0x800010
- (3) () movl 0x400010, 0x800010
- (4) () movq \$-4, (%rsp)
- (5) () movq \$0x123456789AB, %rax
- (6) () movabsq \$0x123456789AB, %rdi
- (7) ★ () movabsq \$0x123456789AB, 16(%rcx)
- (8) ★ () movq 8(%rsp), %rip

【答】1 不正确, 目的不能是立即数; 2 正确; 3 不正确, 两个操作数不能同时是内存地址; 4 正确; 5 不正确, 这里要用 movabsq; 6 正确; 7 不正确, movabsq 的目标地址必须是整数寄存器; 8 不正确, 不能用 mov 向 %rip 中传入数据。

【加载有效地址、算术运算】

5. 在 32 位机器下, 假设有如下定义

```
int array[10] = {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9};
```

某一时刻, %ecx 存着第一个元素的地址, %ebx 值为 3, 那么下列操作中, 哪一个将 array[3] 移入了 %eax? ()

- A. leal 12(%ecx), %eax
- B. leal (%ecx, %ebx, 4), %eax
- C. movl (%ecx, %ebx, 4), %eax
- D. movl 8(%ecx, %ebx, 2), %eax

【答】C

6. 将下列汇编代码翻译成 C 代码

func: 1 movq %rdi, %rax 2 salq \$4, %rax 3 subq %rdi, %rax 4 movq %rax, %rdi 5 leaq 0(,%rsi,8), %rax 6 subq %rsi, %rax 7 addq %rdi, %rax 8 ret	// a in %rdi, b in %rsi long func(long a, long b) { return _____; }
--	--

【答】 $a * 15 + b * 7$: 第 1 行 $\%rax = a$; 第 2 行 $\%rax = 16a$ 第 3 行 $\%rax = 15a$; 第 4 行 $\%rax = \%rdi = 15a$; 第 5 行 $\%rax = 8b$; 第 6 行 $\%rax = 7b$; 第 7 行 $\%rax = 15a + 7b$

【条件码】

7. 指令 setg %al 会让寄存器 %al 得到()

- A. $\sim(SF \wedge OF) \ \& \ \sim ZF$
- B. $\sim(SF \mid OF) \ \& \ \sim ZF$
- C. $\sim(SF \mid OF)$
- D. $\sim(SF \wedge OF)$

【答】A; 如果 $a > b$, 那么 $a - b$ 要不为正, 要不发生上溢变负; 同时 a 不等于 b 。

8. 将下列汇编代码翻译成 C 代码

func: movl %ecx, %r8d subl %edx, %r8d leal (%rcx,%rdx,2), %eax sete %dl movzbl %dl, %edx addl %edx, %eax ret	// a in %rdi, b in %rsi int func(int a, int b) { int c = a - b; int d = _____; return _____; }
---	---

【答】 $a + 2 * b$; $(c == 0) + d$; 注意 leal 不改变条件码, 而 subl 改变 ZF 位, (备注: imul 不改变 ZF 位)

【条件分支】

9. 将下列汇编代码翻译成 C 代码

<pre>func: movl \$1, %eax jmp .L2 .L4: testb \$1, %sil je .L3 imulq %rdi, %rax .L3: sarq %rsi imulq %rdi, %rdi .L2: testq %rsi, %rsi jg .L4 rep ret</pre>	<pre>// a in %rdi, b in %rsi long func(long a, long b) { long ans = _____; while (_____) { if (_____) ans = _____; b = _____; a = _____; } return ans; }</pre>
---	--

【答】

```
long func(long a, long b) {
    long ans = 1;
    while (b > 0) {
        if (b & 1)
            ans = ans * a;
        b = b >> 1;
        a = a * a;
    }
    return ans;
}
```

