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(B) 试题

题号	l	三	四	五	六	七	总分
得分							
阅卷人							

Ī	:		片纸鉴心 诚信不败
•	-	_	
		1.	C 语言中整数-1 与无符号 0 比较,其结果是 ( A )
	i		A. 大于 B. 小于 C. 可能大于可能小于 D. 无法比较
授课教师		2.	在 x86-64 系统中, 调用函数 int gt (long x, long y)时, 保存参数 y 的寄存器是(B)
账			A. %rdi B.%rsi C.%rax D.%rdx
欶		3.	在 Y86 的硬件结构中,不需要采用时序控制的部件是( D )
ı	宓		A. 程序计数器 B. 条件码寄存器
	ш		C. 数据内存 D. 指令内存
	:	4.	进程 P1 是进程 P11 的父进程,P1 有全局变量 x=0,下列说法错误的是( C)
			A. P1 与 P11 有相同的地址空间
			B. P1 与 P11 是并发执行的独立进程
TA.			C. 若 P1 与 P11 均对 x 执行一次加 1 操作,则 x=2
姓名		_	D. P1 与 P11 有相同的代码和数据段
	<u>.</u>	ე.	下列异常中可能从异常处理返回也可能不返回的是 ( C ) A. I/O 中断 B. 陷阱 C. 故障 D. 终止
	哲	6	A. 1/0 中頃
		0.	A. 页全局目录 pgd B. 内核栈 C. 内核代码 D. 打开的文件表
		7	下列函数中属于系统调用且调用一次,从不返回的是(B)
		••	A. fork B. execve C. set jmp D. long jmp
学号		8.	在 IEEE 浮点数标准中,单精度浮点数采用(A)位的小数字段对尾数进行编
徘			码。
ı			A. 23 B. 24 C. 52 D. 63
	线	9.	下列各种存储器中存储速度最慢的是( C)
			A. 寄存器 B. 主存 C. 磁盘 D. 高速缓存
	:	10.	连接过程中,赋初值的非静态全局变量名,属于( A )
	i		A. 强符号 B. 弱符号 C. 可能是强符号也可能是弱符号 D. 以上都错
溪			
窕	•	11.	共享库(动态链接库)在程序的( D )阶段由动态链接器加载到任意的内存 white
	•		MW IIE.

地址。

A. 编译 B. 链接 C. 运行 D. 运行或链接

12. 条件跳转指令 $JZ$ 是依据( $A$ )做是否跳转的判断。
A. ZF B. OF C. SF D. CF
13. 关于异常处理后返回的叙述,错误的叙述是( B )
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
D.终止异常,不会返回
14. 虚拟页面的状态不包含( D )
A. 未分配 B. 已分配未缓存 C. 已分配已缓存 D. 已缓存未分配 15. C 语言中不同类型的数值进行强制类型转换时,下列说法正确的是( $\mathbb C$ )
A. 从 int 转换成 float 时,数值可能会溢出
B. 从 int 转换成 double 后,数值虽然不会溢出,但有可能是不精确的
C. 从 double 转换成 float 时,数值虽然不会温出,但有可能是不精确的
D. 从 double 转换成 int 时,数值不可能溢出
16. 操作系统提供的抽象表示中,( $B$ )是对主存和磁盘 $I/0$ 设备的抽象表示。
A. 进程 B. 虚拟存储器 C. 文件 D. 虚拟机
17. 给定字长的整数 x 和 y 按补码相加, 和为 s, 则发生正溢出的情况是( A )
A. $x>0$ , $y>0$ , $s\le 0$ B. $x>0$ , $y<0$ , $s\le 0$
C. $x>0$ , $y<0$ , $s\ge0$ D. $x<0$ , $y<0$ , $s\ge0$
18. 关于 X86-64 的机器代码、汇编代码与 C 代码,下列说法错误的是( C )
A. 寄存器对机器代码是可见的,但对 C 语言是不可见的
B. C 语言中的聚合数据类型对机器代码而言只是一组连续的字节
C. 一条 C 指令对应着一条汇编指令
D. 一条汇编指令对应着一条机器指令
19. 属于异步异常的是( A )
A.中断 B.陷阱 C.故障 D.终止
20. C 语言程序中的常量表达式的计算是由( B )完成的
A. 编辑器 B. 编译器 C. 链接器 D. 加载器
二、填空题 ( 每空 1 分,共 10 分 )
21. 在计算机存储层次结构中, <u>主存</u> 是磁盘的缓存。
21. 任月异机行储层负结构中, <u>土什</u> 定燃盘的缓行。
22. 程序所具有的 <del>局部性</del> 特点使得高速缓存能够有效。
23. 若主存地址 32 位, 高速缓存总大小为 2K 行, 块大小 16 字节, 采用 2 路组相连,
则标记位的首位数据 261. 位 (复织 9 年 世 11. 织 标记
则标记位的总位数是 <u>36k 位</u> 。(每组 2 行, 共 1k 组, 标记
占 32-4-10=18 位,总位数占 2kx18=36k 位)
24. 若高速缓存的块大小为 B (B>8) 字节,向量 v 的元素为 int,则对 v 的步长为
1 的应用的不命中率为。
25. CPU 在执行异常处理程序时其模式为内核模式/超级用户模式。
26. Linux 系统中运行 hello world 这样的 C 程序时,标准 I/O 函数 printf 实际是
通过系统级 Unix I/O 函数 write, 系统级 I/O、Unix I/O、或 write 函数
The state of the s

