## 哈尔滨工业大学(深圳)2021年夏季学期

主管 领导 审核 答字

## 计算机系统试题(A)

题号	_	_	Ш	四	五	总分
得分						
阅卷人						

考生须知:本次考试为闭卷考试,考试时间为 120 分钟,满分 100 分。

单项选择题(每小题2分,共30分)

- 1. 对于 IEEE 浮点数,如果减少 1 位指数位,将其用于小数部分,将会有怎样的效果? 答: ( )
  - A. 能表示更多数量的实数值,但实数值取值范围比原来小了。
  - B. 能表示的实数数量没有变化,但数值的精度更高了。
  - C. 能表示的最大实数变小, 最小的实数变大, 但数值的精度更高。
  - D. 以上说法都不正确。
- 2. 假设有下面 x 和 y 的程序定义  $\inf x = a >> 2$ ;  $\inf y = (x + a)/4$ ; 那么有多少个位于闭区 间[-8,8]的整数 a 能使得 x 和 y 相等? ( )

A.12

B 13

C.14

D 15

3. 给定一个实数,会因为该实数表示成单精度浮点数而发生误差。不考虑 NaN 和 Inf 的 情况,该绝对误差的最大值为()(单精度浮点数的阶码 8 位,尾数 23 位)

A. 2^103

B. 2^104 C. 2^230

D. 2^231

4. 已知下面的数据结构,假设在 X86-64 环境下要求对齐,这个结构的总的大小是多少个字 节?如果重新排列其中的字段,最少可以达到多少个字节?()

```
struct {
    char a:
     float *b;
    long c;
    short d;
    int e;
     };
```

A.32, 24

B.24, 24

C.28, 26

D.32, 26

5. x86-64 体系结构中,下面哪个说法是不正确的? ( )

A.leal 指令可以用来计算乘法表达式的值

B.x86 64 机器可以使用栈来给函数传递参数

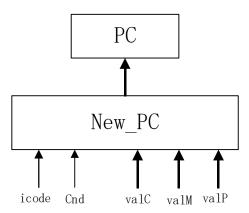
C.在一个函数内,改变任一寄存器的值之前必须先将其原始数据保存在栈内

D.程序中的整数常量在编译阶段被初始化

- 6. 下列的指令组中,哪一组指令只改变条件码,而不改变寄存器的值? ( )
  - A. CMP, SUB
  - B. TEST, AND
  - C. CMP, TEST
  - D. LEAL, CMP
- 7. 下列哪项不是 Y86-64 流水线 CPU 中的冒险的种类 ( )
  - A. 流量冒险
- B.数据冒险
- C.控制冒险
- D.加载使用冒险

- 8. 关于流水线技术的描述,错误的是()
  - A. 流水线技术能够提高执行指令的吞吐率,但也同时增加单条指令的执行时间。
  - B. 减少流水线的级数, 能够减少数据冒险发生的几率。
  - C. 指令间数据相关引发的数据冒险,都可以通过 data forwarding 来解决。
  - D. 现代处理器支持一个时钟内取指、执行多条指令,会增加控制冒险的开销。
- 9. 在 Y86 的 SEQ 实现中,PC (Program Counter,程序计数器)更新的逻辑结构如下图所示,请根据 HCL 描述为①②③④选择正确的数据来源。其中: Icode 为指令类型,Cnd 为条件是否成立,valC 表示指令中的常数值,valM 表示来自返回栈的数据,valP 表示PC 自增。( )

```
Int new_PC = [
# Call
Icode = ICALL: ①;
# Taken branch.
Icode = IJXX && Cnd: ②;
# Completion of RET instruction.
Icode = IRET: ③;
# Default.
1: ④;
```



A. valC, valM, valP, valP C. valC, valC, valM, valP

- B. valC, valP, valP D. valM, valC, valC, valP
- 10. 关于信号的描述,以下不正确的是哪一个? ( )
  - A. 在任何时刻, 一种类型至多只会有一个待处理信号
  - B. 信号既可以发送给一个进程,也可以发送给一个进程组
  - C. SIGTERM 和 SIGKILL 信号既不能被捕获,也不能被忽略
  - D. 当进程在前台运行时,键入 Ctrl-C,内核就会发送一个 SIGINT 信号给这个前台 进程

