学校云 建设你的专属在线教育平台 中国大学MOOC

上海交通大学

课程▼

学校 慕课堂

搜索感兴趣的课程

我的学校云

Q

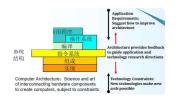
个人中



计算机系统结构 SPOC | 学校专有课程

邓倩如

我的学习时长



公告

评分标准

课件

测验与作业

考试

讨论区



帮助中心

存储系统 (一) 单元测验

€返回

本次得分为: 10.00/10.00, 本次测试的提交时间为: 2022-06-02, 如果你认为本次测试成绩不理想,你可以选择 再做一次。

1 单选 (1分) 存储容量为16K*4的DRAM芯片, 其地址引脚和数据引脚各是

得分/总分

得分/总分

- **A.** 14, 4
- **B.** 14, 1
- C. 7, 1
- D. 7, 4

√1.00/1.00 **√**1.00/1.00

正确答案: D 你选对了

解析: D、DRAM采用行列地址复用技术

2 单选(1分)假定采用多模块交叉存储器组织方式,存储器芯片和总线支持突发传送 (burst), CPU通过存储器总线读取数据的过程为:发送首地址和读命令需1个时钟周期, 存储器准备第一个数据需8个时钟周期(即CAS潜伏期=8),随后每个时钟周期总线上传送1 个数据,可连续传送8个数据(即突发长度=8)。若主存和cache之间交换的主存块大小为 64B,存储宽度和总线宽度都为8B,则cache的一次缺失损失(缺失开销)至少为()个 时钟周期。

A. 33

B. 17

C. 20

D. 65

正确答案: В 你选对了

解析: B、一次miss需要从主存读取一个主存块(64B),每个突发传送总线事务可以读取8B*8,因此需要一个突发传送总线事务。每个突发传送总线事务所用时间为 1+8+8=17个时钟周期

3 单选 (1分) 在程序的执行过程中, 高速缓存 (cache) 与主存的地址映射是由

得分/总分

✓1.00/1.00

✓1.00/1.00

- A. 硬件自动完成的
- B. 程序员调度的 C. 编译器执行的
- D. 操作系统来管理的

正确答案: A 你选对了

4 单选 (1分) 缓存到地址映射中______比较多的采用"按内容寻址"的相联存储器来实现

得分/总分

A. 全相联映射

1.00/1.00

	D. 直接映射	
IF	· 确答案: A 你选对了	
5	单选(1分)主存和CPU之间增加cache的目的是	得分/总分
	A. 增加内存容量;	
	B. 增加内存容量,同时加快访问速度;	
	C. 提高内存可靠性;	
	D. 加快信息访问速度	✓ 1.00/1.00
IE	·····································	
6	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是	得分/总分
	A. 8	
	B. 2	
	C. 4	✓ 1.00/1.00
	D. 6	
	· <mark>确答案: C 你选对了</mark> 析: C、Omiss, 1hit, 2miss, 3hit, 4miss, 5hit, 6miss, 7hit, 8miss	
7	单选(1分)当访问cache系统失效时,通常不仅主存向CPU传送信息,同时还需要将信息写入cache,在此过程中传送给CPU和写入cache信息的数据宽度各为	得分/总分
	Α.	✓ 1.00/1.00
	字、块;	
	B. 块、页;	
	C. 块、块;	
	D. 字、字;	
IE	·····································	
8	单选(1分)某32位计算机的cache容量为16KB,cache行的大小为16B,若主存与cache地址映像采用直接映像方式,则主存地址为0x1234E8F8的单元装入cache的地址是	得分/总分
	A.	✓ 1.00/1.00
	10100011111000;	
	B. 01000100011010;	
	C. 11010011101000;	
	11010011101000,	

