超	马号			15	四	Ti.	六	七	八	九	十二点分
26	分				10.0						
25											
评	卷人		1				1		. 1555	LLL ÍKI A	B. C. D四个选项
	台面	光择	顯: (名	身小题 2	分, 步	± 20	分, 在	E以下每	小と知知	111113 17	、B、C、D四个选项
	中心		<b>华而</b> 证	确,将	正确答	家道"	写在试	卷上的	相应位	置。)	
111,	只有		<b>万户</b> -火 11 -	1911 14	11.191111		11-	15 文件	为		
1.				szu.c ½				100,000	D, szu.	exe	
	A	szu.i	1	B szu.	S	C,	szu.o		D. SZG	国.65/指	在 Sun (大端机) 机器
2.	小	量×的	的值为(	x01234	567,出	也址&	x 为 0	x100:	则该变	进加加	在 Sun(大端机)机器
2.	rti	tzili (k	九花梯丰	非列顺庁	正确的	足	403	0			
	P.3.	Design.	2 12 1413	+		1	x101	0x102	0x103		
				选项	0x100		23	45	67	nite)	
				В	01		23	45	67		
				C	67		45	23	01		
				D	01		23	45	67	ask	
3.	Α,	0 11	111111	点数运9 0000000 0000000	00000000	00000	00000	В.			011111000000000000000000000000000000000
4	假计	<b>设寄</b> 者	7-器%ea	ax 的值	为 x,	%ecx	的值	为 y, 利	那么礼:当	扁代码打	旨令 leal (%eax, %ccx,
				储在寄				Track .		. 0	
	Α,	4x		В.	4y		(	. 4x+y	y	D	、4y+x
	以下	哪一	个不在	ELF	<b>「执行</b>	材材文	で作り		?		
	A. 1	儿器个	弋码	В.	全局变	量	(	、用户	栈	D	、符号表
1	假设	调用	关系如	F: fu	ncl.o	func	2.o, f	uncl.o-	►libx.a	中的评	数,func2.o *libx.a //
的	函数	, liba	k.a ►li	by.a, hi	ll时 liby	/.a >	ibx.a,	则以下	正确的	り链接命	<b>今</b> 是
				szu fui						4 100 100 111	, 4 AL
				szu fur					-		
C	, gc	c sta	atic -o	szu lib	x.a liby	a lib	x.a fu	ncl.o fu	ınc2.o		
			(i)	穿机系:	统(2)》	) 试剂	ê B	6 第 1	1 页 共	12 页	

D. gee static o szu liby.a libx.a liby.a func1.o func2.o /\* main.c \*/ /\* foo.e \*/ int i = 0; int i - 1: int main() void foo() foo(); printf("%d", i); return 0; B、链接错误 A、编译错误 C、段错误 D、有时打印输出 1, 有时打印输出 0; 8. 下列说法中,错误的是\_\_\_\_\_? A、函数名和已初始化的全局变量名是强符号 B、强符号只能被定义一次, 否则产生链接错误 C、对弱符号的引用可以被解析为其强定义符号 D、未初始化的全局变量名和本地局部符号是弱符号 9. 下列几种存储器中, 是易失性存储器。 B, EPROM C, Flash Memory D, CD-ROM A, cache 10. 假定一个磁盘存储器有2个盘片,每个盘片有2个盘面,柱面数为2000,每个磁道

二、简答题: (2小题, 共10分)