**线**……

```
计算机系统
11. 考虑如下代码,假设 result.txt 的初始内容是"123"。(
   int main(int argc, char** argv)
      int fd = open("result.txt", O_RDWR);
      char str[] = "abc";
      char c;
      write(fd, str, 1);
      read(fd, &c, 1);
      write(fd, &c, 1);
      return 0;
   }
 在这段代码执行完毕之后, result.txt 的内容是什么? (假设所有的系统调用都会成功)。
   A. a21
                 B. a22
                            C. a13
                                       D. abb
12. 下列系统 I/O 的说法中,正确的是( )
  A. C 语言中的标准 I/O 函数在不同操作系统中的实现代码一样
  B. 对于同一个文件描述符, 混用 RIO 包中的 rio readnb 和 rio readn 两个函数不会造
成问题
  C. C语言中的标准 I/O 函数是异步线程安全的
  D. 使用 I/O 缓冲区可以减少系统调用的次数,从而加快 I/O 的速度
13. 虚拟内存系统中的实际物理地址和虚拟地址之间的关系是( )
  A.1 对 1
  B. 多对 1
  C.1 对多
  D. 多对多
14. 关于局部性的描述,不正确的是 ( )
  A. 循环通常具有很好的时间局部性
  B. 循环通常具有很好的空间局部性
  C. 数组通常具有很好的时间局部性
```

- D. 数组通常具有很好的空间局部性
- 15. 虚拟内存发生缺页的时候,正确的叙述是 ( )
  - A. 当发生虚拟内存缺页的时候,程序会直接退出。
  - B.缺页产生的中断请求通常由 CPU 产生。
  - C. 当处理程序处理完缺页错误之后,会重新执行引发缺页的命令。
  - D.当一个程序先后重复执行两次的时候,会在相同的指令位置产生缺页错误。

	抽分師	1	每空2分,	++	104	`
<u> </u>	块工政	(	母子. 2 77,	一大	$10^{\circ}T$	)

- **16.** 假定编译器规定 int 和 short 型长度分别为 32 位和 16 位,执行下列语句: unsigned short x = 65530; unsigned int y = x; 得到 y 的机器数为\_\_\_\_\_\_。(用 16 进制表示,勿省略前导的 0)
- 17. 一个 C 语言程序在一台 32 位机器上运行。程序中定义了三个变量 x、y 和 z, 其 中 x 和 z 为 int 型, y 为 short 型。当 x=127, y=-9 时, 执行赋值语句 z=x+y 后, z 的值是\_\_\_\_\_\_(用 16 进制表示, 勿省略前导的 0)
- 18. x86-64 体系结构中,常被用来存放函数返回值的寄存器是\_\_\_\_\_。
- 19. Y86-64 中请指出 jne t 指令之后执行的那条指令的地址是\_\_\_\_\_(16 进制表示, 假定指令顺序执行不考虑流水线)。

0x000: xorq %rax,%rax

0x002: jne t

•••

0x019: t: irmovq \$3, %rdx

0x023: irmovq \$4, %rcx

0x02d: irmovq \$5, %rdx

- 20. 对于一个磁盘,其平均旋转速率是 3600 RPM,平均寻道时间是 5ms,单个磁道上平均扇区数量是 900,则这个磁盘的平均访问时间是 \_\_\_\_\_ ms (结果保留两位小数)
  - 三、判断对错(每小题 2 分, 共 10 分, 正确打 √、错误打×)
- 21. ( )在 64 位的操作系统中, int y = 0x80000000,则 表达式~y + y == 1 的结果为真。
- 22. ( ) mov 指令可以使用立即数作为目的操作数。
- 23. ( ) Y86-64 的顺序结构实现中,寄存器文件读时是作为时序逻辑器件看待。
- **24.** ( )对于发生了冲突不命中类型的高速缓存而言,可以通过增加高速缓存大小解决不命中问题。
- **25.** ( )固态磁盘性能优于传统机械磁盘,因为其随机读性能和随机写性能基本一致且均快于机械磁盘。

```
四、系统分析题(30分)
```