த. 自动映射

C. 组相联映射

正确答案: A 你选对了

解析: A、cache地址总共为14位,最后4位是块内偏移量,所以和主存地址的最后4位一样。由于采用直接映射,主存地址的最后14位,就是对应在cache的地址

9 单选(1分)有效容量为128KB的cache,每块16字节,采用8路组相联,字节地址为1234567H的单元调入该cache,则其tag应为

得分/总分

- A. 048DH ~1.00/1.00
- **B.** 2468H
- C. 12345H
- **D.** 1234H

正确答案: A 你选对了

解析: A、根据块大小得知,块内偏移量为4位,根据关联度,得知cache总共有2^10组,所以组号为10位,所以内存地址的高(28-10-4)=14位为tag. 即: 0001 0010 0011 01即048DH

10 单选 (1分) 关于高速缓存,以下的说法哪个正确?

得分/总分

a. 直接映射高速缓存在缺失率和访问延迟方面都表现得更好

B. ✓1.00/1.00 全相联映射的高速缓存缺失率低,直接映射高速缓存访问延迟短

C. 两者在缺失率和访问延迟上表现相似

D.

全相联映射的高速缓存(Fully associative caches)访问延迟(latency)短, 直接映射高速缓存(direct-mapped caches) 缺失率(miss rate)低

正确答案: В 你选对了

学校云 建设你的专属在线教育平台



单选(1分)缓存的地址映射中,若主存中的任一块均可映射到缓存内到任一块到位置

上,称作

A. 直接映射 B. 组相联映射 C. 全相联映射

D. 自动映射

得分/总分

✓1.00/1.00

5	单选(1分)缓存到地址映射中比较多的采用"按内容寻址"的相联存储器来实现	得分/总统
	A . 自动映射	
	B. 组相联映射	
	C. 直接映射	
	D. 全相联映射	✓ 1.00/1.00
IF	强确答案: D 你选对了	
3	单选(1分)主存和CPU之间增加cache的目的是	得分/总统
	A. 增加内存容量;	
	B. 加快信息访问速度	✓ 1.00/1.00
	C. 增加内存容量,同时加快访问速度;	
	D.	
	提高内存可靠性;	
II		
Π 7		得分/总:
	确答案: B 你选对了 ———————————————————————————————————	得分/总:
	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,	得分/总:
	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是	
	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是	
	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是A. 4	
7	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是A.4B.2	
T 解	 单选(1分)假设某计算机按字编址, cache有4个行(数据块), cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是 A. 4 B. 2 C. 8 D. 6 	✓ 1.00/1.00
	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是 A. 4 B. 2 C. 8 D. 6 D. 7 D	✓ 1.00/1.00
正解	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是A.4B.2C.8D.6	✓ 1.00/1.00
正解	 单选 (1分) 假设某计算机按字编址, cache有4个行(数据块), cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是 A. 4 B. 2 C. 8 D. 6 确答案: A 你选对了析: A. Omiss, 1hit, 2miss, 3hit, 4miss, 5hit, 6miss, 7hit, 8miss 单选 (1分) 当访问cache系统失效时,通常不仅主存向CPU传送信息,同时还需要将信息写入cache,在此过程中传送给CPU和写入cache信息的数据宽度各为 A. 字、块; B. 	✓ 1.00/1.00
正解	单选(1分)假设某计算机按字编址,cache有4个行(数据块),cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是 A. 4 B. 2 C. 8 D. 6 D. 7 D	✓ 1.00/1.00
7	 单选 (1分) 假设某计算机按字编址, cache有4个行(数据块), cache和主存之间交换的块大小为2个字。若cache的内容初始为空,采用2路组相联映射方式和LRU替换策略,访问的主存的字地址依次为0,1,2,3,4,5,6,7,8时,命中cache的次数是 A. 4 B. 2 C. 8 D. 6 确答案: A 你选对了析: A. Omiss, 1hit, 2miss, 3hit, 4miss, 5hit, 6miss, 7hit, 8miss 单选 (1分) 当访问cache系统失效时,通常不仅主存向CPU传送信息,同时还需要将信息写入cache,在此过程中传送给CPU和写入cache信息的数据宽度各为 A. 字、块; B. 	得分/总分

9 单选(1分)某32位计算机的cache容量为16KB,cache行的大小为16B,若主存与cache地址映像采用直接映像方式,则主存地址为0x1234E8F8的单元装入cache的地址是

A.

