主管 领导 审核 签字

## 哈尔滨工业大学 2018 学年 秋 季学期

# 计算机系统(A)试题

题号	ı	Ш	四	五	六	总分
得分						
阅卷人						

<u> </u>						
I	•	片纸鉴心 诚信不败				
		C 语言程序中的整数常量、整数常量表达式是在()) 阶段变成 2 进制补码的。				
授课教师	2.	(A) 预处理 (B) 编译 (C) 连接 (D) 执行 C 语言程序如下,叙述正确的是 ( ) #include <stdio.h></stdio.h>				
	#define DELTA sizeof(int) int main(){     int i;     for (i = 40; i - DELTA >= 0; i -= DELTA)					
NT		printf(''%d '',i);				
株名	封	B. 程序输出 10 个数: 40 36 32 28 24 20 16 12 8 4 0 C. 程序死循环,不停地输出数值 D. 以上都不对				
	3.	下数值列叙述正确的是( ) A.一条 mov 指令不可以使用两个内存操作数 B.在一条指令执行期间,CPU 不会两次访问内存				
条金	4.	C.CPU 不总是执行 CS::RIP 所指向的指令,例如遇到 call、ret 指令时 D.X86-64 指令"mov\$1,%eax"不会改变%rax 的高 32 位 条件跳转指令 JE 是依据 ( ) 做是否跳转的判断				
	线 5.	A. ZF B. OF C. SF D. CF 以下关于程序中链接"符号"的陈述,错误的是( ) A.赋初值的非静态全局变量是全局强符号				
M		B.赋初值的静态全局变量是全局强符号 C.未赋初值的非静态全局变量是全局弱符号 D.未赋初值的静态全局变量是本地符号				
弧	6.	在 Y86-64 CPU 中有 15 个从 0 开始编码的通用寄存器,在对指令进行编码时,对于仅使用一个寄存器的指令,简单有效的处理方法是( ) A.用特定的指令类型代码				

	B.用特定的指令切能码
	C.用特定编码 0xFF 表示操作数不是寄存器
	D.无法实现
7.	采用缓存系统的原因是(   )
	A. 高速存储部件造价高 B.程序往往有比较好的空间局部性
	C. 程序往往有比较好的时间局部性 D.以上都对
8.	关于动态库的描述错误的是( )
•	A.可在加载时链接,即当可执行文件首次加载和运行时进行动态链接。
	B.更新动态库,即便接口不变,也需要将使用该库的程序重新编译。
	C.可在运行时链接,即在程序开始运行后通过程序指令进行动态链接。
	D.即便有多个正在运行的程序使用同一动态库,系统也仅在内存中载入一份
<del>≓</del> h	态库。
	心序。 内核为每个进程保存上下文用于进程的调度,不属于进程上下文的是( AD )
Э.	A.全局变量值 B.寄存器 C.虚拟内存一级页表指针 D.文件表
10	
10.	不属于同步异常的是( ) C.故障 D.终止
11	
11.	异步信号安全的函数要么是可重入的(如只访问局部变量)要么不能被信号处理和富力的。
	理程序中断,包括 I/O 函数 ( )
1.0	A. printf B. sprintf C. write D. malloc
12.	虚拟内存页面不可能处于(    )状态
	A.未分配、未载入物理内存 B. 未分配但已经载入物理内存
10	C.已分配、未载入物理内存 D. 已分配、已经载入物理内存
13.	下面叙述错误的是( )
	A.虚拟页面的起始地址%页面大小恒为 0;
	B.虚拟页面的起始地址%页面大小不一定是 0;
	C.虚拟页面大小必须和物理页面大小相同;
	D.虚拟页面和物理页面大小是可设定的系统参数;
14.	虚拟内存发生缺页时,正确的叙述是(AD)
	A. 缺页异常处理完成后,重新执行引发缺页的指令
	B. 缺页异常处理完成后,不需要重新执行引发缺页的指令
	C.缺页异常都会导致程序退出
	D. 中断由 MMU 触发
15.	进程从用户模式进入内核模式的方法不包括( )
	<b>A.</b> 中断 <b>B.</b> 陷阱 <b>C.</b> 复位 <b>D.</b> 故障
16.	程序语句"execve("a.out",NULL,NULL);"在当前进程中加载并运行可执行文件
	a.out 时,错误的叙述是( )
	A. 为代码、数据、bss 和栈创建新的、私有的、写时复制的区域结构
	B. bss 区域是请求二进制零的,映射到匿名文件,初始长度为 0;
	C. 堆区域也是请求二进制零的,映射到匿名文件,初始长度为 $0$ ;
	D. 栈区域也是请求二进制零的,映射到匿名文件,初始长度为 0;
17.	若将标准输出重定向到文本文件 file.txt,错误的是( )
	A.需要先打开重定位的目标文件"file.txt"
	B.设"file.tx"t 对应的 fd 为 4,内核调用 dup2(1,4)函数实现描述符表项的复制
	C.复制"file.txt"的打开文件表项、并修正 fd 为 1 的描述符
	D.修改"file.txt"的打开文件表项的引用计数
18.	关于局部变量,正确的叙述是( )