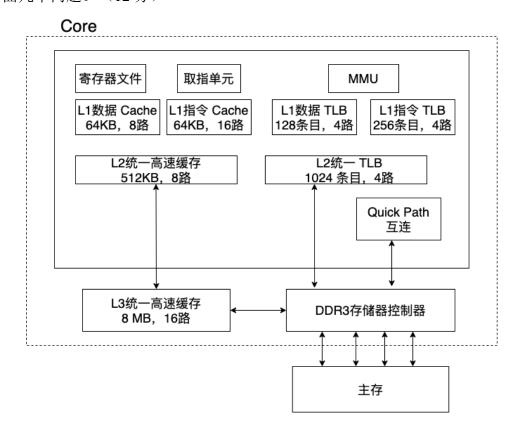
26. 阅读的 min 函数的汇编结果: (10分)

```
_Z3minii:
           %rbp #①
    pushq
           %rsp, %rbp
   movq
           %edi, -4(%rbp)
   movl
   movl
           %esi, -8(%rbp)
           -4(%rbp), %eax
   movl
           -8(%rbp), %eax #2
   cmpl
      .L2 #③
   jl
   movl
           -8(%rbp), %eax
   jmp .L3 #4
.L2:
   movl
           -4(%rbp), %eax
.L3:
```

%rbp #5 popq ret

解释①-⑤每行指令的功能和作用(写出任意 4 个即可), 并解释函数的功能和 作用。

**27.** 某处理器的虚拟地址为 32 位。虚拟内存的页大小是 4KB,物理地址为 48 位,Cache 块大小为 32B。物理内存按照字节寻址。其内部结构如下图所示,依据这个结构,回 答下面几个问题。(12 分)



(1)L1 数据 Cache 有多少组,相应的 Tag 位,组索引位和块内偏移位分别是多少?

(2)对于某数据, 其访问的虚拟地址为 0x829358B, 则该地址对应的 VPO 为多少?对应的 L1 TLBI 位为多少? (用 16 进制表示)

(3)对于某指令,其访问的物理地址为 0x829358B,则该地址访问 L1 Cache 时, CT 位为多少? CO 位为多少? (用 16 进制表示)

```
28. 两个 C 语言程序 main2.c、addvec.c 如下所示:
```

```
/* main2.c */
                                         /* addvec.c */
/* $begin main2 */
                                         /* $begin addvec */
                                         int addcnt = 0;
#include <stdio.h>
#include "vector.h"
                                         void addvec(int *x, int *y,
                                                  int *z, int n)
int x[2] = \{1, 2\};
int y[2] = \{3, 4\};
int z[2];
                                              int i;
int main()
                                              addcnt++;
     addvec(x, y, z, 2);
                                              for (i = 0; i < n; i++)
     printf("z = [%d %d]\n", z[0],
                                                   z[i] = x[i] + y[i];
z[1]);
                                         /* $end addvec */
     return 0;
/* $end main2 */
```

用如下两条指令编译、链接,生成可执行程序 prog2: gcc -m64 -no-pie -fno-PIC -c addvec.c main2.c gcc -m64 -no-pie -fno-PIC -o prog2 addvec.o main2.o 运行指令 objdump -dxs main2.o 输出的部分内容如下:

Disassembly of section .text:

```
00000000000000000 <main>:
```

46: c3

```
0: 48 83 ec 08
                                     $0x8,%rsp
                             sub
 4: b9 02 00 00 00
                                 $0x2,%ecx
                         mov
 9: ba 00 00 00 00
                                 $0x0,%edx
                         mov
        a: R X86 64 32 z
 e: be 00 00 00 00
                                 $0x0,%esi
                         mov
        f: R X86 64 32
13: bf 00 00 00 00
                                 $0x0,%edi
                         mov
        14: R X86 64 32 x
18: e8 00 00 00 00
                         callq 1d <main+0x1d>
        19: R X86 64 PC32 addvec-0x4
                                                         # 23 <main+0x23>
1d: 8b 0d 00 00 00 00
                         mov
                                 0x0(\%rip),\%ecx
        1f: R X86 64 PC32
23: 8b 15 00 00 00 00
                                 0x0(\%rip),\%edx
                                                         # 29 <main+0x29>
                         mov
        25: R X86 64 PC32 z-0x4
29: be 00 00 00 00
                         mov
                                 $0x0,%esi
        2a: R_X86_64_32 .rodata.str1.1
2e: bf 01 00 00 00
                                 $0x1,%edi
                         mov
33: b8 00 00 00 00
                                 $0x0,%eax
                         mov
38: e8 00 00 00 00
                         callq 3d <main+0x3d>
                              printf chk-0x4
        39: R X86 64 PC32
3d: b8 00 00 00 00
                                 $0x0,%eax
                         mov
42: 48 83 c4 08
                             add
                                     $0x8,%rsp
```

