

武汉大学计算机学院 2021-2022 学年第一学期《系统级程序设计》期末考试试卷 A 答案

1. 假设某些内存地址和寄存器中的值如下表所示。

内存地址	值	寄存器	值
0x200	0xBE	%rax	0x204
0x202	0x37	%rdi	0x3
0x204	0x5C	%rsi	0x1
0x206	0x13		
0x208	0x24		
0x20A	0xAA		
0x20C	0x6D		

填写下表，给出所示操作数的值（10 分）

操作数	值
%rax	
\$0x200	
4(%rax)	
262(%rcx, %rdx)	
0x2(%rax, %rcx, 3)	

答案：

操作数	值	注释
%rax	0x204	寄存器
\$0x20A	0x20A	立即数
4(%rax)	0x24	地址 0x208
514(%rsi, %rdi)	0x13	地址 0x206
0x5(%rax, %rsi, 3)	0x6D	地址 0x20C

2. 假设在一个 int 类型为 32 位长度的机器上运行程序。Float 类型的值使用 32 位 IEEE 格式，而 double 类型的值使用 64 位 IEEE 格式。如下左图所示，产生随机数 x, y 和 z，并把它们转换为 float/double 类型的值。对于下右图中每个 C 表达式，请指出表达式是否总是为 1。如果它总是为 1，请描述其中的数学原理。否则，列举出一个使它为 0 的情况示例。（10 分）

<pre> /* Create some arbitrary values */ int x = random(); int y = random(); int z = random(); /* Convert to unsigned */ unsigned ux = (unsigned) x; unsigned uy = (unsigned) y; /* Convert to float/double */ float fx = (float) x; double dx = (double) x; double dy = (double) y; double dz = (double) z; </pre>	<p>A. <math>ux - x == 0</math></p> <p>B. <math>(x-y) &gt; 0 \Rightarrow -x &lt; -y</math></p> <p>C. <math>(double)(float) x == (double) x</math></p> <p>D. <math>dx + dy == (double) (y+x)</math></p> <p>E. <math>dx + dy + dz == dz + dy + dx</math></p>
---	---

答案:

- A. 正确。表达式中有无符号数  $ux$ ,  $x$  也会自动转换为  $ux$ , 所以结果恒为 0.
- B. 不正确。反例:  $x = -1, y = TMin$
- C. 不正确。int 转换成 float 时可能有精度损失, 但 int 转换为 double 时不会。反例:  $x = Tmax$
- D. 不正确。 $y+x$  可能发生溢出, 但  $dy+dx$  不会溢出。反例:  $x=y=Tmax$
- E. 不正确。浮点数不满足结合律, 例如:  $(3.14+1e10)-1e10 = 0, 3.14+(1e10-1e10) = 3.14$

3. 我们在一个 int 类型值为 32 位的机器上 (64 位) 运行程序, 这些值以补码形式表示。右移操作都是算术右移。MAX\_INT 表示最大的整数, MIN\_INT 表示最小的整数,  $W=31$ 。假设  $x$  是有符号整数, 且  $x < 0$ 。请对以下表达式的求值。如果结果是常数, 请给出其 16 进制表示。否则, 请以包含  $x$  的表达式予以表示。请给出求解过程的简要说明。(10 分)

示例:

$x \ll 2$       答案:  $x * 4$

A.  $(x \ll 4) + (x \ll 2) + (x \ll 1)$

B.  $1 + (x \ll 3) + \sim x$

C.  $x \wedge (MIN\_INT + MAX\_INT)$

D.  $\sim ((x \gg W) \ll 1)$

E.  $\sim ((x | (\sim x + 1)) \gg W) \& 1$

答案:

- A.  $22*x$
- B.  $7*x$
- C.  $\sim x$  (或者  $x \wedge 0xFFFFFFFF$ )
- D.  $x < 0$ , 结果恒为 1, 即  $0x000000001$ ;
- E.  $x$  不等于 0, 结果恒为 0, 即  $0x00000000$ .