10. 对于下列四个函数，假设 gcc 开了编译优化，判断 gcc 是否会将其编译为条件传送。

<pre>long f1(long a, long b) { return (++a > --b) ? a : b; }</pre>	Y N
<pre>long f2(long *a, long *b) { return (*a > *b) ? --(*a) : (*b)--; }</pre>	Y N
<pre>long f3(long *a, long *b) { return a ? *a : (b ? *b : 0); }</pre>	Y N
<pre>long f4(long a, long b) { return (a > b) ? a++ : ++b; }</pre>	Y N

【答】f1 由于比较前计算出的 a 与 b 就是条件传送的目标，因此会被编译成条件传送；f2 由于比较结果会导致 a 与 b 指向的元素发生不同的改变，因此会被编译成条件跳转；f3 由于指针 a 可能无效，因此会被编译为条件跳转；f4 会被编译成条件传送，注意到 a 和 b 都是局部变量，return 的时候对 a 和 b 的操作都是没有用的。使用 -O1 可以验证 gcc 的行为。

11. 使用 GDB 查看某个可执行文件，发现其一段内存为：

```
0x400598: 0x0000000000400488 0x0000000000400488
0x4005a8: 0x000000000040048b 0x0000000000400493
0x4005b8: 0x000000000040049a 0x0000000000400482
0x4005c8: 0x000000000040049a 0x0000000000400498
```

将主函数的汇编代码转换成 C 代码：

```
0x400474: cmp    $0x7, %edi
0x400477: ja     0x40049a
0x400479: mov    %edi, %edi
0x40047b: jmpq   *0x400598(,%rdi,8)
0x400482: mov    $0x15213, %eax
0x400487: retq
0x400488: sub    $0x5, %edx
0x40048b: lea    0x0(,%rdx,4), %eax
0x400492: retq
0x400493: mov    $0x2, %edx
0x400498: and    %edx, %esi
0x40049a: lea    0x4(%rsi), %eax
0x40049d: retq
```

```
// a in %rdi, b in %rsi, c in %rdx
int main (int a, int b, int c) {
    int res = 4;
    switch(a){
        case 0:
        case 1:
            _____;
        case ____:
            res = _____;
            break;
        case ____:
            res = _____;
            break;
        case 3:
            _____;
        case 7:
            _____;
        default:
            _____;
    }
    return res;
}
```

【答】

```

case 0:
case 1:
    c = c - 5;
case 2:
    res = 4 * c; //or res *= c
    break;
case 5:
    res = 86547; //or 0x15213
    break;
case 3:
    c = 2;
case 7:
    b = b & c;
default:
    res += b; // or res = b + 4

```

12. 根据汇编指令补充机器码中缺失的字节。

loop:	
4004d0: 48 89 f8	mov %rdi, %rax
4004d3: eb ____	jmp 4004d8 <loop+0x8>
4004d5: 48 d1 f8	sar %rax
4004d8: 48 85 c0	test %rax, %rax
4004db: 7f ____	jg 4004d5 <loop+0x5>
4004dd: f3 c3	repz retq

【答】03; f8. 程序进行到第五行时，开始跳转，跳转位置为 $0xf8(-8) + 0x4004dd = 0x4004d5$ ，注意当程序走到第五行进行跳转之前，PC 指向该指令的下一条指令，即第六行 repz 的开头

【过程调用】

13. 将下列汇编代码翻译成 c 代码

<pre>func: movq %rsi, %rax testq %rdi, %rdi jne .L7 rep ret .L7: subq \$8, %rsp imulq %rdi, %rax movq %rax, %rsi subq \$1, %rdi call func addq \$8, %rsp ret</pre>	<pre>long func(long n, long m) { if (_____) return _____; return func (_____, _____); }</pre>
--	---

【答】`n == 0; m; n - 1, m * n`

14. 将下列 c 代码翻译为汇编代码

<pre>void callee(long *a, long *b) { if (a == b) return; *a ^= *b; *b ^= *a; *a ^= *b; return; } void caller(long n, long arr[]) { for (long i = 0; i < n/2; i++) callee(&arr[i], &arr[n-i]); }</pre>	
---	--