授课教师		A.普通(auto)局部变量也是一种编程操作的数据,存放在数据段 B.非静态局部变量在链接时是本地符号 C.静态局部变量是全局符号 D.编译器可将 rsp 减取一个数为局部变量分配空间 关于异常处理后返回的叙述,错误的叙述是( ) A.中断处理结束后,会返回到下一条指令执行 B.故障处理结束后,会返回到下一条指令执行 C.陷阱处理结束后,会返回到下一条指令执行 C.陷阱处理结束后,会返回到下一条指令执行 D.终止异常,不会返回 UNIX I/O 的 read、write 函数无法读/写指定字节的数据量,称为"不足值"问题,叙述正确的是( AB ) A.读磁盘文件时遇到 EOF,会出现"不足值"问题 B.写磁盘文件也会出现"不足值"问题 C.读磁盘文件不会有这个问题 D.以上均不对
	<u> </u>	填空题 (每空 1 分, 共 10 分)
	21.	判断整型变量 n 的位 7 为 1 的 C 语言表达式是。
.NI	22.	C 语言程序定义了结构体 struct noname{char c; int n; short k; char *p;};若该程
<b>A</b>		序编译成 64 位可执行程序,则 sizeof(noname)的值是。
	封 <b>:</b> 23.	整型变量 x=-2,其在内存从低到高依次存放的数是(16 进制表示)
	24.	将 hello.c 编译生成汇编语言的命令行。
	25.	程序运行时,指令中的立即操作数存放的内存段是:段。
	26.	若 p.o->libx.a->liby.a 且 liby.a->libx.a->p.o 则最小链接命令行。
作品,	27.	在计算机的存储体系中,速度最快的是。
1	:	Cache 命中率分别是 97%和 99%时,访存速度差别(很大/很小?)。
	线	子程序运行结束会向父进程发送
	30.	向指定进程发送信号的 linux 命令是。
	三、	判断对错(每小题 1 分,共 10 分,正确打√、错误打×)
	31.	( ) C 语言程序中,有符号数强制转换成无符号数时,其二进制表示将会做
系然	32.	相应调整。 ( )在 Y86-64 的顺序结构实现中,寄存器文件写时是作为组合逻辑器件看待。
₹2	33.	( )链接时,若有一个强符号和多个弱符号同名,则对弱符号的引用均将被
	34.	解析成强符号。 ( ) 异常处理程序运行在内核模式下,对所有的系统资源都有完全的访问权
		限。
	35.	( ) C 语言中数值从 int 转换成 double 后,数值虽然不会溢出,但有可能是不精确的。
	36.	( )子进程即便运行结束,父进程也应该使用 wait 或 waitpid 对其进行回收。

- 37. ( )在动态内存分配中,内部碎片不会降低内存利用率。
- 38. ( )如果系统中程序的工作集大小超过物理内存大小,虚拟内存系统会产生 抖动:页面不断地换进换出,导致系统性能暴跌。
- 39. ( )虚拟内存系统能有效工作的前提是软件系统具有"局部性"。
- 40. ( )相比标准 I/O, Unix I/O 函数是异步信号安全的,可以在信号处理程序中安全地使用。

#### 四、简答题(每小题5分,共20分)

- 41. 从汇编的角度阐述: 函数 int sum(int x1,int x2,int x3,int x4,int x5,int x6,int x7,int x8),调用和返回的过程中,参数、返回值、控制是如何传递的? 并画出 sum 函数的栈帧(X86-64 形式)。
- 42. 简述缓冲区溢出攻击的原理以及防范方法。
- 43. 简述 shell 的主要原理与过程。
- 44. 请结合 ieee754 编码,说明怎样判断两个浮点数是否相等?

#### 五、系统分析题(20分)

两个 C 语言程序 main.c、test.c 如下所示:

```
/* test.c */
/* main.c */
#include <stdio.h>
                                       extern int a[];
int a[4]=\{-1,-2,2,3\};
                                       int val=0;
extern int val;
                                       int sum()
int sum():
int main(int argc, char * argv[])
                                           int i:
                                           for (i=0; i<4; i++)
                                             val += a[i];
    val=sum();
    printf("sum=%d\n",val);
                                           return val;
```

用如下两条指令编译、链接,生成可执行程序 test:

```
gcc -m64 -no-pie -fno-PIC -c test.c main.c
```

gcc -m64 -no-pie -fno-PIC -o test test.o main.o

运行指令 obidump -dxs main.o 输出的部分内容如下:

#### **Contents of section .data:**

0000 fffffff fefffff 02000000 03000000 .....