00010001001101;

B. ✓1.00/1.00

10100011111000;

C. 01000100011010;

D.

11010011101000;

正确答案: В 你选对了

解析:B、cache地址总共为14位,最后4位是块内偏移量,所以和主存地址的最后4位一样。由于采用直接映射,主存地址的最后14位,就是对应在cache的地址

10 单选 (1分) 关于高速缓存,以下的说法哪个正确?

得分/总分

Δ

全相联映射的高速缓存 (Fully associative caches) 访问延迟 (latency) 短,直接映射高速缓存 (direct-mapped caches) 缺失率 (miss rate) 低

В.

直接映射高速缓存在缺失率和访问延迟方面都表现得更好

C. ✓1.00/1.00

全相联映射的高速缓存缺失率低,直接映射高速缓存访问延迟短

D. 两者在缺失率和访问延迟上表现相似

正确答案: С 你选对了

学校云 建设你的专属在线教育平台 中国大学MOOC

上海交通大学

课程▼

学校 慕课堂

搜索感兴趣的课程

我的学校云

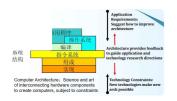
Q

个人中



计算机系统结构 SPOC | 学校专有课程

我的学习时长



公告

评分标准

课件

测验与作业

考试

讨论区



帮助中心

存储系统 (二) 单元测验

€返回

本次得分为: 10.00/10.00, 本次测试的提交时间为: 2022-06-02, 如果你认为本次测试成绩不理想,你可以选择再做一次。

1 单选 (1分) 采用虚拟存储器的目的是

得分/总分

得分/总分

- A. 增加存储系统结构的层次性
- В.

提高主存的访问速度;

C. ✓1.00/1.00

扩大存储器的寻址空间;

D.

扩大辅存的存取空间;

正确答案: C 你选对了

29如 单选 (1分) 得分/总分

下C

for(k=0; k<1000; k++) 语言

a[k] = a[k]+32;

程序 若数组a及变量k均为int型,int型数据占4B,数据cache采用直接映射方式,数据区大小为

- 段: 1KB, 块大小为16B, 该程序段执行前cache为空, 则该程序段执行过程中访问数组a的 cache缺失率为
 - **A**. 25%
 - **B.** 1.25%
 - **C.** 2.5%
 - D. 12.5%

正确答案: D 你选对了

解析: D、a[k] = a[k]+32 中,先读取a[k],和写a[k]是两次访问存储器。所以,每个主存块中的4个数据,只有读第一个时会miss,其余的7次访问全部命中。

3 单选(1分)给定一个32位 Linux 系统,系统中有一个数据容量为128 bytes的2路组关联映射cache,每个cache block的大小为32 bytes. Long long 数据类型的长度为8 bytes, int数据类型的长度为4 bytes. 对如下程序,假设 table数组的内存起始地址是0x0.

 $int \ i, \ int \ j;$

int table[4][8];

for (j = 0; j < 8; j++)

for (i = 0; i < 4; i++)

table[i][j] = i + j;

A. 1/16

B. 1/8 ✓1.00/1.00

C. 1/4

D. 1

正确答案: В 你选对了

解析: B、mhhhhhhh mhhhhhhhh

4 单选 (1分) TLB和页表中的内容如下:

得分/总分

另外:

- 1. 页 (page) 的大小为4KB
- 2. TLB有4行,采用全相联映射 (4-entry, fully-associative)
- 3. TLB 采用真正的LRU (least-recently-used) 替换算法

假定页表寄存器的内容为0, 访问的虚拟地址为:

(MSB) 1100 0010 0010 0100 (LSB)

转换到的物理地址是多少?