1

中

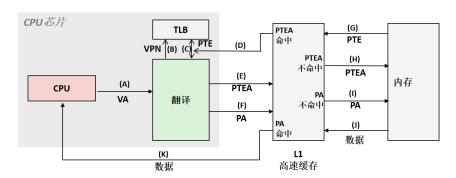
系

都算对实现的。

- 27. 若 x 和 y 的字节值分别为 0x12 和 0x34,则 C 表达式 x && y 的值为 0x01 。
- 28. C 语言程序运行时,局部变量存在放 栈 段。
- 29. C 语句中的全局变量, 在 链接/重定位 阶段被定位到一个确定的内存地址。
- 30. 虚拟内存发生缺页时,缺页中断是由 MMU 触发的。
- 三、判断对错(每小题 1 分,共 10 分,在题前打 √ X 符号)
- 密 31. ( √ ) C 语言中一个有符号整数转换成无符号整数时其位模式是不变的。
  - 32. (X))一个整型机器数采用大端还是小端方式存储,其值是不同的。
  - 33. ( √ ) 浮点数 IEEE 标准中,规格化数比非规格化数多。
  - 34. ( √ ) 一个 C 程序中的跳转表数据经链接后被映射到代码段。
  - 35. ( √ ) 使用栈随机化的方法不能完全避免针对缓冲区溢出的攻击。
  - 36. ( X ) c 函数调用过程中,调用函数的栈帧一旦被修改,被调用函数则无法正确返回。
  - 37. ( X ) 当执行 fork 函数时,内核为新进程创建虚拟内存并标记内存区域为私有的写时复制,意味着新进程此时获得了独立的物理页面。
  - 38. ( √ ) 进程在进行上下文切换时一定会运行内核函数。
  - <sup>7</sup>39. ( <mark>X</mark> ) 隐式空闲链表的优点是在对堆块进行搜索时,搜索时间只与堆中的空闲 块数量成正比。
  - 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. 某高速缓存大小 256 字节,直接映射,块大小为 16 字节。定义 L 为数据装载命令,S 为存储,M 为数据修改。若每一数据装载(L)或存储(S)操作可引发最多 1 次缓存缺失(miss);数据修改操作(M)可认为是同一地址上 1 次装载后跟 1 次存储,因此可引发 2 次缓存命中(hit)或 1 次缺失加 1 次命中外加可能的 1 次淘汰/驱逐(evict)。根据下列的访存命令序列,分析每一命令下的上述高速缓存(高速缓存最初是空的)的命中及淘汰情况。
    - L 10, 1
    - M 20, 1
    - L 22, 1
    - S 18, 1
    - L 110, 1
    - L 210, 1
    - M 12, 1
    - 说明: L 10.1 表示从地址 0x10 处加载 1 个字节数据, 其它同理。
    - L 10,1 miss //10 是 0x10, 块地址 0x1 mod 0x10 = 1(组) , 第 1 块映射

## 到第1组

- M 20, 1, miss hit//块地址 0x2 mod 0x10 = 2(组) , 第 2 块映射到第 2 组
- L 22, 1 hit//块地址 0x2 mod 0x10 = 2(组), 第 2 块映射到第 2 组
- S 18, 1 hit //块地址 0x1 mod 0x10 = 1(组), 第1块映射到第1组
- L 110, 1 miss eviction//块地址 0x11 mod 0x10 =1(组),第 17 块映射到 第 1 组
- L210, 1 miss eviction//块地址 0x21 mod 0x10 =1(组),第 33 块映射到第 1 组
- M 12, 1 miss eviction//块地址 0x1 mod 0x10 = 1(组), 第1块映射到第1 组
- 42. 下图展示了一个虚拟地址的访存过程,每个步骤采用不同的字母表示。请分别针对下述情况,用字母序列写出每种情况下的执行流程: (1) TLB 命中、缓存物理地址命中; (2) TLB 不命中,缓存页表命中,缓存物理地址命中; (3) TLB 不命中,缓存页表不命中,缓存物理地址不命中。