A, 6TB B, 12TB

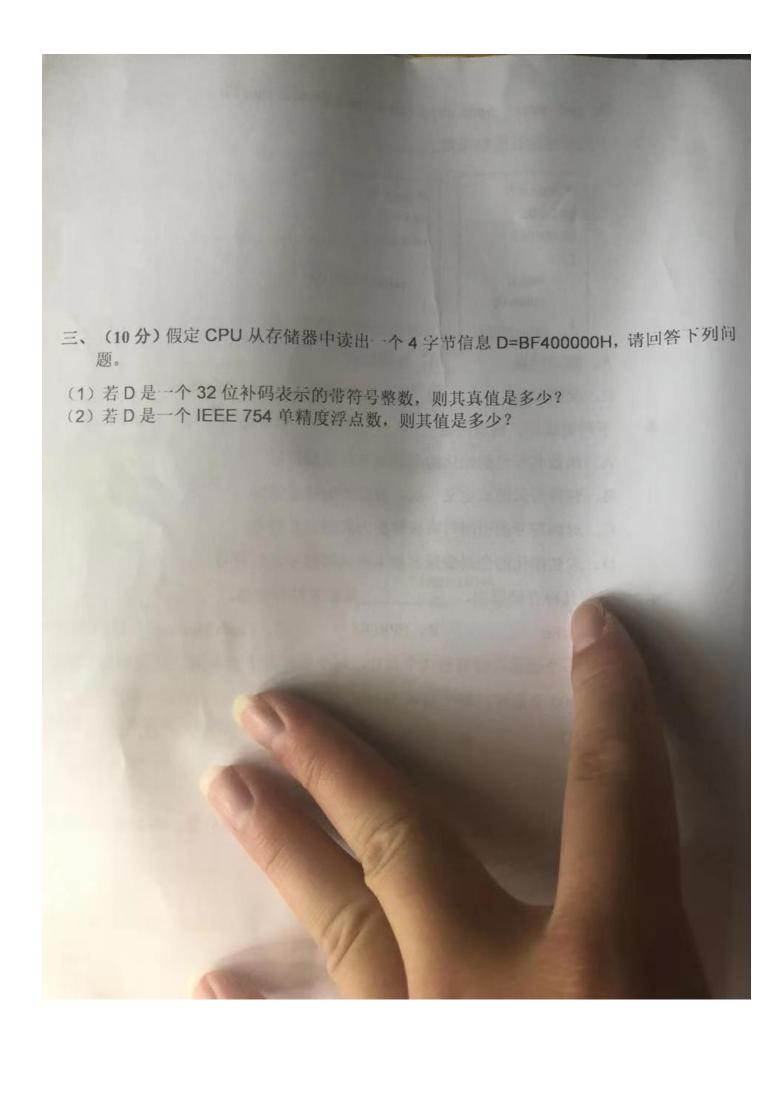
1. (5分)对于 IEEE754 浮点数,如果减少 1 位指数位数,将其用于尾数部分会有怎样的效果?

C. 6GB

D. 12GB

上有 3000 个扇区,每个扇区 512B,则该磁盘存储器的容量约为\_\_\_

2. (5分) 请简单描述缓冲区溢出的过程。



```
四、(10分)考虑下面的结构声明、set_y 函数主体及对应的汇编代码。其中, A, B, 标
     C未知
 typedef struct {
    int x[B];
    int y
    int z[C];
 } struct_a;
 typedef struct{
    struct_a data[A];
    int idx;
} struct_b;
void set_y(struct_b *bp, int val)
   int idx = bp->idx;
   bp->data[idx].y = val;
   GCC 为 set_y 函数产生了如下的代码片段:
set_y:
   movslq 168(%rdi),%rax
   leaq (%rax, %rax, 2), %rax
   movl %esi, 12(%rdi,%rax,8)
```

请回答如下问题:

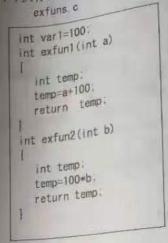
- (1) 根据汇编代码,推理出 A、B 和 C 的值各是多少?要求有较详细的推理过程。
- (2) 这两个结构总共各需要多少个字节进行存储?请画图说明每个结构体成员的存储位置、偏移量分别是多少(以字节为单位)。

```
.L5
Ret
```

2. (15分)有两个C程序编译链接顺成的可执行文件 main-link main-link.c

```
#include (stdio h)
extern int var1:
int var2=100:
int localfun1()

| var1=exfun2(var2):
return var1:
|
int main()
|
int k.
k=localfun1():
return k;
```



查看 exfuns.o 目标文件的反汇编信息如下

```
000000000000000000 (exfun1)
   0 55
                                       %rbp
   1: 48 89 e5
                                       %rsp, %rbp
                                may
                                       %edi, -0x14(%rbp)
      89 7d ec
                                mov
                                       -0x14 (%rbp), %eax
   7:
       8b 45 ec
                                mov
                                       $0x64. %eax
       83 c0 64
                                add
   a:
                                mov
                                       %eax. -0x4 (%rbp)
  d:
       89 45 fc
                                       -0x4 (%rbp), %eax
                                mov
  10:
       8b 45 fc
                                       %rbp
  13:
       5d
                                reta
  14:
       c3
00000000000000015 (exfun2):
                                       %rbp
 15: 55
                                push
                                       %rsp. %rbp
                                mov
 16:
       48 89 e5
                                       %edi, -0x14(%rbp)
 19:
     89 7d ec
                                mov
                                       -0x14 (%rbp), %eax
                                mov
 10:
     8b 45 ec
                                       $0x64, %eax, %eax
 1f: 6b c0 64
                                imul
                                       %eax, -0x4 (%rbp)
 22:
                                mov
      89 45 fc
                                       -0x4 (%rbp), %eax
 25:
                                mov
      8b 45 fc
                                       %rbp
 28:
                                pop
      5d
 29:
                                retq
      c3
```