Initial TLB State:

(Note that '1' = "Most Recently Used and '4' = "Least Recently Used")

Valid	LRU	Tag	Physical Page #
1	3	1111	0001
1	4	0011	0010
1	2	1000	1000
1	1	0100	1010

Initial Page Table State:

	Valid	Physical Page #
0000	0	0011
0001	1	1001
0010	1	0000
0011	1	0010
0100	1	1010
0101	0	0100
0110	1	1011
0111	0	0101
1000	1	1000
1001	1	0110
1010	1	1111
1011	1	1101
1100	1	0111
1101	0	1110
1110	1	1100
1111	1	0001

1001 0010 0010 0100 B. 1111 0010 0010 0100 页面失效 **✓**1.00/1.00 0111 0010 0010 0100 正确答案: D 你选对了 **解析:** D、虚页号: 1100 , TLB里没有1100这个tag ,不命中。查页表,对应的物理页号是 0111 , 物理地址是: 0111 0010 0010 0100 5 单选(1分)假设有三个小的cache,每个cache都有4个块,块的大小为1个字。第一个 得分/总分 cache是全相联映射,第二个是2路组相联,第三个是直接映射。除了直接映射,另外两 个cache使用的都是LRU替换算法。如果按以下字地址0, 8, 0, 6, 8依次访问, 求每个 cache的缺失次数 A. 第一个3次, 第二个4次, 第三个5次 **✓**1.00/1.00 第一个1次,第二个2次,第三个3次 C. 第一个2次,第二个3次,第三个3次 第一个2次,第二个3次,第三个4次 正确答案: A 你选对了 6 单选 (1分) 选出正确的说法: 得分/总分 1) TLB是页表的cache; 2) 主存是磁盘的cache; 3) TLB采用一般使用全相联映射; 4) 如果发生TLBmiss, 就一定会发生cache miss **A.** 1) 2) 4) **B**. 1) C. 全对 D. 1) 和2) **✓**1.00/1.00 正确答案: D 你选对了

7 单选(1分)有关多级cache的设计,下面哪些是错误的?

得分/总分

- A. 多级cache是指存储系统有多级cache组成,而不是仅仅只有一个主存和一个cache
- - 一级cache更关注命中时间,二级cache更关注缺失率
- C. 采用一个大的二级cache来处理一级cache的缺失,可以降低缺失代价,从而降低平均存储器访问延迟

一级cache更关注缺失率, 二级cache更关注命中时间

✓1.00/1.00

正确答案: D 你选对了

D.

8 单选 (1分) 主存地址为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4个字,每个字32位,采用回写(write back)方式,则能存放4K字数据的Cache的 总容量的位数是 得分/总分

- A. 147K 位
- B. 148K 位

✓1.00/1.00

- C. 146K 位
- D. 158K 位

正确答案: В 你选对了

解析: B、Tag位数: 32-10-4= 18 有效位: 1 , Dirty: 1

Set 数目: 1K, 32*4 + 18 +2 =148

9 单选 (1分) 下列命中组合情况中,一次访存过程中不可能发生的是

得分/总分

- A. TLB未命中、cache命中、内存Page命中
- B. TLB未命中、cache命中、内存Page未命中

✓1.00/1.00

- C. TLB未命中、cache未命中、内存Page命中
- D. TLB命中、cache命中、内存Page命中

正确答案: B 你选对了

10 单选(1分)存储器容量为64MB,存储字长为64位,体(bank)数m=8,分别用顺序方式和交叉方式进行组织。一个存储周期T=100ns,数据总线宽度为64位,总线周期 $\sigma=10$ ns。

得分/总分

各从顺序存储器和交叉存储器读出8个字,传输率(单位:位/秒)各是多少?

