# ICS 第三章

## 【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;
```

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)	siz	eof(	unio	n_e)	= _		=	≥节。								
(3)	s.i	的首:	地址相	目对于	s的i	<b>当</b> 地址	上的偏	移量是	란		_字节	0				
(4)	siz	eof(	stru	ct_e	) = .			字节。								
(5)	若只	将 i	的类型	改成	shor	t, 那	『么 s	izeo	f(st	ruct	_e) :	=		字	节。	
(6)	若只	.将 h	的类型	改成	int,	那么	siz	eof(	unio	n_e)	= _			字节。		
(7)	若‡ 	各 i f _字节 _	的类型 ,si									si:	zeof	(uni	on_e	) =
(8)	若只	将 sh	ort	h 的兌	三义删	除,那	『么 (1	L)~(4	1) 问的	的答案	分别是	是	_,	_,	, _	°
【答																
		2; 1	6 <b>;</b> 1	4 <b>;</b> 8	; 8,	16;	3,	7, 1	2, 1	6。具	、体解	释如「	下:			
( 1 )	~ (4)		42		h											
	d1	d2	d3		h c1	c2	с3	α./l	с5	с6	c7		i			
					CI	CZ	05	C4	CJ	0.0	C /					
<b>( 5 )</b>							•									
(5)		40	42		h		1						1 4			
(5)	: d1	d2	d3		h	0	- 2	- 4	-5	-6	-7		i			
	d1	d2	d3		h c1	с2	с3	c4	c5	c6	c7		i			
<ul><li>(5)</li><li>(6)</li></ul>	d1 :				c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7					
	d1	d2	d3		c1 h								i			
(6)	d1 : d1				c1			c4			c7					
	d1 : d1				c1 h											
(6)	d1 : d1				c1 h											
(6)	d1 : d1	d2	d3		h c1	c2		с4					i			
(6) (7)	d1 : d1 : d1	d2	d3	) 很像	h c1 h c1	c2	c3	c4	c5	c6	c7	旦是实	i	对齐里	要求的	J是所
(6) (7) 对于	d1 : d1 : d1	d2 d2	d3 d3		c1 h c1 h c1	c2 c2	c3	c4 c4 (unic	c5 c5 c5	c6 c6 也没	c7 c7		i			
(6) (7) 对于有基	d1 : d1 : d1 : (7),	d2 d2	d3 d3 和(5)	。所以	c1 h c1 h c1 ,并且	c2 c2 siz 虑 si	c3 c3 ceof	c4 c4 (unic	c5 c5 on_e)	c6 c6 也没	c7 c7 变,但 设开辟		i			
(6) (7) 对于有基	d1 : d1 : d1 : 长本元 数组,	d2 d2 虽然 素都罗	d3 d3 和(5)	。所以	c1 h c1 h c1 ,并且	c2 c2 siz 虑 si	c3 c3 ceof	c4 c4 (unic	c5 c5 on_e)	c6 c6 也没	c7 c7 变,但 设开辟		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)
              (%rdi),%rdx
 4005cb: mov
 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;
                                       0x000000000000000
  long b;
                                       0xc76d5add7bbeaa00
} pair type;
                                       0x00007fffffffdf60
long func(pair_type *p) {
   if (p -> a  b) {
                                       (b)
     long temp = p \rightarrow a;
                                       0x0000000000400629
     p -> a = p -> b;
                                       (C)
     p \rightarrow b = temp;
                                       (d)
   }
                                       0x0000000000000001
   if ((7) ) {
                                       0x0000000000000069
     return p -> a;
                                       0x0000000000000093
   }
  pair_type np;
                                       0x0000000ff000000
  np.a = (8) ;
  np.b = (9);
                                       0x0000000000000000
  return func(&np);
                                       (g)
                                       (h)
int main(int argc, char* argv[]) {
  pair type np;
                                       0x0000000000000000
  np.a = (10) ___;
                                       (j)
  np.b = (11)
                                       (k)
  printf("%ld", func(&np));
                                       0x0000000000000002a
  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	**	0/0	(	)	,	0	А	а
0x0a	0x20	0x22	0x25	0x28	0x29	0x2c	0x30	0x41	0x61

回答问题:

I. gdb 下使用命令 x/4b 0x4006e4 j 制表示) 得到的输出结果是	后(即查看 0x4006e4 开始的 4 个字节,用 16 进
0x4006e4: 0x 0x 0x	0x
II. 互相翻译 C 语言代码和汇编代码,补	
(1) <func+></func+>	
(2) <func+></func+>	-
(3)	
(4)	
(5)	
(6)	
(7)(8)	
(10)(11)	
	以不写前导多余的 0;对于给定已知条件后仍无法
(a)	
(b)	
(c)	
(d)	
(e)	
(f)	
(g)	
(h)	
(i)	
(j)	
(k)	
IV. 程序运行结果为	°

#### 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 $0x28,%rsp
400659: retq
```

### C语言与 stack 的情况:

```
typedef struct{
                                         . . . . . .
   long a;
                                         0x00000000000000000(u)
  long b;
                                         0xc76d5add7bbeaa00
} pair type;
                                         0x00007ffffffffdf60(u?)
long func(pair type *p) {
                                         0x0000000000000069
   if (p -> a  b) {
                                         0x000000000000000fc
      long temp = p \rightarrow a;
                                         0x0000000000400629
      p -> a = p -> b;
                                         0x00000000000000000 (u)
      p \rightarrow b = temp;
                                         0xc76d5add7bbeaa00
                                         0x0000000000000001(u)
   if (p -> b == 0) {
                                         0x0000000000000069
      return p -> a;
                                         0x00000000000000093
                                         0x00000000004005e2
   pair type np;
                                         0x0000000ff000000(u)
   np.a = p -> a - p -> b;
                                         0xc76d5add7bbeaa00
   np.b = p \rightarrow b;
                                         0x00000000000000000(u)
   return func(&np);
                                         0x0000000000000002a
                                         int main(int argc, char* argv[]) {
                                         0x00000000004005e2
  pair type np;
                                         0x00000000000000000 (u)
   np.a = 105;
                                         0xc76d5add7bbeaa00
   np.b = 252;
                                         0x000000ff00000000(u)
   printf("%ld", func(&np));
                                         0x0000000000000002a
   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	11	010	(	)	,	0	А	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
  - $(7) p \rightarrow b == 0$
  - (8)  $p \rightarrow a p \rightarrow b$
  - (9)  $p \rightarrow b$
  - (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