<pre>callee: cmpq %rsi, %rdi je .L1 movq (%rsi), %rax xorq (%rdi), %rax movq %rax, (%rdi) xorq (%rsi), %rax movq %rax, (%rsi)</pre>	<pre>caller: pushq %r12 pushq %rbp pushq %rbx movq %rdi, %rbp movq %rsi, %r12 movl \$0, %ebx jmp .L4</pre>
---	---

<pre> xorq %rax, (%rdi) .L1: rep ret </pre>	<pre> .L5: movq %rbp, %rax subq %rbx, %rax leaq (%r12,%rax,8), %rsi leaq (%r12,%rbx,8), %rdi call callee addq \$1, %rbx .L4: movq %rbp, %rax shrq \$63, %rax addq %rbp, %rax sarq %rax cmpq %rbx, %rax jg .L5 popq %rbx popq %rbp popq %r12 ret </pre>
--	---

在 x86-64、操作系统为 Linux 的情况下，假设 main 在 0x4000ac 处调用 caller，caller 在 0x400088 处调用 callee；调用函数（call xx）的代码长度为 5。在 main 即将调用 caller 时，部分寄存器的情况见下表左侧。请在下图右侧画出控制流第一次走到 .L1 时，堆栈的结构。

寄存器	调用前的值	地址	内容（不确定的空格填-）
%rsp	0xfffffffffff80	0xf...f88~8f	-
%rax	0x0	0xf...f80~87	-
%rbx	0x15	0xf...f78~7f	0x4000b1
%rbp	0x18	0xf...f70~77	0x213
%r12	0x213	0xf...f68~6f	0x18
%rsi	0x0	0xf...f60~67	0x15
%rdi	0x0	0xf...f58~5f	0x40008d
		0xf...f50~57	-

【答】注意不要弄错 Return Address 的内容。

【结构与联合】

15. 在 x86-64、Linux 操作系统下有如下 C 定义：

```
struct A {  
    char CC1[6];  
    int II1;  
    long LL1;  
    char CC2[10];  
    long LL2;  
    int II2;  
};
```

- (1) `sizeof(A)` = _____ 字节。
(2) 将 A 重排后，令结构体尽可能小，那么得到的新的结构体大小为_____字节。

【答】56, 40; CC1: 0; II1: 8, 必须 4 字节对齐; LL1: 16, 必须 8 字节对齐; CC2: 24; LL2: 40, 必须 8 字节对齐; II2: 48。基本元素最大的为 long, 因此 `sizeof(A)` 是 56。重排顺序: LL1 LL2 II1 II2 CC1 CC2, 刚好没有空白空间, 得到的大小为 8+8+4+4+10+6=40 字节。

16. 在 x86-64、LINUX 操作系统下，考虑如下的 C 定义：

```
typedef union {  
    char c[7];  
    short h;  
} union_e;  
  
typedef struct {  
    char d[3];  
    union_e u;  
    int i;  
} struct_e;  
  
struct_e s;
```

回答如下问题：

- (1) `s.u.c` 的首地址相对于 `s` 的首地址的偏移量是_____字节。
(2) `sizeof(union_e)` = _____ 字节。
(3) `s.i` 的首地址相对于 `s` 的首地址的偏移量是_____字节。

- (4) `sizeof(struct_e)` = _____ 字节。
- (5) 若只将 `i` 的类型改成 `short`，那么 `sizeof(struct_e)` = _____ 字节。
- (6) 若只将 `h` 的类型改成 `int`，那么 `sizeof(union_e)` = _____ 字节。
- (7) 若将 `i` 的类型改成 `short`、将 `h` 的类型改成 `int`，那么 `sizeof(union_e)` = _____ 字节，`sizeof(struct_e)` = _____ 字节。
- (8) 若只将 `short h` 的定义删除，那么 (1)~(4) 问的答案分别是____，____，____，____。