4. 下面两个基于 IEEE 浮点格式的 9 位表示:

格式 A	格式 B
1. 有一个符号位	1. 有一个符号位
2. 有 $k=3$ 个阶码位。阶码偏置值是 3.	2. 有 $k=5$ 个阶码位。阶码偏置值是 15.
3. 有 $n=5$ 个小数位	3. 有 $n=3$ 个小数位

请将下面给出的格式 A 的位模式, 转换为最接近的格式 B 的值。如果需要舍入, 你要向偶数舍入。另外, 给出用格式 A 和格式 B 表示的位模式对应的值: 要么是整数, 要么是小数 (例如  $17/64$ )。请写清楚格式转换的计算过程。(10 分)

格式 A		格式 B	
位	值	位	值
0 011 0000	1	0 01111 000	1
			-15
	$\frac{53}{16}$		
		0 10100 110	(不用填)

答案:

格式 A		格式 B	
位	值	位	值
0 011 0000	1	0 01111 000	1
1 110 11100 (1 分)	-15 (1 分)	1 10010 111 (1 分)	-15
0 100 10101 (1 分)	$\frac{53}{16}$	0 10000 101 (2 分)	$\frac{13}{4}$ (2 分)
0 111 00000 (1 分)	+INF (1 分)	0 10100 110	(不用填)

5、请分析下面的汇编代码及对应的 C 语言函数框架回答问题（10 分）

arith:

.LFB0:

```
leaq    (%rdi,%rdi), %rax
leaq    4(%rsi), %rdi
movl    $0, %ecx
jmp     .L2
```

.L3:

```
addq    %rdx, %rax
addq    %rdx, %rdi
addl    $1, %ecx
```

.L2:

```
cmpl    $4, %ecx
jle     .L3
imulq   %rdi, %rax
ret
```

对应的 C 语言函数框架

```
long arith(long x, long y, long z)
{
```

```

long t1 = 2 * x;
long t2 = y + 4;
for( int i=0; _____; _____){
    _____;
    _____;
}
long rval = t1 * t2;
return rval;
}

```

- (1) 解释汇编代码中下划线语句的具体含义（尽量使用 C 语言的变量来解释）；
- (2) 在 C 语言函数框架中填写下划线部分的 C 程序语句。

答案：

(1)

.L3:

<u>addq %rdx, %rax</u>	计算 t1=t1+z （%rax 中保存变量 t1 的值）
<u>addq %rdx, %rdi</u>	计算 t2=t2+z （%rdi 中保存变量 t2 的值）
<u>addl \$1, %ecx</u>	i=i+1 （ecx 中保存变量 i 的值）

.L2:

<u>cmpl \$4, %ecx</u>	比较是否 i<=4 （ecx 中保存变量 i 的值）
<u>jle .L3</u>	如果 i<=4，跳转到.L3，进入 for 循环
<u>imulq %rdi, %rax</u>	计算 %rax=%rax*%rdi，等价于将 t1*t2 的值放入 %rax 中

(2)

```

i <= 4
i++
t1 = t1 + z
t2 = t2 + z

```

6、请分析下面的汇编代码及对应的 C 语言函数框架回答问题（10 分）

rfact:

.LFB23:

```

cmpq    $2, %rdi
jg      .L8
movl    $1, %eax
ret

```

.L8:

```

pushq   %rbp
pushq   %rbx
subq    $8, %rsp
movq    %rdi, %rbx
leaq    -1(%rdi), %rdi

```

```

call    rfact
movq    %rax, %rbp
leaq    -2(%rbx), %rdi
call    rfact
leaq    0(%rbp,%rax,2), %rax
addq    %rbx, %rax
addq    $8, %rsp
popq    %rbx
popq    %rbp
ret

```

对应的 C 语言函数框架

```

long rfact(long n)
{
    long result;
    if(n <= 2){
        result = 1;
    }else{
        result =rfact(n-1)+_____+_____ ;
    }
    return result;
}

```

- (1) 解释汇编代码中下划线语句的具体含义（尽量使用 C 语言的变量来解释）；
- (2) 在 C 语言函数框架中填写下划线部分的 C 程序语句。

答案：

(1)