**Contents of section .rodata:** 

0000 73756d3d 25640a00 sum=%d..

## Disassembly of section .text: 00000000000000000000000000000000000

```
55
0:
                           push
                                   %rbp
     48 89 e5
                                    %rsp,%rbp
1:
                           mov
                                   $0x10,%rsp
4:
     48 83 ec 10
                           sub
                                   %edi,-0x4(%rbp)
8:
     89 7d fc
                           mov
     48 89 75 f0
                                    %rsi,-0x10(%rbp)
b:
                           mov
     b8 00 00 00 00
                                    $0x0,%eax
f:
                           mov
```

```
14:
                   e8 00 00 00 00
                                             19 <main+0x19>
                                       callq
                       15: R X86 64 PC32
                                          sum-0x4
                                               %eax,0x0(%rip)
             19:
                   89 05 00 00 00 00
                                       mov
                                                               # 1f <main+0x1f>
                       1b: R X86 64 PC32
                                           val-0x4
             1f:
                   8b 05 00 00 00 00
                                               0x0(\%rip),\%eax # 25 < main + 0x25 >
                                       mov
                       21: R X86 64 PC32
                                           val-0x4
             25:
                   89 c6
                                               %eax,%esi
                                       mov
                                               $0x0,%edi
             27:
                   bf 00 00 00 00
                                       mov
                       28: R X86 64 32 .rodata
                   b8 00 00 00 00
                                               $0x0,%eax
             2c:
                                       mov
                                       callq 36 <main+0x36>
             31:
                   e8 00 00 00 00
                                          printf-0x4
                       32: R X86 64 PC32
             36:
                                               $0x0,%eax
                   b8 00 00 00 00
                                       mov
             3b:
                   c9
                                        leaveg
             3c:
                   c3
                                        retq
       objdump -dxs test 输出的部分内容如下(■是没有显示的隐藏内容):
       SYMBOL TABLE:
      00000000004004001
                                       0000000000000000
                            d
                               .text
                                                              .text
      00000000004005e0 1
                               .rodata 0000000000000000
                                                           .rodata
                            d
                               .data
                                       00000000000000000
      00000000006010201
                            d
                                                               .data
      00000000006010401
                            d .bss0000000000000000
                                                           .bss
                                                          printf@@GLIBC 2.2.5
                              F *UND* 0000000000000000
      00000000000000000
      00000000000601044 g
                             O.bss
                                       00000000000000004
                                                               val
      0000000000601030 g
                             O.data
                                       0000000000000010
      00000000004004e7 g
                             F.text
                                       0000000000000039
                                                               sum
      0000000000400400 g
                             F.text
                                       0000000000000002b
                                                               start
      0000000000400520 g
                             F.text
                                       000000000000003d
                                                               main
       Contents of section .rodata:
       4005e0 01000200 73756d3d 25640a00
                                                   ....sum=%d..
       Contents of section .data:
       601030 ffffffff feffffff 02000000 03000000
       00000000004003f0 <printf@plt>:
        4003f0:ff 25 22 0c 20 00
                                jmpq
                                       *0x200c22(%rip) # 601018 <printf@GLIBC 2.2.5>
        4003f6:68 00 00 00 00
                                pushq
                                        $0x0
                                        4003e0 <.plt>
        4003fb:e9 e0 ff ff ff
                                jmpq
       Disassembly of section .text:
       0000000000400400 < start>:
         400400: 31 ed
                                       %ebp,%ebp
                                xor
       00000000004004e7 <sum>:
        4004e7:
                                        %rbp
                                                    #(1)
                   55
                                 push
        4004e8:
                   48 89 e5
                                 mov
                                        %rsp,%rbp #2
災
                  c7 45 fc 00 00 00 00 movl $0x0,-0x4(%rbp) #3
        4004eb:
        4004f2:eb 1e
                                       400512 <sum+0x2b>
                                 imp
        4004f4:8b 45 fc
                                       -0x4(%rbp),%eax
                                 mov
        4004f7:48 98
                                 cltq
        4004f9:8b 14 85 30 10 60 00 mov
                                       0x601030(,%rax,4),%edx
                                           0x200b3e(%rip),%eax #601044 <val>
        400500:
                  8b 05 3e 0b 20 00
                                     mov
        400506:
                   01 d0
                                     add
                                           %edx,%eax
                  89 05 36 0b 20 00
                                           %eax,0x200b36(%rip) #601044 <val>
        400508:
                                     mov
                                           0x1,-0x4(%rbp)
        40050e:
                   83 45 fc 01
                                     addl
```

```
400512:
           83 7d fc 03
                                     0x3,-0x4(%rbp)#4
                              cmpl
 400516:
                                    4004f4 <sum+0xd>#5
            7e dc
                              ile
            8b 05 26 0b 20 00
                                     0x200b26(\%rip),\%eax # 601044 < val >
 400518:
                               mov
 40051e:
            5d
                               pop
                                     %rbp
 40051f:c3
                           retq
0000000000400520 <main>:
 400520:
           55
                             push
                                   %rbp
            48 89 e5
                                    %rsp,%rbp
 400521:
                             mov
 400524:
            48 83 ec 10
                                   $0x10,%rsp
                             sub
 400528:
            89 7d fc
                                    \%edi,-0x4(\%rbp)
                             mov
            48 89 75 f0
                                    %rsi,-0x10(%rbp)
 40052b:
                              mov
 40052f:b8 00 00 00 00
                                 $0x0,%eax
                          mov
 400534:
                 1
                                      4004e7 <sum>
            e8(
                              callq
                     2
                                     %eax, ■■■■ (%rip) #601044<val>
 400539:
            89 05(
                           )
                (3)
                                   ■ ■ ■ (%rip),%eax #601044<val>
 40053f:8b 05(
                          mov
                                %eax,%esi
 400545:
           89 c6
                          mov
                 4)
                    )
                                   ■■■■,%edi
 400547:
            bf (
                          mov
            b8 00 00 00 00
 40054c:
                          mov
                                   $0x0,%eax
           e8 ( (5) )
                                   4003f0 <printf@plt>
 400551:
                          callq
 400556:
           b8 00 00 00 00
                                   $0x0,%eax
                          mov
 40055b:
           c9
                          leaveq
 40055c:
            c3
                          retq
 40055d:
           0f 1f 00
                           nopl
                                  (%rax)
```