【答】

4; 8; 12; 16; 14; 8; 8, 16; 3, 7, 12, 16。具体解释如下：

(1)~(4)：

d1	d2	d3		h								i			
				c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7					

(5)：

d1	d2	d3		h								i			
				c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7					

(6)：

d1	d2	d3		h								i			
				c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7					

(7)：

d1	d2	d3		h								i			
				c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7					

对于 (7)，虽然和 (5) 很像，并且 `sizeof(union_e)` 也没变，但是实际上对齐要求的是所有基本元素都要对齐。所以在考虑 `sizeof` 的时候，不妨假设开辟一个包含两个元素的结构体数组，检查一下第二个结构体是否对其了所有的基本元素。

(8)：

d1	d2	d3	c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7			i			
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	--	--	---	--	--	--

【调试工具】

17. 写出使用 gcc 编译源代码 lab.c、生成可执行文件 lab、采用二级编译优化的命令。

【答】gcc lab.c -o lab -O2

18. 写出使用 gcc 编译源代码 foo.c、生成汇编语言文件 foo.s 的命令

【答】gcc foo.c -S

19. 将可执行文件 bar 逆向工程为汇编代码的工具是 ()

A. gcc B. gdb C. objdump D. hexedit E. gedit

【答】C

20. gdb 中，单步指令执行的命令是

A. r B. b C. p D. finish E. si F. disas

【答】E

【综合】

21. 以下提供了一段代码的 C 语言、汇编语言以及运行到某一时刻栈的情况

汇编：

```
0000000000400596 <func>:
 400596: sub    $0x28,%rsp
 40059a: mov    %fs:0x28,%rax
 4005a3: mov    %rax,0x18(%rsp)
 4005a8: xor    %eax,%eax
 4005aa: mov    (%rdi),%rax
 4005ad: mov    0x8(%rdi),%rdx
 4005b1: cmp    %rdx,%rax
 4005b4: jge    (1)
 4005b6: mov    %rdx,(%rdi)
 4005b9: mov    %rax,0x8(%rdi)
 4005bd: mov    0x8(%rdi),%rax
 4005c1: test   %rax,%rax
 4005c4: jne    4005cb <func+0x35>
 4005c6: mov    (%rdi),%rax
 4005c9: jmp    (2)
 4005cb: mov    (%rdi),%rdx
 4005ce: sub    %rax,%rdx
 4005d1: mov    %rdx,(%rsp)
 4005d5: mov    %rax,0x8(%rsp)
 4005da: mov    (3),%rdi
 4005dd: callq  400596 <func>
 4005e2: mov    0x18(%rsp),%rcx
 4005e7: xor    (4),%rcx
 4005f0: (5)    4005f7 <func+0x61>
 4005f2: callq  400460 <__stack_chk_fail@plt>
 4005f7: add    (6),%rsp
 4005fb: retq

00000000004005fc <main>:
 4005fc: sub    $0x28,%rsp
 400600: mov    %fs:0x28,%rax
 400609: mov    %rax,0x18(%rsp)
 40060e: xor    %eax,%eax
 400610: movq   0x69,(%rsp)
 400618: movq   0xfc,0x8(%rsp)
 400621: mov    %rsp,%rdi
 400624: callq  400596 <func>
 400629: mov    %rax,%rsi
```

40062c:	mov	\$0x4006e4,%edi
400631:	mov	\$0x0,%eax
400636:	callq	400470 <printf@plt>
40063b:	mov	0x18(%rsp),%rdx
400640:	xor	(4) _____,%rdx
400649:	(5) _____	400650 <main+0x54>
40064b:	callq	400460 <__stack_chk_fail@plt>
400650:	mov	\$0x0,%eax
400655:	add	(6) _____,%rsp
400659:	retq	

c 语言与堆栈:

