西安电子科技大学

计算机组织与体系结构 课程评价

首页 任务 统计 资料 通知 作业 考试 讨论

存储系统-3

一、单选题 (题数: 10, 共 30.0 分)

1 为提高存储器的存取效率,在安排磁盘上信息分布时,通常是()。

(3.0分)

- A、 存满一面, 再存另一面
- B、 尽量将同一文件存放在一个扇区或相邻扇区的各磁道上
- C、 尽量将同一文件存放在不同面的同一磁道上
- D、 上述方法均有效

正确答案: C 我的答案: C

答案解析:

2 存储器进行一次完整的读写操作所需的全部时间称为()。

(3.0分)

- A、 存取时间
- B、 存取周期
- C. CPU周期
- D、 机器周期

正确答案: B 我的答案: D

答案解析:

3 如果一个存储单元被访问,则可能这个存储单元会很快地再次被访问,这称为()。

(3.0分)

- A、 时间局部性
- B、空间局部性
- C. 程序局部性
- D 数据局部性

正确答案: A 我的答案: D

答案解析:

4 某计算机的存储系统由Cache-主存系统构成,Cache的存取周期为10ns,主存的存取周期为50ns。在CPU执行一段程序时, Cache完成的存取次数为4800次,主存完成的存取次数为200次,该Cache-主存系统的效率是()。注:Cache和主存访问同时启动。

(3.0分)

- A 0.856
- B₀ 0.862

10.50	计异机组织 一种永纪树 一方风						
	0.958 0.960						
	·····································						
答案解析:							
5	以下有关磁盘驱动器的叙述中,错误的是()。						
	(3.0分)						
A,	送到磁盘驱动器的盘地址由磁头号、盘面号和扇区号组成						
В、	能控制磁头移动到指定磁道,并发回"寻道结束"信号						
C.	能控制磁盘片转过指定的扇区,并发回"扇区符合"信号						
D,	能对指定盘面的指定扇区进行数据的读或写操作						
正确答案: A 我的答案: D							
6	假定一个磁盘存储器有4个盘片,用于记录信息的柱面数为2000,每个磁道上有3000个扇区,每个扇区512B,则该磁盘存储器的						
	容量约为 () 。						
	(3.0分)						
A,	12MB						
В.	24MB						
C.	12GB						
D,	24GB						
正确答案: D 我的答案: C							
7	以下有关RAID技术的叙述中,错误的是()。 (3.0分)						
A,	RAID技术可实现海量后备存储系统						
В、	RAID技术可提高存储系统的可靠性						
C.	RAID中的校验信息都存放在一个磁盘上						
D,	RAID通过多个盘并行访问来提高速度						
正确名	答案: C 我的答案: B						
8	假定主存地址位数为32位,按字节编址,主存和cache之间采用直接映射方式,主存块大小为1个字,每字32位,写操作时采用直						
	写(write through)方式,则能存放32K字数据的cache的总容量至少应有()位。						
	(3.0分)						
A.	1504K						
В、	1536K						
C,	1568K						
D,	1600K						
正确名	正确答案: B 我的答案: C						
答案	解析:						

- 9 假定主存地址位数为32位,按字节编址,主存和cache之间采用全相联映射方式,主存块大小为1个字,每字32位,采用回写 (write back) 方式和随机替换策略,则能存放32K字数据的cache的总容量至少应有()位。 (3.0分)
- A、 1536K
- B、 1568K
- C、 2016K
- D、 2048K

正确答案: D 我的答案: C

答案解析:

10 假定主存按字节编址,cache共有64行,采用直接映射方式,主存块大小为32B,所有编号都从0开始。主存第2593号单元所在主存块对应的cache行号是()。

(3.0分)

- Α, 1
- B、 17
- C. 34
- D、 81

正确答案: B 我的答案: C

答案解析:

- 二、计算题 (题数: 3, 共 30.0 分)
 - 11 CPU 执行一段程序时,Cache 完成存取的次数为5000次,主存完成存取的次数为 200次。已知Cache 存储周期T_c为 40ns,主存存取周期T_M 为160ns,分别求 (当Cache 不命中时才启动主存):
 - (1)Cache 的命中率 H;
 - (2)等效访问时间 T_A ;
 - (3)Cache-主存系统的访问效率e。