- A. 8×10^7 , 1.7×10^7
- B. 64×10^7 , 301×10^7

1.00/1.00

- c. 8×10^7 , 64×10^7
- D. $1.7 \times 10^7, 8 \times 10^7$

正确答案: B 你选对了

解析: B、信息总量: q = 64位 ×8 =512位

顺序存储器和交叉存储器读出8个字的时间分别是 $t2=mT=8\times100$ ns t1=T+(m-1)*总线周期 = $100+7\times10$ (ns)

顺序存储器带宽是: W2 = q/t2 = 512÷ (800ns) 交叉存储器带宽是: W1 = q/t1 = 512÷ (170ns) 学校云 建设你的专属在线教育平台 中国大学MOOC

上海交通大学

课程▼ 学校

搜索感兴趣的课程

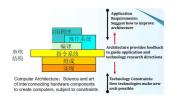
我的学校云

Q

个人中

上海京道大學 SHANGHAI HAD TONG HAVEYSTY 计算机系统结构 SPOC | 学校专有课程

我的学习时长



公告

评分标准

课件

测验与作业

考试

讨论区



帮助中心

存储系统 (二) 单元测验

慕课堂

€返回

本次得分为: 10.00/10.00, 本次测试的提交时间为: 2022-06-02, 如果你认为本次测试成绩不理想,你可以选择 再做一次。

1 单选(1分)采用虚拟存储器的目的是

得分/总分

得分/总分

✓1.00/1.00

A. 增加存储系统结构的层次性

В.

提高主存的访问速度;

扩大存储器的寻址空间;

D.

扩大辅存的存取空间;

正确答案: С 你选对了

29 如 单选 (1分)

下C

for(k=0; k<1000; k++) 语言

a[k] = a[k]+32;

程序 若数组a及变量k均为int型,int型数据占4B,数据cache采用直接映射方式,数据区大小为

- 段: 1KB, 块大小为16B, 该程序段执行前cache为空, 则该程序段执行过程中访问数组a的 cache缺失率为
 - **A.** 25%
 - **B.** 1.25%
 - **C**. 2.5%
 - **D.** 12.5%

✓1.00/1.00

得分/总分

正确答案: D 你选对了

解析: D、a[k] = a[k]+32 中,先读取a[k],和写a[k]是两次访问存储器。所以,每个主存块中的4个数据,只有读第一个时会miss,其余的7次访问全部命中。

3 单选(1分)给定一个32位 Linux 系统,系统中有一个数据容量为128 bytes的2路组关联映射cache,每个cache block的大小为32 bytes. Long long 数据类型的长度为8 bytes, int数据类型的长度为4 bytes. 对如下程序,假设 table数组的内存起始地址是0x0.

 $int \ i, \ int \ j;$

int table[4][8];

for (j = 0; j < 8; j++)

for (i = 0; i < 4; i++)

table[i][j] = i + j;

A. 1/16

B. 1/8 ✓1.00/1.00

C. 1/4

D. 1

正确答案: В 你选对了

解析: B、mhhhhhhh mhhhhhhh

4 单选 (1分) TLB和页表中的内容如下:

得分/总分

另外:

- 1. 页 (page) 的大小为4KB
- 2. TLB有4行,采用全相联映射 (4-entry, fully-associative)
- 3. TLB 采用真正的LRU (least-recently-used) 替换算法

假定页表寄存器的内容为0, 访问的虚拟地址为:

(MSB) 1100 0010 0010 0100 (LSB)

转换到的物理地址是多少?