typedef struct{
long a;	0x0000000000000000
long b;	0xc76d5add7bbeaa00
} pair_type;	0x00007fffffffdf60
long func(pair_type *p) {	(a)
if (p -> a < p -> b) {	(b)
long temp = p -> a;	0x0000000000400629
p -> a = p -> b;	(c)
p -> b = temp;	(d)
}	0x0000000000000001
if ((7) _____) {	0x0000000000000069
return p -> a;	0x0000000000000093
}	(e)
pair_type np;	0x00000000ff000000
np.a = (8) _____;	(f)
np.b = (9) _____;	0x0000000000000000
return func(&np);	(g)
}	(h)
int main(int argc, char* argv[]) {	(i)
pair_type np;	0x0000000000000000
np.a = (10) _____;	(j)
np.b = (11) _____;	(k)
printf("%ld", func(&np));	0x000000000000002a
return 0;	0x000000000000003f
}	0x00000000004005e2
	(栈顶) [低地址]

一些可能用到的字符的 ASCII 码表:

换行	空格	"	%	()	,	0	A	a
0x0a	0x20	0x22	0x25	0x28	0x29	0x2c	0x30	0x41	0x61

回答问题：

I. gdb 下使用命令 `x/4b 0x4006e4` 后（即查看 `0x4006e4` 开始的 4 个字节，用 16 进制表示）得到的输出结果是

`0x4006e4: 0x_____ 0x_____ 0x_____ 0x_____`

II. 互相翻译 C 语言代码和汇编代码，补充缺失的空格（标号相同的为同一格）。

- (1) `_____<func+_____>_____`
- (2) `_____<func+_____>_____`
- (3) `_____`
- (4) `_____`
- (5) `_____`
- (6) `_____`
- (7) `_____`
- (8) `_____`
- (9) `_____`
- (10) `_____`
- (11) `_____`

III. 补充栈的内容。使用 16 进制，可以不写前导多余的 0；对于给定已知条件后仍无法确定的值，填写“不确定”；已知程序运行过程中寄存器 `%fs` 的值没有改变。

- (a) `_____`
- (b) `_____`
- (c) `_____`
- (d) `_____`
- (e) `_____`
- (f) `_____`
- (g) `_____`
- (h) `_____`
- (i) `_____`
- (j) `_____`
- (k) `_____`

IV. 程序运行结果为_____。

以下提供了一段代码的 c 语言、汇编语言以及运行到某一时刻栈的情况

汇编代码:

```
0000000000400596 <func>:
 400596: sub    $0x28,%rsp
 40059a: mov    %fs:0x28,%rax
 4005a3: mov    %rax,0x18(%rsp)
 4005a8: xor    %eax,%eax
 4005aa: mov    (%rdi),%rax
 4005ad: mov    0x8(%rdi),%rdx
 4005b1: cmp    %rdx,%rax
 4005b4: jge    4005bd <func+0x27>
 4005b6: mov    %rdx,(%rdi)
 4005b9: mov    %rax,0x8(%rdi)
 4005bd: mov    0x8(%rdi),%rax
 4005c1: test   %rax,%rax
 4005c4: jne    4005cb <func+0x35>
 4005c6: mov    (%rdi),%rax
 4005c9: jmp    4005e2 <func+0x4c>
 4005cb: mov    (%rdi),%rdx
 4005ce: sub    %rax,%rdx
 4005d1: mov    %rdx,(%rsp)
 4005d5: mov    %rax,0x8(%rsp)
 4005da: mov    %rsp,%rdi
 4005dd: callq  400596 <func>
 4005e2: mov    0x18(%rsp),%rcx
 4005e7: xor    %fs:0x28,%rcx
 4005f0: je     4005f7 <func+0x61>
 4005f2: callq  400460 <__stack_chk_fail@plt>
 4005f7: add    $0x28,%rsp
 4005fb: retq

00000000004005fc <main>:
 4005fc: sub    $0x28,%rsp
 400600: mov    %fs:0x28,%rax
 400609: mov    %rax,0x18(%rsp)
 40060e: xor    %eax,%eax
 400610: movq    $0x69,(%rsp)
 400618: movq    $0xfc,0x8(%rsp)
 400621: mov    %rsp,%rdi
 400624: callq  400596 <func>
 400629: mov    %rax,%rsi
 40062c: mov    $0x4006e4,%edi
 400631: mov    $0x0,%eax
```


