

判断题 2pts * 8=16pts

1-1 $(x \mid -x) \gg 31 == -1$ x 的类型是 int

1-2 UNIX 系统中，文件就是字节序列，每个I/O设备都可以看成文件。

1-3 $-1 < 0U$

1-4 cmpq (%rax), 6(%rsp)

1-5 fork 调用一次，返回两次

1-6 $x \gg 3 == x / 8$

1-7 连接器的两个主要任务是符号解析和地址重定位

1-8 lea %r12, 0x2006ae(%rip)

单选题 2pts * 20 = 40pts

2-1 运行 C 代码：

```
short si = -128;
unsigned short usi = si;
```

那么 usi 的值是：

- A. 65407
- B. 128
- C. 65408
- D. 127

2-2 对于下面两个程序

```
#include <stdio.h>
void f(void);
int x = 15213;
int main() {
    f();
    printf("x=%d\n", x);
    return 0;
}
```

```
int x;
void f() {
    x = 15212;
}
```

首先执行命令 `gcc -o foo a1.c a2.c`，接着执行 `foo` 后，x 的输出结果是

- A. 15213
- B. 15212
- 垃圾选项

2-3 对于某8位计算机，整数用补码表示，假设 $x=60$, $y=-30$ ，则 $x+y$ 的机器数以及相对应的OF（1为溢出，0为不溢出）为：

- A. 0x1E, 0
- B. 0xE2, 1
- C. 0x1E, 1
- D. 0xE2, 0

2-4 对于 gcc 工具链而言，cpp、cc1、as、ld 分别代表着：

- A. 编译器、预处理器、链接器、汇编器

- B. 编译器、预处理器、汇编器、链接器
- C. 预处理器、链接器、编译器、汇编器
- D. 预处理器、编译器、汇编器、链接器

2-5 已知变量 y 的类型是 float，位于地址 0x400 处，它的十六进制为 0x01234567，在采用小端模式存储的机器中，地址范围为 0x400 ~ 0x403 处存储的字节依次为：

- A. 0x67 0x45 0x23 0x01
- B. 0x01 0x23 0x45 0x67
- 垃圾选项

2-6 十六位补码整数的范围

- A. $-2^{15} \sim +(2^{15} - 1)$
- B. $-(2^{15} - 1) \sim +(2^{15} - 1)$
- C. $-2^{16} \sim +(2^{16} - 1)$
- D. $-(2^{16} - 1) \sim +(2^{16} - 1)$

2-7 采用 GCC 工具链 将下述 C 语言程序编译成汇编代码

```
void mul(long x, long y, long des) {  
    long t = sum(x,y);  
    des = t;  
}
```

- A. rsi, rcx
- B. rdi, rdx
- C. rsi, rdi
- D. rdx, rsi

2-8 “缺页”属于异常中的：

- A. 中断
- B. 终止
- C. 陷阱
- D. 故障

2-9 某些情况下 read 和 write 传送的字节数比程序要求的要少，这些不足值出现的原因包括

- A. 读到EOF
- B. 从终端读文本行
- C. 读取网络套字节
- D. 典中典之以上都正确

2-10 链接可以发生在哪个阶段？最正确的答案是

- A. 加载时
- B. 运行时
- C. 编译时
- D. 典中典之以上都正确

2-11 在 Linux 下，下列哪个命令行可以将 C 程序 test.c 编译生成可执行文件

- A. objdump -d test.o
- B. gcc -O1 -o result test.o
- C. gcc -Og -o result test.c
- D. gcc -Og -c test test.c

2-12 表示传送字节的指令是

- A. movw
- B. movq
- C. movb
- D. movl

2-13 下列寄存器中，不属于被调用者保存寄存器的是

- A. r12
- B. rbp
- C. rbx
- D. rax

2-14 设数组 `short t[3]`。假设数组的起始地址为 x_t ，则 $t[2]$ 的地址是

- A. $x_t + 8$
- B. $x_t + 4$
- C. $x_t + 16$
- D. $x_t + 2$

2-15 假设 `p` 为一个 `char*` 类型的指针，他的值为 x ，则表达式 `(int*)p+7` 的值为

- A. $4x + 28$
- B. $4x + 7$
- C. $x + 28$
- D. $x + 7$

2-16 异常中异步发生的是

- A. 中断
- B. 故障
- C. 终止
- D. 陷阱

2-17 已知寄存器 `rax` 的值为 `0x0011223344556677`，执行指令 `movl $-1, %eax`，则 `rax` 的值变为：

- A. `0x00000000FFFFFFFF`
- B. `0x0000000000000000FFFF`
- C. `0x00112233FFFFFFFF`
- D. `0x001122330000FFFF`

2-18 已知地址 `0x100` 的值为 `0xff`，地址 `0x104` 的值为 `0xab`，地址 `0x108` 的值为 `0x13`，地址 `0x10c` 的值为 `0x11`，寄存器 `%rax` 的值为 `0x100`，寄存器 `%rdx` 的值为 `0x3`，则操作数 `9(%rax,%rdx)` 代表的值是