可执行文件 main-link 的反汇编部分内容如下。

000000000004004ed <localfun1>:

ocalTuni>。 《计算机系统 (2)》 试卷 B卷 第 11 页 其 12 页 六、(10分)考虑如下 echo 函数源代码和其对应的 x86-64 位汇编代码: 画出 subq 语句 执行前和 addq 语句执行前的栈帧结构,标出对应寄存器前后变化,并回答以下的问题。

```
void echo()

{
    char buf[8];
    gets(buf);
    puts(buf);
}

echo:
    subq $24,$rsp
    movq %rsp+0x10,%rdi
    call gets
    movq %rsp+0x10,%rdi
    call puts
    addq $24,%rsp
    ret
```

- (1) 若输入的字符串为 0123456 并回车,函数 echo 的输出为何?
- (2) 若输入的字符串为 0123456789 并回车,程序能否正常输出 012345678901234567? 为什么?
- (3) 如果我们想利用函数 echo 的漏洞来执行一个起始地址为 0x3030303030303132 的函数,请给出一个恰当的输入字符串。(字符 0-9 的 ASCII 码为 0x30-0x39)



七、(10分)考虑如下一个C函数和对应的x86-64 汇编代码。C代码有缺失,请在下划线处补全(注意: 0x400498 是 C标准库函数 malloc 的地址)。

```
typedef struct node
{
    void *data;
    struct node *next;
} node_t;

node_t *lmao (node_t *n, int f (node_t *))
{
    node_t *a, *b;

    if (______)
        return NULL;

    a = _____;

    if (_____)
    return b;
}

return _____;
```

```
%rbx, -0x18 (%rsp)
 0x4005d0: mov
                %rbp. -0x10 (%rsp)
 0x4005d5: mov
                %eax, %eax
 0x4005da: xor
                %r12, -0x8 (%rsp)
 0x4005dc: mov
                $0x18, %rsp
 0x4005e1: sub
 0x4005e5: test %rdi, %rdi
                %rdi, %rbx
 0x4005e8: mov
0x4005eb: mov %rsi, %rbp
0x4005ee: je 0x40061e<1mao+78>
0x4005f0: mov 0x8(%rdi), %rdi
0x4005f4: callq 0x4005d0 <lmao>
0x4005f9: mov %rbx, %rdi
0x4005fc: mov %rax. %r12
0x4005ff: callg *%rbp
0x400601: mov %eax, %edx
0x400603: mov %r12, %rax
0x400606: test %edx. %edx
0x400608: jle 0x40061e <1mao+78>
0x40060a: mov $0x10, %edi
0x40060f: callq 0x400498 (malloc)
0x400614: mov (%rbx), %rdx
0x400617: mov %r12, 0x8 (%rax)
0x40061b: mov %rdx, (%rax)
0x40061e: mov (%rsp), %rbx
0x400622: mov 0x8(%rsp), %rbp
0x400627: mov 0x10(%rsp), %r12
0x40062c: add $0x18, %rsp
0x400630: retq
```

```
/*fact1.c*/
int table[12];
int fact(int n);
int main (int argc, char **argv) {
    table[0] = 0; table[1] = 1;
    if (argc == 2) {
        argv++;
        sscanf(*argv, "%d", &n);
    printf("fact(%d) = %d\n", n, fact(n));
```

```
/*fact2.c*/
int* table;
int fact(n) {
   static int num = 2;
    if (n \ge num) {
        int i = num;
        while (i <= n) {
             table[i] = table[i -1] * i;
             i++;
         num = i;
     return table[n];
```

(1) 对于每个程序中的相应符号,给出它的符号类型(局部变量、强定义或弱定义),它 在链接后位于ELF文件中的什么位置?(提示:如果某表项内容无法确定,请画 X)。

## fact1.c

fact1.c			LAN ET MATER	所在节
变量	是否链接符号	在哪个模块定义	符号类型	171 14 14
table			-	
fact			-	
num				

## fact2.c

act2.c	是否链接符号	在哪个模块定义	符号类型	所在节
	AE LI WISK IN J	The Co. I have a supposed	1000	
table				
fact				
num				

(2) 对上述两个文件进行链接之后,会对每个符号进行解析。请给出链接后下列符号被 定义的模块 ( fact1 or fact2 )。

符号	定义模块
table	
fact	
num	

(3) 使用 gcc (命令: gcc -o fact fact1.c fact2.c) 米编译之后得到的可执行文件是否能 够正确执行? 为什么?