

王道计算机组成原理督学营期末考试答案解析

选择题

1.

解析: D

本题考察地址线和数据线的定义。

有 64K=2¹6 个存储单元, 所以地址线为 16, 每个单元 16 位, 所以数据线为 16, 故选 D。

2

解析: B

本题考察多级存储体系。

CPU (Cache) -主存是为了解决 CPU 和主存间的速度不匹配问题,而主存-辅存是为了解决主存的容量不足问题,故选 B。

3.

解析: A

本题考察不同 I/O 方式特点。

在 DMA 方式中, DMA 想要使用主存就会面临和 CPU 的冲突问题,采用以下三种方式:停止 CPU 访问、周期挪用、DMA 与主存交替访存,故选 A。

4.

解析: A

本题考察机器数与真值的转化。

本题有两种方式,第一种是补码乘法,复杂不推荐;第二种是先把机器码变成真值,再计算乘法求出结果,最后把结果转为机器码,如下

FFFDH=10000H-3, 所以 a=-3, b=4, a*b=-12, -12=FFF4H, 故选 A。

5.

解析: B

本题考察 Cache 映射。

对于 Cache 映射首先需要把物理地址进行划分, 按字节编址 (如果没说的话也默认按字节), 块大小为 4 字=4*32bit=2^4B, 总块数为 1K/4=2^8, 组数为 2^6, 地址低 10 位为 100000/0000, 所以组数为 100000B=16, 故选 B。

6

题目修正:对于五段流水线,理想情况下,CPI为1的是()

I. 基本流水线 CPU

II. 超标量流水线 CPU

关注微信公众号: 王道在线

王道论坛网址: www.cskaoyan.com



III. 超流水线 CPU

IV. 不采用流水线

A. I、IV

B. I、II 和 III

C. I

D. I. III

解析: C

本题考察流水线。

理想情况下基本五段流水线 CPI=1,按照这种划分法不采用流水线时 CPI=5,超 流水线和超标量流水线是在基本流水线的基础上进一步并行,会导致 CPI<1。

7.

解析: D

本题考察存储器。

闪存、固态硬盘和 EEPROM 都是 ROM, 非易失, 而 Cache 失 SRAM, 是易失的, 故选 D。

8.

解析: B

本题考查寻址方式, 可以看书上的表格。

相对寻址和寄存器一次间址都是从寄存器中取出数据, 计算得到操作数的地址, 再访问内存一次, 所以是一次访存; 隐含寻址不需要访存, 直接隐含在特定操作数中; 一次间接寻址需要访存一次得到操作数地址, 再访存一次得到操作数, 所以是访存两次。故选 B。

9

解析: C

本题考察 DMA 方式。

DMA 方式不通过 CPU, 直接与内存进行数据交换, 所以是 I/O 设备和主存间建立直接数据通路, 故选 C。

10.

解析: C

本题考察 IEEE754,对于单精度(数符 1 位,阶码 8 位,尾数 23 位)最大正数,阶码最大为 11111110 (全一表示上溢)对应真值为 254-127=127,尾数最大为 23 位全 1 (隐 1 位),所以是 $1+2^{-1}+2^{-2}++++2^{-23}=2-2^{-23}$,浮点数的值为 $(2-2^{-23})$

HI TW. CSES



*2¹²⁷=2¹²⁸-2¹⁰⁴, 故选 C.

11

解析: C

本题考察中断处理过程。

硬件:关中断-保存断点-引出中断服务程序;中断程序:保持现场和屏蔽字-开中断-执行中断服务程序-关中断-恢复现场和屏蔽字-开中断-中断返回。

应用题

解析:

- (1) 56MHz*32bit=1792Mb/s 总线带宽=总线频率*总线每次传输的 bit 数
- (2) 80MHz*32bit=2560Mb/s
- (3) 不变, 还是 1792Mb/s, 和 CPU 频率无关
- (4) 56MHz*64bit=3584Mb/s
- (5) 提高总线频率、提高每个总线传输的 bit 位数、猝发传输。(3分,每个一分)

二.

题目修正: (10 分) 计算机 CPU 的主频为 100MHz, CPI 为 5, 平均每条指令访存 2.5次, 计算机使用 Cache 时的访存顺序为先访问 Cache, 若未命中再访问内存, 访问内存的时间为 5t, 访问 Cache 时间为 t

- (1) 该计算机 MIPS 数为多少?
- (2) Cache 命中率为多少时,使用 Cache 和不使用 Cache 的平均访问时间之比为 2: 5, 求 Cache 命中率?
- (3) 在 (2) 的条件下计算使用 Cache, 平均每条指令在访 Cache 和内存所花总时间是多少? 平均每秒 Cache 缺失多少次?

解析:

- (1) 100MHz/CPI=20MIPS.
- (2) 设 Cache 命中率为 x, 使用 Cache 时平均访问时间=xt+(1-x)*(1+5)t=(6-5x)t, 不使用 Cache 时平均访问时间=5t, 所以(6-5x)t:5t=2:5, x=80%, Cache 命中率为 80%。
 - (3) 2.5*((1-80%)*5t+1)=5t 20MIPS*2.5*(1-80%)=每秒缺失 10M 次。