- A. `0xff`
- B. `0xab`
- C. `0x13`
- D. `0x11`

2-19 下面关于 Unix I/O 的叙述中，不正确的是

- A. 可以读取文件的元数据
- B. 允许执行 I/O 重定向
- C. Unix I/O 可以完成的事情，标准 I/O 也可以完成
- D. 将一个打开的文件模型化为一个流

2-20 已知 IEEE754 单精度浮点数的值为 `0xC0B00000`，他的二进制是：

- A. -5.5
- B. -0.75
- C. -1.5
- D. -2.75

填空题

4-1 (1pts*10=10pts)

若某机器为 6 位，有符号数 int 用补码表示，填写下表 (1) - (10)，有如下声明：

```
int x = -1;
unsigned ux = x;
```

表达式	十进制表示	二进制表示
零	0	000000
-	-10	(5)
x	-1	(6)
ux	(1)	(7)
x>>1	(2)	(8)
TMin	(3)	(9)
TMin+TMin	(4)	(10)

4-2(2pts*3=6pts)

分析下表左侧汇编代码，找出右侧唯一等价的 C 函数

```
foo1:
    lea 0xf(%rdi), %eax
    test %edi, %edi
    comvns %edi, %eax
    sar $0x4, %eax
    retq
```

```
foo2:
    mov %edi, %eax
    shr $0x1f, %eax
    retq
```

```
foo3:
    mov %edi, %eax
    sal %0x4, %eax
    sub %edi, %eax
    retq
```

```
int choice1(int x) {
    return x < 0;
}
```

```
int choice2(int x){
    return (x >> 31) & 1;
}
```

```
int choice3(int x){
    return 15 * x;
}
```

```
int choice4(int x){
    return (x + 15)/4;
}
```

```
int choice5(int x){
    return x / 16;
}
```

```
int choice6(int x){
    return (x >> 31);
}
```

1. foo1 对应choice_____
2. foo2 对应choice_____
3. foo3 对应choice_____

4-3 求M、N (8分)

```
long mat1[M][N];
long mat2[N][M];
long sum_element(long i, long j) {
    return mat1[i][j]+mat2[i][j];
}
```

```

sum_element:
    leaq (%rdi,%rdi,2)%rdx
    addq %rsi,%rdx
    leaq (%rdi,rdi,8), %rax
    addq %rax,%rsi
    movq mat2(%rsi,8),%rax
    addq mat1(%rdx,8),%rax
    retq

```

4-4 程序完形填空 (8分)

```

foo:
    movl $0,%eax
    jmp .L2
.L3:
    subl $1,%edi
    addl $1,%esi
    addl $1,%eax
.L2:
    cmpl %esi,%edi
    jg .L3
    addl $1,%eax
    ret

```

```

int foo(int x,int y){
    int result;
    for((1);(2);result++) {
        (3);
        (4);
    }
    result++;
    return result;
}

```

4-5 阅读下列代码，回答以下问题 (12分)

调用 bar 函数时，参数 x 的值是 0xaabbccdd，且在响应gets时键入'01234567890123456'，分析下表中给出的代码，然后回答以下问题。

(提示：1、get是标准库函数，%rdi存放的是输入缓冲区等候地址。2、x86处理器小端存储。3、'0'-'9'的字符ASCII码为0x30-0x39)

```

push %rbp
mov %rsp,%rbp
sub $0x30,%rsp
mov %edi,-0x24(%rbp)
movl $0x11223344, -0x10(%rbp)
mov -0x24(%rbp),%eax
mov %eax, -0xc(%rbp)
lea -0x20(%rbp),%rax
mov %rax,%rdi
mov $0x0,%eax
callq 0x400450<gets@plt>
mov -0xc(%rbp),%edx
mov -0x10(%rbp),%eax
lea -0x20(%rbp),%rcx
mov %eax,%esi
mov $0x400654,%edi
mov $0x0,%eax
callq 0x400430 <printf@plt>
nop
mov %rbp,%rsp
pop %rbp
retq

```

```

void bar(int x) {
    int a[3];
    char buf[4];
    a[0] = 0x11223344;
    a[1] = x;
    gets(buf);
    printf("a[0]=0x%02x,a[1]=0x%02x,buf=%s\n",a[0],a[1],buf);
}

```

- a) 指出程序中下列值是否被溢出破坏(2pts*4=8pts)

- a[0] (y/n)
- a[1] (y/n)
- x 的值 (y/n)
- 寄存器 %rbp 保存的值 (y/n)

b) 程序打印结果为(1pts*3=3pts)

- a[0]:0x_____
- a[1]:0x_____
- buf(ASCII):_____

c) 如果编写C程序调用上述bar函数，问： (1pts)

- 当输入到第____个字符后无法从bar函数正常返回。