Initial TLB State:

(Note that '1' = "Most Recently Used and '4' = "Least Recently Used")

Valid	LRU	Tag	Physical Page #
1	3	1111	0001
1	4	0011	0010
1	2	1000	1000
1	1	0100	1010

Initial Page Table State:

	Valid	Physical Page #
0000	0	0011
0001	1	1001
0010	1	0000
0011	1	0010
0100	1	1010
0101	0	0100
0110	1	1011
0111	0	0101
1000	1	1000
1001	1	0110
1010	1	1111
1011	1	1101
1100	1	0111
1101	0	1110
1110	1	1100
1111	1	0001

1001 0010 0010 0100 B. 1111 0010 0010 0100 页面失效 **✓**1.00/1.00 0111 0010 0010 0100 正确答案: D 你选对了 解析: D、虚页号: 1100 , TLB里没有1100这个tag ,不命中。 查页表,对应的物理页号是 0111 , 物理地址是: 0111 0010 0010 0100 5 单选(1分)假设有三个小的cache,每个cache都有4个块,块的大小为1个字。第一个 得分/总分 cache是全相联映射,第二个是2路组相联,第三个是直接映射。除了直接映射,另外两 个cache使用的都是LRU替换算法。如果按以下字地址0, 8, 0, 6, 8依次访问, 求每个 cache的缺失次数 A. 第一个3次, 第二个4次, 第三个5次 **✓**1.00/1.00 第一个1次,第二个2次,第三个3次 C. 第一个2次,第二个3次,第三个3次 第一个2次,第二个3次,第三个4次 正确答案: A 你选对了 6 单选 (1分) 选出正确的说法: 得分/总分 1) TLB是页表的cache; 2) 主存是磁盘的cache; 3) TLB采用一般使用全相联映射; 4) 如果发生TLBmiss, 就一定会发生cache miss **A.** 1) 2) 4) **B**. 1) C. 全对 D. 1) 和2) **✓**1.00/1.00 正确答案: D 你选对了

7 单选(1分)有关多级cache的设计,下面哪些是错误的?

得分/总分

- A. 多级cache是指存储系统有多级cache组成,而不是仅仅只有一个主存和一个cache
- B. 一级cache更关注命中时间,二级cache更关注缺失率
- C. 采用一个大的二级cache来处理一级cache的缺失,可以降低缺失代价,从而降低平均存储器访问延迟

✓1.00/1.00

一级cache更关注缺失率,二级cache更关注命中时间

正确答案: D 你选对了

D.

8 单选 (1分) 主存地址为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4个字,每个字32位,采用回写(write back)方式,则能存放4K字数据的Cache的 总容量的位数是 得分/总分

- A. 147K 位
- B. 148K 位

✓1.00/1.00

- C. 146K 位
- D. 158K 位

正确答案: В 你选对了

解析: B、Tag位数: 32-10-4= 18 有效位: 1 , Dirty: 1

Set 数目: 1K, 32*4 + 18 +2 =148

9 单选 (1分) 下列命中组合情况中,一次访存过程中不可能发生的是

得分/总分

- A. TLB未命中、cache命中、内存Page命中
- B. TLB未命中、cache命中、内存Page未命中

✓1.00/1.00

- C. TLB未命中、cache未命中、内存Page命中
- D. TLB命中、cache命中、内存Page命中

正确答案: В 你选对了

10 单选(1分)存储器容量为64MB,存储字长为64位,体(bank)数m=8,分别用顺序方式和交叉方式进行组织。一个存储周期T=100ns,数据总线宽度为64位,总线周期 $\sigma=10$ ns。

得分/总分

各从顺序存储器和交叉存储器读出8个字,传输率(单位:位/秒)各是多少?

- A. 8×10^7 , 1.7×10^7
- B. 64×10^7 , 301×10^7

1.00/1.00

- c. 8×10^7 , 64×10^7
- D. $1.7 \times 10^7, 8 \times 10^7$

正确答案: В 你选对了

解析: B、信息总量: q = 64位 ×8 =512位

顺序存储器和交叉存储器读出8个字的时间分别是

顺序存储器带宽是: W2 = q / t2 = 512÷ (800ns) 交叉存储器带宽是: W1 = q / t1 = 512÷ (170ns)