<u>movq    %rdi, %rbx</u>	将%rdi(变量 n 的值)保存到%rbx
<u>leaq    -1(%rdi), %rdi</u>	%rdi=n-1
<u>call    rfact</u>	计算 rfact(n-1)
<u>movq    %rax, %rbp</u>	将计算结果%rax 中 rfact(n-1)的值保存到%rbp
<u>leaq    -2(%rbx), %rdi</u>	%rdi=n-2
<u>call    rfact</u>	计算 rfact(n-2)
<u>leaq    0(%rbp,%rax,2), %rax</u>	将 计 算 结 果 %rax*2+%rbp , %rax 中 保 存
2*rfact(n-2)+rfact(n-1)	
<u>addq    %rbx, %rax</u>	%rax=%rax+%rbp, 因此%rax=2*rfact(n-2)+rfact(n-1)+n

(2) 2 \* rfact(n - 2)

      n      

7、请分析下面的汇编代码及对应的 C 语言函数框架，填写 C 代码中缺失的部分（10 分）

switch\_eg:

```

.LFB0:
    subq $56, %rsi
    cmpq  $5, %rsi
    ja   .L9
    jmp  *.L4(, %rsi, 8)
.section .rodata
.L4:
    .quad .L3
    .quad .L9
    .quad .L5
    .quad .L6
    .quad .L7
    .quad .L7
    .text
.L3:
    leaq  (%rdi,%rdi,2), %rax
    leaq  (%rdi,%rax,4), %rdi
    jmp  .L2
.L5:
    cmpq  $10, %rdi
    jle  .L8
    subq $10, %rdi
.L6:
    addq $11, %rdi
.L2:
    movq  %rdi, (%rdx)
    ret
.L8:
    addq $10, %rdi
    jmp  .L6
.L7:
    imulq  %rdi, %rdi
    jmp  .L2
.L9:
    movl  $0, %edi
    jmp  .L2

```

对应的 C 语言函数框架:

```

void switch_eg (long x, long n, long *dest)
{
    long val = x;
    switch (n)
    {
        case 56:

```

```

        val *= 13;
        break;
    case ____:
        if(val > ____){
            val -= 10;
        }
        else{
            ____;
        }
    case 59:
        ____;
        break;
    case 60:
    case 61:
        val *= val;
        break;
    default:
        ____;
}
*dest = val;
}

```

答案：

58

10

val += 10

val += 11

val = 0

8、某 C 代码在 X86-64，使用命令 gcc -O0 -fno-stack-protector 编译后，得到的汇编代码如下，请回答下列问题。（14 分）

C 语言代码	foo 函数对应的汇编代码
--------	---------------

<pre> void foo() {     char buf[4]="abc";     int a = 0x31323334;     gets(&amp;a);     printf("a=%s", &amp;a); }  int main() {     foo();     return 0; } </pre>	<pre> 000000000400537 &lt;foo&gt;: 400537: 55          push    %rbp 400538: 48 89 e5    mov     %rsp,%rbp 40053b: 48 83 ec 10 sub     \$0x10,%rsp 40053f: c7 45 fc 61 62 63 00 movl    \$0x636261,-0x4(%rbp) 400546: c7 45 f8 34 33 32 31 movl    \$0x31323334,-0x8(%rbp) 40054d: 48 8d 45 f8 lea     -0x8(%rbp),%rax 400551: 48 89 c7    mov     %rax,%rdi 400554: b8 00 00 00 00 mov     \$0x0,%eax 400559: e8 e2 fe ff ff callq   400440 &lt;gets@plt&gt; 40055e: 48 8d 45 f8 lea     -0x8(%rbp),%rax 400562: 48 89 c6    mov     %rax,%rsi 400565: 48 8d 3d a8 00 00 00 lea     0xa8(%rip),%rdi 40056c: b8 00 00 00 00 mov     \$0x0,%eax 400571: e8 ba fe ff ff callq   400430 &lt;printf@plt&gt; 400576: 90          nop 400577: c9          leaveq  %rax 400578: c3          retq  提示: 1. 'a'对应的 ascii 码为 0x61。 2. '0'对应的 ascii 码为 0x30。 3. X86-64 为小端模式。 4. 通用寄存器长度为 64 位。 5. gets 为标准库函数。 </pre>
	<pre> 000000000400579 &lt;main&gt;: 400579: 55          push    %rbp 40057a: 48 89 e5    mov     %rsp,%rbp 40057d: b8 00 00 00 00 mov     \$0x0,%eax 400582: e8 b0 ff ff ff callq   400537 &lt;foo&gt; 400587: b8 00 00 00 00 mov     \$0x0,%eax 40058c: 5d          pop     %rbp 40058d: c3          retq 40058e: 66 90      xchg    %ax,%ax </pre>

