CSAPP 往年期末题 参考

判断题

1-1 错误, x = 0时, (x|-x)>>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>>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

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

2-15 C

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

2-16 A

2-17 A

mov1 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

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

填空题

4-1

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

4-2

- 1. foo1 对应choice**5**
 - 。 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。

- 1. result = 0
- 2. y < x
- 3. x--
- 4. 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] = 0x00bbccdd
- buf=01234567890123456
- 当输入到第32个字符后无法从bar函数正常返回。