

# CSAPP 往年期末题 参考

## 判断题

1-1 错误,  $x = 0$  时,  $(x|-x) \gg 31$  为0。

1-2 正确, PPT 原话

1-3 错误, 运算与比较中出现无符号数时有符号数转为无符号数, 左端 -1 转为无符号数 ( $1u < 31$ )

1-4 错误, 指令两端不能同时操作内存。

1-5 正确, 这是 `fork` 函数的特征。

1-6 错误,  $x \gg 3$  向下舍入,  $x/8$  向0舍入。

1-7 正确

1-8 错误, load effective address 指令 (lea) 的目的操作数必须是一个寄存器 (中文版P129)

## 单选题

2-1 B

short 两字节, si的二进制表示为 1000 0000 , 转换为无符号数为128。

2-2 B

补充: 上面那一段是a1.c, 下面那一段时a2.c

编译时, a2.c中的变量 x 是弱符号, 归入a1.c中的强符号 x 中, 函数 f 对其产生的引用对全局的 x 变量产生影响。

2-3 A

注意, OF (Overflow Flag) 针对的是有符号数溢出; 这里的运算没有发生有符号数溢出, 所以为0。值得注意的是 $-30 + 60 = (1110\ 0010) + (0011\ 1100)$ 发生无符号数溢出, CF (Carry Flag) 为1。

2-4 D

2-5 A

小端法内存低位存数据低位, 大端法内存地位存数据高位。

2-6 A

2-7 原问题补充: x 和 des 分别存储在寄存器 B

2-8 D

- 中断: 设备IO, 异步发生。
- 陷阱: `syscall`, 向内核进行请求, 同步发生, 总能返回原进程。
- 故障: 出现问题 (例如缺页), 可能出错, 不一定能返回原进程, 同步发生。
- 终止: 发生致命错误, 同步发生, 原进程停止。

2-9 D

2-10 D

动态链接库可以在多个阶段进行链接

2-11 C

- `gcc -o` : 可执行文件
- `gcc -S` : 汇编文件
- `gcc -c` : 可重定位文件
- `objdump -d` : 二进制文件反汇编

2-12 C

2-13 D

书上没有显式指明 `%rax` 是调用者保存, 但是 `%rax` 的功能是保存被调用者返回值, 显然 `%rax` 的值在调用者调用前是需要调用者自己保存的。

2-14 B

$$\text{ADDR}[\&T[i]] = x_t + \text{sizeof}(T[i]) * (i)$$

2-15 C

指针类型强制转换不会改变其内部的值,  $\text{val}(\text{pointer} + \text{offset}) = \text{val}(\text{pointer}) + \text{sizeof}(\text{pointer} \text{指向的类型}) * \text{offset}$

2-16 A

2-17 A

`movl` 高32位清零。

2-18 D

2-19 C

标准IO库不适用于网络套字节的IO，并且标准IO不能读取文件的元数据。

2-20 rectify: 他的十进制是 A

$$0xC0B00000 = (1\ 10000001\ 011), \text{sign} = -1, \text{Exponent} = 129 - \text{bias} = 2, M = 1 + f = 1.375$$

## 填空题

4-1

| 表达式       | 十进制表示      | 二进制表示         |
|-----------|------------|---------------|
| 零         | 0          | 000000        |
| -         | -10        | <b>110110</b> |
| x         | -1         | <b>111111</b> |
| ux        | <b>63</b>  | <b>111111</b> |
| x>>1      | <b>-1</b>  | <b>111111</b> |
| TMin      | <b>-32</b> | <b>100000</b> |
| TMin+TMin | <b>0</b>   | <b>000000</b> |

4-2

1. foo1 对应 choice5

- 他这里做的是从向下舍入除法变为向零舍入除法。

2. foo2 对应 choice2

- 注意 foo2 进行的是逻辑右移

3. foo3 对应 choice3

- 很典型的乘法二进制拆分

4-3

汇编进行一下简单翻译，就是： `return *(mat1+3*i+j)+*(mat2+9*i+j)`

不难得知  $N = 3, M = 9$

4-4

在这里，编译器用jump-to-middle法翻译for循环。

- result = 0
- y < x
- x--
- y++

4-5

- a[0] 被破坏
- a[1] 被破坏 (hint: 字符串末尾有00结束符)
- x 的值没有被破坏 (x的值被保存在了-0x24(%rbp)，没有被栈溢出攻击)

- rbp 中的值没有被破坏
- a[0] = 0x33343536
- a[1] = 0x00bccdd
- buf=01234567890123456
- 当输入到第32个字符后无法从bar函数正常返回。