(1) 假设用户输入为“0123456789012345”，下列数据位置在 gets 函数执行前后的值是多少？（如果信息不够，请填写“不确定”，并简洁分析）（6 分）

数据	gets 执行前 (16 进制或字符表示都行)	gets 执行后 (16 进制或字符表示都行)
A	0x31323334 或“4321”	
Buf	“abc” 或 0x00636261	
foo 函数中，寄存器 rbp 在栈上的保存备份		
foo 函数执行的返回地址		

(2) 该程序在上述输入时，可能发生“段错误”，试分析原因？（2 分）

(3) 该程序在上述输入时，也有可能正常结束，试分析原因？这样有何风险？如何解决？（6 分）

答案：

(1)

数据	gets 执行前 (16 进制或字符表示都行)	gets 执行后 (16 进制或字符表示都行)
a	0x31323334 或“4321”	“0123”
buf	“abc” 或 0x00636261	“4567”
寄存器 rbp 的在栈上的 保存备份	不确定	“89012345”
foo 函数执行的返回地址	0x400587	0x400036

(2)

有可能。当返回地址 0x400036 不是进程中合法的代码地址，就会发生段错误。

(3)

有可能。当返回地址 0x400036 是进程中的合法代码地址（但是意料之外的），就会跳转到该地址开始执行，并有可能正常结束。



这样有巨大的风险。一个程序计算过程是错误的，但是正常结束执行；用户却以为是正确执行的。可以利用金丝雀值进行栈保护，比如关闭 `-fno-stack-protector` 选项。

- 9、你参加了一个开发团队，试图开发世界上性能最快的计算阶乘的程序。（10 分）
- （1）第 1 版使用的是递归调用实现；第 2 版采用了循环实现，如下表（a），发现性能得到了显著提升。试简要分析原因。（3 分）
- （2）有一位程序员为了进行优化，尝试了第 3 版，如下表（b），发现性能没有得到提升。试简要分析原因。（3 分）
- （3）根据教材第 5 章所学，请提供 2 个正确、且比第 3 版性能更优的版本。（4 分）

(a)	(b)
<pre>int fact(int n) {     int i;     int result = 1;      for (i = n; i &gt; 1; i = i --)         result = result * i; }</pre>	<pre>int fact(int n) {     int i;     int result = 1;      for (i = n; i &gt; 1; i = i -2)         result = result * i * (i-1); }</pre>

答案：

（1）因为递归调用涉及大量的函数调用，而相比循环，函数调用有很多额外的性能 **overhead**，包括控制转移、参数和返回值传递、内存分配等。

（2）虽然做了循环展开，但是两个乘法之间仍然构成串行依赖，所以不能并行改进。

(3.a) `Result = result * ( i * (i-1));`

(3.b) `res1 = result *i; res2 = res2 * (i-1);`

10、下面是不完整的 C 语言代码，以及该代码在 IA-32 的 Linux 上编译后的汇编代码。在该机器上，数据类型的大小和对齐要求如下表所示。结合这些信息以及 IA-32 上指针长度为 32 位，请将下列 C 语言补充完整。（6 分）

```
typedef struct node {
    _____ x;
    _____ y;
    struct node *next;
    struct node *prev;
} node_t;
```

```
node_t n;
void func() {
    node_t *m;
    m = _____;
    m->y /= 16;
    return;
}
```

对应的汇编代码	类型及对齐要求
---------	---------

<b>func:</b> pushl %ebp movl n+12,%eax movl 16(%eax),%eax movl %esp,%ebp movl %ebp,%esp shrw \$4,8(%eax) popl %ebp ret	Type	Size (bytes)	Alignment (bytes)
	char	1	1
	short	2	2
	unsigned short	2	2
	int	4	4
	unsigned int	4	4
	double	8	4

**答案:**

- 1) x 占 8 个字节, double 或者 int[2]类型;
- 2) y 占 2 个字节, short 类型;
- 3) m = n.next->prev