北京航空航天大学2016年

硕士研究生入学考试题

科目代码: 961

计算机综合

一、单项选择题

1. A

jalr rs rd

无条件跳转指令, 无条件跳转 rs 中的指令, 将下一条指令地址保存到寄存器 rd 中(默认 31)

2. D

移动一个外部内存的区块到计算机内更快的内存区,高性能、嵌入式计算

- 3. C
- 4. B

返回地址位前面跳转指令的地址

- 5. D
- 6. A
- 7. B
- 8. C
- 9. D
- A: 循环等待, 多个进程竞争资源出现
- B: 可以
- C: 上下文切换会发生死锁,在单核 CPU 上,同时运行两个线程
- 10. A
- 11. C
- 12. A
- 13. D
- 14. C
- 15. B
- 二、填空题

- 1. 立即数寻址
- 寄存器
- 2. E5
- 3. 2^{10} 10
- 4. _2___4_
- 5. <u>7</u> <u>11</u>
- 6. _11_
- 7. $1000/(\max(60,50)+20)=12.5$
- 8. 当且仅当 s 状态的资源分配图不可完全简化
- 9. 双绞线 基带传输
- 10. 逻辑链路控制子层 介质访问控制
- 11. A 109.36.103.255
- 12. Socket
- 13. Hypertext Transfer Protocol
- 三、(本题共6分,每小题各2分)

盘面数 10

磁道数100/每盘面 8个扇区 512字节 (B)/扇区

转速 6000RPM DMA 单字节传送 单字长: 32 位 4B (32bit)

- 一条指令最长执行时间: 20us
- 1. 磁盘容量

存储容量=盘面数×磁道(柱面数)×每道扇区数×每扇区字节数

 $=10 \times 100 \times 8 \times 512B$

 $=8000 \times 512B = 4000 \times 1KB = 4000Kbytes$

2.

6000rpm=6000 转/分=100 转/s

1 转=0.01 秒

数据传输率=每条磁道的容量/旋转一圈的时间=8×512B/0.01s=400Kbytes/s

3.

采用 DMA 方式,则每秒需100K(400KB/4B)次 DMA 请求

即每隔约10us(1/100K)有一次 DMA 请求.

若按指令执行周期结束(20us)响应 DMA 请求,必然会造成数据丢失. 不能采用一条指令执行结束后响应 DMA 请求的方案 四、(本题共15分)

- 1. 实页号 15 位,偏移 12 位。每页大小 4k,对应 12 位是业内偏移,实地址中剩下的 27-12=15 位都是实页号。
- 2. 虚页号 20 位,偏移 12 位,页表大小 2M。虚实页号算法同上。每项页表中包含 15 位实页号和 1 位标记为共 2B,虚地址 20 位代表需要 2^20 个页表项,想成得到 2MB。
- 3. 标记 32-12-2=18 位,索引 2 位,大小 68Bytes。标记=虚地址-页内偏移-组索引占位。每个 TLB 组 4*(18+15+1)=136bit, 4 个组 68B。
 - 4. 187A3

五、(本题共22分)

1.

周期: 单周期 800ps 流水线 200ps

时间: 单周期6×800=4800ps

$$4800/2000 = 2.4$$

2. I_1 NOP I_2 I_3 NOP NOP I_4 I_5

3

add \$1, \$5, \$3

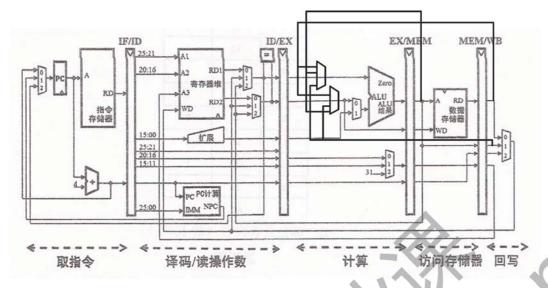
 $l\omega$ \$8, 4(\$2)

nop

 $s\omega$ \$1, 0(\$2)

add \$5, \$5, \$8

 $s\omega$ \$8, 0(\$2)



5.

$$I_1 I_2 I_5 I_3 I_4 I_6 I_7$$

 $(7+4)/(9+4) = 11/13$

六、(本题共10分)

1. 页面大小为 4KB, 故页内偏移需要 12 位来表示

2.

每一个页面可以容纳的页表项为: 4KB/8B=512 (也就是可以最多表示到 9 位长的页号)

虚页号的长度=页表级数×9=36

因此有效虚拟地址=36+12=48

有效地址空间大小: 2⁴⁸B

- 3. 16/9/9/9/9/12
- 4. $0xF000 + 0b1010111111 \ll 3 = 0xFAB8$

七、(本题共10分)

```
Semaphore \ A(1), \ B(3), \ line\_A\_OK(1), \ line\_B\_OK(1), num\_B\_lock(1) int \ num\_B = 0 void \ Producer A() \{ \\ While(true) \ \{ \\ P(A); \}
```

```
V(line_A_OK);
        }
    }
    void ProducerB()
    {
       While(true) {
          P(B);
          ProduceB();
          P(num_B_lock);
          num_B++;
          if (num_B == 3)
              V(line B OK);
          V(num_B_lock);
        }
    }
    void Assembler()
       P(line A OK)
       P(line_B_OK);
       Assemble();
       num_B = 0;
       V(B); V(B); V(B);
八、(本题共10分)
    1.
    线程 A 周转时间:
    线程 B 周转时间:
```

ProduceA();

线程 D 周转时间: 3

线程 C 周转时间: 3.5*4-3-5-3=3

因此线程 C 在第 5 个时间单元开始时刻到达

(FcFs算法为先来先服务算法)

2.

时间单元	时间片轮转
1	A
2	В
3	A
4	В
5	C
6	A
7	В
8	D
9	D
10	D

A:1~6

B:2~7

C:5~5

D:8~10

平均周转时间: 6+6+1+3=4

九、(本题5分)

进程 P1

进程P2

y := 1

1

x := 1

3

y := y + 2 ②

x := x + 1 4

V(s1) ⑤ P(s1)

$$2 := y + 1$$
 6

x := x + y (8)

P(s2)

(1)

V(s2)

$$y := z + y$$
 ①

z := x + z 10

十、(本题 13 分)

1. 部门一: 211.72.32.0/27

部门二: 211.72.32.32/27

2. 掩码

255. 255. 255. 224

网关

211.72. 32.1

3.

 $R_1: 211.72.32.0$

255.255.255.224

D1

211.72.32.32

255.255.255.224

D2

0.0.0.0

0.0.0.0

211.72.33.6 *L*2

 $R_4:211.72.32.0$

255.255.255.192

211.72.33.22 *L*10

0.0.0.0

0.0.0.0

211.72.33.17 L9

4.

将 R, 标记为不可达, 触发更新其他路由器, 直至收敛

 $R_1:0.0.0.0$

0.0.0.0

211.72.33.17 *L*1

十一、(本题9分)

1.

seg :=

ack :=

 $S_2:1000$

 $A_4:4000$

 $S_3:2000$

 $A_5:4000$

 $S_4:3000$

 $A_6:4000$

S₅: 4000

 $A_7:4000$

 $S_6:5000$

 $A_8:4000$

 $S_7:6000$

 $A_9:9000$

 $S_8:7000$

 $S_9:8000$

 $S_{10}:4000$

2. 4

3. 2000 字节