- 45. 阅读的 sum 函数反汇编结果中带下划线的汇编代码(编号①-⑤),解释每行指令的功能和作用(5分)
- 46. 根据上述信息,链接程序从目标文件 test.o 和 main.o 生成可执行程序 test,对 main 函数中空格①--⑤所在语句所引用符号的重定位结果是什么?以 16 进制 4 字节数值填写这些空格,将机器指令补充完整(写出任意 2 个即可)。(5 分)
- 47. 在 sum 函数地址 4004f9 处的语句"mov 0x601030(,%rax,4),%edx"中,源操作数是什么类型、有效地址如何计算、对应 C 语言源程序中的什么量(或表达式)? 其中, rax 数值对应 C 语言源程序中的哪个量(或表达式)? 如何解释数字 4? (5分)

```
48. 一个 C 程序的 main()函数如下:
    int main ()
    {
        if(fork()==0){
            printf("a");            fflush(stdout);
            exit(0);
        }
        else{
            printf("b");            fflush(stdout);
            waitpid(-1,NULL,0);
        }
        printf("c");            fflush(stdout);
        exit(0);
```

计算机系统 } 48.1 请画出该程序的进程图 48.2 该程序运行后,可能的输出数列是什么?

### 六、综合设计题(共20分)

49. 为 Y86-64 CPU 增加一指令"iaddq V,rB",将常量数值 V 加到寄存器 rB。 参考 irmovq、OPq 指令,请设计 iaddq 指令在各阶段的微操作。(10 分)

指令	irmovq V,rB	OPq rA, rB	iaddq V,rB
	icode:ifun←M1[PC]	icode:ifun←M1[PC]	
取指	rA:rB←M1[PC+1]	rA:rB←M1[PC+1]	
4016	valC←M8[PC+2]		
	valP←PC+10	valP←PC+2	
译码		valA←R[rA]	
F##9	valB←0	valB←R[rB]	
执行	valE←valB+valC	valE←valB OP valA Set CC	
访存			
写回	R[rB]←valE	R[rB]←valE	
更新 PC	PC←valP	PC←valP	

50. 现代超标量 CPU X86-64 的 Cache 的参数 s=5, E=1, b=5, 若 M=N=64, 请 优化如下程序,并说明优化的方法(至少 CPU 与 Cache 各一种)。

```
\label{eq:condition} $$ void trans(int M, int N, int A[M][N], int B[N][M]) $$ $$ for (int i = 0; i < M; i++) $$ for (int j = 0; j < N; j++) $$ $$ B[j][i] = A[i][j]; $$$ $$ $$
```