(10.0分)

正确答案

- (1) $H = \frac{5000}{5000 + 200} \approx 96\%$
- (2) $T_A = T_{A1} + (1 H) \times T_{A2} = 40 \text{ns} + (1 0.96) \times 160 \text{ns} = 46.4 \text{ns}$
- (3) $e = \frac{T_{A1}}{T_A} = \frac{40}{46.4} = 86.2\%$

我的答案

- 12 某磁盘组有6片磁盘,每片可有两个记录面,存储区域内径为22cm,外径为33cm,道密度为 40道/cm,位密度为 400b/cm,转速为 2400r/min。问:
 - (1)共有多少个存储面可用?
 - (2)共有多少个圆柱面?

(3)整个磁盘组的总存储容量有多少?

(4)数据传送率是多少?

(5)如果某文件长度超过一个磁道的容量,应将它记录在同一存储面上,还是记录在同一圆柱面上?为什么?

(6)如果采用定长信息块记录格式,直接寻址的最小单位是什么?寻址命令中如何表示磁盘地址?

(10.0分)

正确答案

- (1) 6×2=12(面),共有 12 个存储面可用。
- (2) $40 \times \frac{33-22}{2} = 220$ (道),共有 220 个圆柱面。
- (3) $12 \times 22\pi \times 400 \times 220 = 73 \times 10^6$ (1)
- (4) 数据传送率= $\frac{22\pi \times 400}{\frac{60}{2400}}$ $\approx 1.1 \times 10^6 (b/s) = 0.138 \times 10^6 (B/s)$ 。
- (5) 记录在同一圆柱面上。因为这样安排存取速度快。
- (6) 如果采用定长信息块记录格式,直接寻址的最小单位是扇区。磁盘地址为驱动器
- 号、圆柱面号、盘面号、扇区号。

我的答案

- 13 某计算机主存地址空间大小为1GB,按字节编址。cache可存放64KB数据,主存块大小为128B,采用直接映射和直写(write through)方式。请回答下列问题:
 - (1) 主存地址如何划分?要求说明每个字段的含义、位数和在主存地址中的位置。
 - (2) cache的总容量为多少位?

(10.0分)

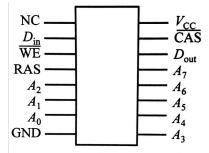
正确答案

- (1) cache共有64KB / 128B = 512行,直接映射方式下,cache行号占9位;由于每个主存块大小为128B,按字节编址,故块内地址为7位;主存地址空间大小为1GB,所以主存地址位数为30位。主存地址中标记有30-9-7=14位。综上所述,主存地址共有以下三个字段:高14位为标记,中间9位为行索引,低7位为块内地址。
- (2) 因为直接映射不考虑替换算法,所以cache行中没有用于替换的控制位;因为采用直写方式,所以,cache行中也没有修改位。每个cache行中包含1位有效位、14位标记位和128B的数据,因此,cache总容量为512×(1+14+128x8)=519.5Kb

我的答案

三、分析应用题 (题数: 4, 共 40.0 分)

- 14 下图是某存储芯片的引脚图,请回答:
 - (1) 这个存储芯片的类型是RAM还是ROM? 这个存储芯片的容量有多大?
 - (2) 若地址线增加一根,这个存储芯片的容量将变为多少?
 - (3) 这个存储芯片是否需要刷新? 为什么? 刷新和重写有什么区别?
 - (4) 如果需要刷新,请指出这个存储芯片刷新一遍需要的时间(设存取周期为及你准备选择的刷新方式,需说明理由。



注:NC表示未用

某存储芯片的引脚图

(10.0分)