retq

```
objdump -dxs prog2 输出的部分内容如下(■是没有显示的隐藏内容):
SYMBOL TABLE:
00000000004002381
                      d .interp 0000000000000000
                                                                 .interp
00000000004002541
                      d .note.ABI-tag
                      df *ABS* 0000000000000000
0000000000000000001
                                                                 main2.c
0000000000601038 g
                          *ABS*0000000000000000
                                                                 edata
0000000000060103c g
                        O.bss
                                0000000000000008
                                                                 Z
00000000000601030 g
                        O.data 0000000000000008
                                                                X
0000000000000000
                        F *UND*
                                    0000000000000000
                                                                     addvec
0000000000601018 g
                          .data 0000000000000000
                                                                   data start
00000000004007e0 g
                        O .rodata 0000000000000004
                                                                 IO stdin used
00000000000601028 g
                        O .data
                                0000000000000008
00000000004006f0 g
                                0000000000000047
                       F.text
                                                                main
00000000004005c0 <addvec@plt>:
          ff 25 42 0a 20 00
  4005c0:
                                impq
                                        *0x200a42(%rip)
                                                                # 601008
                                        < GLOBAL OFFSET TABLE +0x20>
  4005c6:
            68 01 00 00 00
                                pushq
                                        $0x1
  4005cb:
            e9 d0 ff ff ff
                                        4005a0 < init+0x18 >
                                jmpq
00000000004005d0 < printf chk@plt>:
  4005d0:
            ff 25 3a 0a 20 00
                                jmpq
                                        *0x200a3a(%rip)
                                                                # 601010
                                     < GLOBAL OFFSET TABLE +0x28>
  ....
00000000004006f0 <main>:
                                            $0x8,%rsp
                48 83 ec 08
  4006f0:
                                    sub
                b9 02 00 00 00
                                            $0x2,%ecx
  4006f4:
                                    mov
                ba ①_ _ _ _
  4006f9:
                                             ■ ■ ■ ,%edx
                                    mov
  4006fe:
                be ②_ _ _ _
                                             ■ ■ ,%esi
                                    mov
            bf ③_ _ _ _
                                         ■ ■ ■ .%edi
  400703:
                                mov
  400708:
            e8 4
                                         4005c0 <addvec@plt>
                                callq
            8b 0d (5)_ _ _
  40070d:
                                mov
                                         ■ ■ ■ (%rip),%ecx
                                                                  # 601040 <z+0x4>
            8b 15 (6)
  400713:
                                         \blacksquare \blacksquare \blacksquare \blacksquare (\%rip),\%edx
                                                                     # 60103c <z>
                                mov
  400719:
            be e4 07 40 00
                                         $0x4007e4,%esi
                                mov
            bf 01 00 00 00
                                        $0x1.%edi
  40071e:
                                mov
            b8 00 00 00 00
                                         $0x0,%eax
  400723:
                                mov
            e8 ⑦ _ _ _
                                      4005d0 < printf chk@plt>
  400728:
                                callq
            b8 00 00 00 00
                                        $0x0,%eax
  40072d:
                                mov
  400732:
            48 83 c4 08
                                add
                                        $0x8,%rsp
  400736:
            c3
                                retq
```

- 1) 请指出 addvec.c main2.c 中哪些是全局符号?哪些是强符号?哪些是弱符号?以 及这些符号经链接后在哪个节? (5分)
- 2) 根据上述信息,思考 main 函数中空格①--⑦所在语句所引用符号的重定位结果 是什么?请以 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 3 个即可)。(3 分)

Ŧi、	综合设计题	(共20	分
		\ /\ <del>_</del> U	/ / /

**29.** 请分别写出 Y86-64 CPU 顺序结构设计与实现中, call XXX 指令在各阶段的微操作 (部分微操作已经给出)。另外请给出 Y86-64 流水线实现中, CPU 的冒险的种类和对 应处理方法。(10 分)

指令	call XXX
	icode:ifun <- M <sub>1</sub> [PC]
取指	
N.111	
译码	
执行	
访存	
写回	
更新 PC	

**30.** 列举几种程序优化的方法,并简述其原理。(至少 2 种)

程序优化: 矩阵 c[n][n] = a[n][n] \* b[n][n] ,请针对该程序进行优化,写出优化后的程序,并说明优化的依据。(6 分)

```
int \ i, j, k; for(i = 0; i < n; i++)  \{ \\ for(j = 0; j < n; j++) \\  \{ \\ C[i][j] = 0; \\ for(k = 0; k < n; k++) \\ C[i][j] += A[i][k] * B[k][j]; \\ \}   \}
```