400636:	callq	400470	<printf@plt>
40063b:	mov	0x18(%rsp),%rdx	
400640:	xor	%fs:0x28,%rdx	
400649:	je	400650	<main+0x54>
40064b:	callq	400460	<__stack_chk_fail@plt>
400650:	mov	\$0x0,%eax	
400655:	add	%fs:0x28,%rsp	
400659:	retq		

C 语言与 stack 的情况:

typedef struct{
long a;	0x0000000000000000 (u)
long b;	0xc76d5add7bbeaa00
} pair_type;	0x00007fffffffdf60 (u?)
long func(pair_type *p) {	0x0000000000000069
if (p -> a < p -> b) {	0x00000000000000fc
long temp = p -> a;	0x0000000000400629
p -> a = p -> b;	0x0000000000000000 (u)
p -> b = temp;	0xc76d5add7bbeaa00
}	0x0000000000000001 (u)
if (p -> b == 0) {	0x0000000000000069
return p -> a;	0x0000000000000093
}	0x00000000004005e2
pair_type np;	0x00000000ff000000 (u)
np.a = p -> a - p -> b;	0xc76d5add7bbeaa00
np.b = p -> b;	0x0000000000000000 (u)
return func(&np);	0x000000000000002a
}	0x0000000000000069
int main(int argc, char* argv[]) {	0x00000000004005e2
pair_type np;	0x0000000000000000 (u)
np.a = 105;	0xc76d5add7bbeaa00
np.b = 252;	0x000000ff00000000 (u)
printf("%ld", func(&np));	0x000000000000002a
return 0;	0x000000000000003f
}	0x00000000004005e2
	(栈顶) [低地址]

一些可能用到的字符的 ASCII 码表:

换行	空格	"	%	()	,	0	A	a
0x0a	0x20	0x22	0x25	0x28	0x29	0x2c	0x30	0x41	0x61

回答问题：

1. gdb 下使用命令 `x/4b 0x4006e4` 后（即查看 `0x4006e4` 开始的 4 个字节，用 16 进制表示）得到的输出结果是？

`0x4006e4: 0x25 0x6c 0x64 0x00`

2. 互相翻译 C 语言代码和汇编代码，补充缺失的空格（标号相同的为同一格）。

(1) `4005bd <func+0x27>`

(2) `4005e2 <func+0x4c>`

(3) `%rsp`

(4) `%fs:0x28`

(5) `je`

(6) `$0x28`

(7) `p -> b == 0`

(8) `p -> a - p -> b`

(9) `p -> b`

(10) `105`

(11) `252`

3. 补充栈的内容。使用 16 进制，可以不写前导多余的 0；对于给定已知条件后仍无法确定的值，填写“不确定”；已知程序运行过程中寄存器 `%fs` 的值没有改变。

(a) `0x0000000000000069`

(b) `0x00000000000000fc`

(c) 不确定

(d) `0xc76d5add7bbeaa00`

(e) `0x0000000004005e2`

(f) `0xc76d5add7bbeaa00`

(g) `0x000000000000002a`

(h) `0x0000000000000069`

(i) `0x0000000004005e2`

(j) `0xc76d5add7bbeaa00`

(k) 不确定

4. 程序输出结果是？

`21`

【注意】

1 最后一空为 `0x00`，因为要用 `\0` 作字符串结尾

2 (1) (2) 较难

2 (10) (11) 不能颠倒，因为汇编如此写

3 (a) (b) 两空不能颠倒，因为 `func` 函数会修改内存的值
程序的作用是用（类似于）更相减损术求最大公约数