**2014-2015学年第一学期《微机原理与接口技术》期末试卷(A卷)  
（计算机科学与技术2012级）**

一、填空题(每空1分，共30分)

1.地址2000H:0480H，其物理地址是 ，段地址是 ，偏移量是 。

2.226D= B= H

3.不同的计算机有不同的指令系统，“RISC”表示的意思是 。

4.冯·诺依曼型的计算机制结构由 、 、 、

和 五大部分组成。

5.汇编语句的三组成部分是 、 、 。

6.某一种存储芯片容量力4K\*4位，表示共有 根地线， 根数据线，要组成16K\*8的存储器组需要这样的芯片 片，至少需要地址线 根。

7.CPU与接口之间传送信息的方式一般有四种，它们是： 、

、 、 。

8.8259具有 级优先权控测，通过级联可护展至 级优先权控制，它的控制命令分为 命令字ICW和 命令字OCW。

9.8253有 种工作方式，其中方式 输出的是方波。

10.从CPU的NMI引脚产生的中断叫做 ，它的响应不受 的影响。

二、选择题(每题2分，共20分)  
1、通用寄存器属于（ ）部分。

A、运算器 B、控制器 C、存储器 D、I/O接口

2.若X？=0.1101010，则X？=（ ）

A、1.0010101 B、1.0010110 C、0.0010110 D、0.1101010

3、下列关于立即寻址方式操作数所在位置的说法正确的是（ ）

A、操作数在指令中 B、操作数在寄存器中

C、操作数地址在寄存器 D、操作数地址(主存)在指令中

1. 下面有关总线的叙述，正确的是（ ）
2. 单总线结构中，访问主存和访问外设主要是通过地址来区分的

B、对电路故障最敏感的仲裁方式是独立请求方式

C、系统总线连接CPU和内存，而PCI总线则连接各种低速I/O设备  
D、同步定时适用于各功能模块存取时间相差很大的情况  
5、为了便于实现多级中断，保存现场信息最有效的方法是采用（ ）

1. 通用寄存器 B、堆栈

C、存储器 D.外存

6、8088最多可处理多少种中断（ ）

A、128 B、256 C、512 D、1024

1. 需要配置刷新电路的存储器是（ ）
2. ROM B、EPROM C、SRAM D、DRAM
3. 计算机系统中内存容量大小取决于（ ）
4. CPU数据总线的位数 B、CPU地址总线的位数

C、CPU控制总线的位数 D、CPU数据总线和地址总线的位数

1. 类型码为10H的中断服务程序入口地址放在内存地址为（ ）开始的4个单元中。

A、10H B、0:1OH C、64 D、64H

1. 若对8259A写入的ICW2是70H，则该8259A芯片的IR5的中断向量码是（ ）

A、70H B、0D0H C、76H D、75H

三、读程序，回答问题(共30分)  
1、（10分）现有(DS)=2000H，(BX)=0100H，(SI)=0002H，(20100H)=12H，(20101H)=34H，(20102H)=56H,(20103H)=78H，(21200)=2AH，(21201H)=4CH，(21202H)=B7H，(21203H)=65H，试说明下列指执行后，AX寄存器中的内容。

(1)MOV AX, [1200H]

AX=

(2)MOV AX, [BX]

AX=

(3)MOV AX, 11OOH[BX]

AX=

(4)MOV AX, [BX+SI]

AX=

(5)MOV AX, [1100H+BX+SI]

AX=

2、（6分）执行完程序后，回答指定的问题。

BLOCK DB 20H,1FH,08H,81H,OFFH

RESULT DB ?

START LEA SI,BLOCK

MOV CH,0

MOV CL,[SI]

DEC CX

INC SI

MOV AL,[SI]

LOPI: CMP AL,[SI+1]

JLE NEXT

MOV AL,[SI+1]

NEXT: INC SI

LOOP LOPI

MOV RESULT,AL

HLT

问：（1）该程序的功能是

（2）该程序的循环次数是

1. （8分）以下是8253的初始化程序，分析程序，回答问题

MOV DX,0FF07H

MOV AL,16H

OUT DX,AL

MOV DX,0FF04H

MOV AL,200

OUT DX,AL

请问该8253占用的地址范围是

此段程序是给8253的哪一个计数器初始化?

安排工作在那种工作方式?

若该计数器的输入脉冲为1MHZ，则其输出脉冲的频率为

4、（6分）按上题，试写出计数器1的初始化程序，CLK频车为2MHZ，计数器1用于产生周期为10微秒的负脉冲。

1. 编程设计题（共20分）
2. (10分)用汇编程序书写斐波那契数列前10项

F(n) = F(n-1) + F(n-2)

F(O) = F(1) = 1