正确答案

- (1) 从图中给出的芯片引脚可以看出,这是一个可读可写的DRAM芯片,芯片容量为64K×1位。
- (2) 由于地址线是复用的,若地址线增加一根,容量增大为4倍,芯片的容量变为256K×1位。
- (3) 需要刷新,因为DRAM是用电容存储信息的。重写是随机的,刷新是定时的。重写按存储单元进行,刷新按存储体一行行地进行。
- (4) 64K×1位的芯片的内部为256x256的矩阵,芯片刷新一遍需要的时间为256×0.5μs=128μs。采用异步刷新方式最好,死区小,刷新次数少。

我的答案

- 15 某一Cache-主存层次存储器,其主存容量为1MB,Cache容量为8KB,每块512B,采用直接映射方式。
 - (1) 说明主存的地址格式。
 - (2) 主存地址为25301H,它在主存的哪一块?将映射到Cache的哪一块(行)?

(10.0分)

正确答案

- (1) 主存的地址格式包括3部分:标记、块号和块内地址。因为块大小为512B,故块内地址占9位; Cache共分为16行(8KB÷512B),故块号占4位; 最终可得标记字段占7位(20-4-9)。
- (2) 主存地址为25301H,写成二进制为0010 0101 0011 0000 0001,低9位为块内地址,中间4位为块号。可见该地址在主存的第297块(第18块群)中,因为块号为1001,采用直接映射方式,故映射到Cache的第9行。

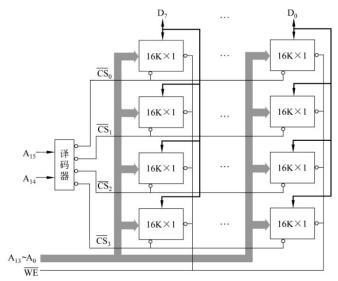
我的答案

- 16 用容量为16K×1的 DRAM芯片构成 64KB的存储器。
 - (1)画出该存储器的结构框图。
 - (2)设存储器的读写周期均为 0.5us,CPU在1µs 内至少访存一次,试问采用哪种刷新方式比较合理?相邻两行之间的刷新间隔是多
 - 少?对全部存储单元刷新一遍所需的实际刷新时间是多少?

(10.0分)

正确答案

(1)存储器的结构框图如图所示。



(2)因为要求CPU 在1μs内至少访存一次,所以不能使用集中刷新方式,分散和异步刷新方式都可以使用,但异步刷新方式比较合理。 相邻两行之间的刷新间隔=最大刷新间隔时间÷行数=2ms÷128=15.625μs。取15.5μs,即进行读或写操作 31 次之后刷新一行。 对全部存储单元刷新一遍所需的实际刷新时间=0.5us×128=64μs。

我的答案

17 $_{ar{4}8$ 位机采用单总线结构,地址总线16位($A_{15}\sim A_0$),数据总线8位($D_7\sim D_0$),控制总线中与主存有关的信号有 \overline{MREQ} (低电平有效允许访存)和 $\overline{R/W}$ (高电平为读命令,低电平为写命令)。

主存地址分配如下: 0~8191为系统程序区,由ROM芯片组成;8192~32767为用户程序区;最后(最大地址)2K地址空间为系统程序工作区(上述地址均用十进制表示,按字节编址)。

现有如下存储芯片: 8K×8位的ROM以及16K×1位、2K×8位、4K×8位、8K×8位的SRAM。从上述规格中选用芯片,设计该机的主存,画出主存的连接框图,并画出片选逻辑及与CPU的连接。

(10.0分)

正确答案

根据CPU的地址线和数据线,可确定整个主存空间为64K×8位。系统程序区由ROM芯片组成,用户程序区和系统程序工作区均由RAM芯片组成。共需8K×8位的ROM芯片1个、8K×8位的SRAM芯片3个、2K×8位的SRAM芯片1个。

芯片	A 15	A_{14}	A_{13}	A_{12}	A_{11}	$A_{10}\sim A_0$
8KB ROM	0	0	0	-	_	_
8KB RAM	0	0	1	_	_	-
8KB RAM	0	1	0	_	_	_
8KB RAM	0	1	1	_	_	_
2KB RAM	1	1	1	1	1	· ,—

我的答案