- $(1) A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow F \rightarrow K$
- $(2) A \rightarrow B \rightarrow E \rightarrow D \rightarrow F \rightarrow K$
- (3) A → B → E → H → G → (D) → F → I → J → (K); D, K 缺少也正确
- 43. 列举至少 5 种程序优化的方法。

代码移动,通过将代码从循环中移出减少计算执行的频率

用简单计算替代复杂计算/操作,如移位、加替代乘法/除法

共享共用子表达式、重用表达式的一部分

使用局部变量作为累积量

循环体展开减少循环次数

通过多个累积量、重新结合(组合)的方法,提高指令级并行性

尽量缩短关键路径(利于流水操作)

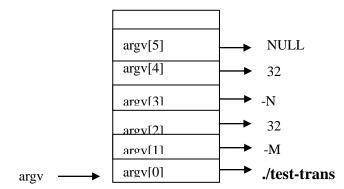
减少过程调用,小函数使用 inline 形式声明

用条件表达式替代 if-else 语句(用功能性的风格重写条件操作,有利于编译器采用条件数据传送实现,而非使用分支结构实现)

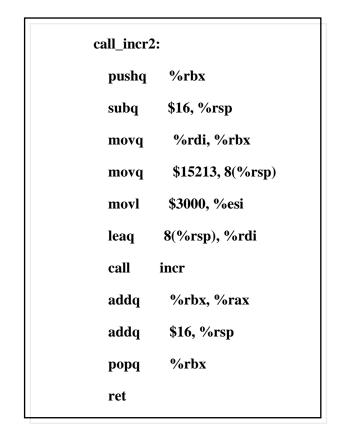
消除不必要的内存引用

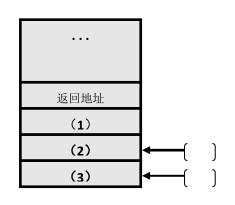
使用速度更快的 CPU 指令,例如 SSE 等 SIMD 指令。

44. 在 shell 命令行输入命令: Ubantu>./test-trans –M 32 –N 32 [回车] shell 命令行解释器将构造参数 argv 和 envp,请写出参数 argv 的内容。



- 五、系统分析题(每小题5分,共20分)
- 45. 函数 call\_incr2 的汇编代码如下所示, 画出函数 call\_incr2 相应的栈帧内结构与内容。



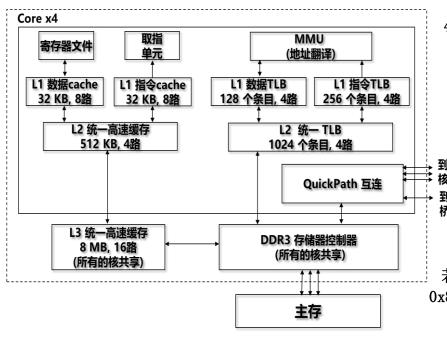


请填写出上述栈帧缺失的内容

- (1)\_\_\_<u>保存的%rbx\_\_\_\_\_</u>
- (2)<u>15213</u>

院系

- (3)\_\_\_\_未用\_\_\_\_
- (4) <u>%rsp+8</u>
- (5) %rsp\_\_\_\_



46. Intel I7 CPU 的虚拟地址 48 位,虚拟内存的每一页面 4KB,物理地址 52 位,cache 块大小 64B,物理内存按字节 寻址。其内部结构如下图所示,依据此结构,分析如下 项目:

若 指 令 A 的 物 理 地 址 为 0x86049b,则该地址对应的 PPN 为

0x\_860\_\_\_(40位)\_;访问L1 cache 的CT为0x\_860\_(40位)\_,C0为\_0x1b\_ (6位)\_。

47. 设一个 C 语言源程序 p. c 编译链接后生成执行程序 p, 反汇编如下:

C 程序

反汇编程序的 main 部分(还有系统代码)如下:

```
#include <stdio.h>
                                     main 的地址为 0x80482C0 (short 占 2 字节)
unsigned short b[2500];
                                     1
                                         movw
                                                 $0x3ff, 0x80497d0
unsigned short k;
                                     2
                                         movw
                                                 0x804a324, %cx
                                                                        ;k->cx
                                                 $0x801, %eax
void main()
                                     3
                                         mov
                                     4
                                                 %dx,
                                                        %dx
                                         xorw
   b[1000] = 1023;
                                     5
                                         div
                                                 %ecx
                                                                     ;2049/d
   b[2000] = 2049\% k;
                                     6
                                         movw
                                                 %dx,
                                                         0x804a324
   b[10000] = 20000;
                                         movw
                                                 $0x4e20,0x804de20
}
                                     8
                                         ret
```

现代 Intel 桌面系统,采用虚拟页式存储管理,每页 4KB, p 首次运行时系统中无其他进程。请结合进程与虚拟存储管理的知识,分析上述程序的执行过程中:

- (1)在取指令时发生的缺页异常次数为 0 。
- (2) 写出已恢复的故障指令序号与故障类型\_\_\_1、2; 缺页故障(page fault)\_.
- (3)写出没有恢复的故障指令序号与故障类型 7; 保护违例或"段错误"或段故障(segmentation fault)。
- (1) 指令位于起始地址 0x8048000 的页面(4k 大小), 执行指令前,该页面已调入内存。系统无其他进程,不会发生因执行其他进程而使该页面调出到磁盘。故不会发生缺页故障。
- (2) 1, 2; 对数组 b[1000]即 0x80497d0 的访问发生缺页,对数组 b[2000]即地址 0x804a324(另一个页面)访问也发生缺页故障,6 不发生缺页。

(3) 7, 访问 b[10000]时地址 0x804de20 可能超出可读写范围, 发生保护违例。

49. 考虑下面的程序,它由两个模块组成:

```
/*main. c*/
#include <stdio.h>
int x = 100;
int y;
void p1(void);
int main()
{
    int z=0;
    p1();
    y = 2000;
    printf("x=%d,y=%d\n",x,y);
    reture 0;
}
```

```
/*p1.c*/
int x;
int y;
void p1()
{
    x=1000;
    y=200;
}
```

请指出 main. o 中属于强符号的是? \_\_\_\_\_x, main \_\_\_\_\_ 程序最后的输出是什么? \_\_\_\_\_x=1000, y=2000\_\_\_\_

: 六、综合设计题(每小题 10 分, 共 20 分) 封

50. Y86-64 的部分指令序列如下图所示,写出 Y86-64 顺序结构 CPU 中,执行指令 rmmovq %rsp, 100 (%rbs) 时各阶段的操作及操作的具体结果。

## (提示: 指令 rmmovq rA, D(rB)的编码规则如下)

	节 0	字节 1		字节 29	
4	0	rA	rB	D	

```
取指 icode: ifun←M₁[Pc=0x014]= 4:0
rA:rB←M₁[0x015]=4:3
valC←M8[0x016]=100 (0x00..64),
valP←PC+10=0x014+0xa=0x01e
译码 valA←R[%rsp]=21,
valB←R[%rbx]=9
执行 valE←valB+valC=9+100=109
访存 M8[valE]=M8[109]←valA=21
写回
更新 PC PC←valP=0v01a 指令格 21 写入抽售 1
```

更新 PC PC←va1P=0x01e. 指令将 21 写入地址 109 处,PC 加 10

年夕

华

W(

```
51.
     一段 C 语言程序如下:
#include "csapp.h"
int counter = 0;
jmp_buf buf;
void handler_alrm(int sig){
void handler_usr1(int sig) {
 counter +=1;
 siglongjmp(buf,1);
 counter +=2;
}
int main(void)
 signal(SIGUSR1, handler_usr1);
 signal(SIGALRM, handler_alrm);
 if (!sigsetjmp(buf,1)) {
   sleep(10);
   printf("A");
   counter +=3;
 } else {
 printf("B");
 }
 exit(0);
}
 假设:上述 C语言程序运行后,进程 ID 为 12345,且程序执行完语句 sigsetjmp 后
 收到信号,且 printf()不会被信号中断。
 (1) 如另一个程序给正在运行的进程 12345 发送了 1 个 SIGALRM 信号, 屏幕输出
 是什么?在退出 main 函数之前一刻,变量 counter 的数值是多少?
 输出: A
 counter 的数值是: 3
 (2) 如另一个程序给正在运行的进程 12345 发送了 1 个 SIGUSR1 信号,可能的屏
 幕输出有哪些,在退出 main 函数之前一刻,变量 counter 的数值是多少,并对每种
 情况作出解释。
 输出: B
 counter 的数值是: 1
```

输出: AB

输出: AB

counter 的数值是: 1

counter 的数值是: 4