

# 北京大学信息科学技术学院考试试卷

考试科目：计算机系统导论 姓名：\_\_\_\_\_ 学号：\_\_\_\_\_

考试时间：2019 年 11 月 4 日 小班号：\_\_\_\_\_ 小班教师：\_\_\_\_\_

题号	一	二	三	四	五	六	总分
分数							
阅卷人							

## 北京大学考场纪律

1、考生进入考场后，按照监考老师安排隔位就座，将学生证放在桌面上。无学生证者不能参加考试；迟到超过 15 分钟不得入场。在考试开始 30 分钟后方可交卷出场。

2、除必要的文具和主考教师允许的工具书、参考书、计算器以外，其它所有物品（包括空白纸张、手机、或有存储、编程、查询功能的电子用品等）不得带入座位，已经带入考场的必须放在监考人员指定的位置。

3、考试使用的试题、答卷、草稿纸由监考人员统一发放，考试结束时收回，一律不准带出考场。若有试题印制问题请向监考教师提出，不得向其他考生询问。提前答完试卷，应举手示意请监考人员收卷后方可离开；交卷后不得在考场内逗留或在附近高声交谈。未交卷擅自离开考场，不得重新进入考场答卷。考试结束时间到，考生立即停止答卷，在座位上等待监考人员收卷清点后，方可离场。

4、考生要严格遵守考场规则，在规定时间内独立完成答卷。不准交头接耳，不准偷看、夹带、抄袭或者有意让他人抄袭答题内容，不准接传答案或者试卷等。凡有违纪作弊者，一经发现，当场取消其考试资格，并根据《北京大学本科考试工作与学术规范条例》及相关规定严肃处理。

5、考生须确认自己填写的个人信息真实、准确，并承担信息填写错误带来的一切责任与后果。

学校倡议所有考生以北京大学学生的荣誉与诚信答卷，共同维护北京大学的学术声誉。

以下为试题和答题纸，共 15 页。

得分

第一题 单项选择题（每小题 2 分，共 30 分）

注：选择题的回答请填写在下表中。

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
回答										
题号	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
回答						/	/	/	/	/

1. 一个 IPv4 地址就是一个 32 位无符号整数。例如，10.2.155.253 对应的地址是 0x0a029bfd。协议规定，无论主机字节顺序如何，IP 地址在内存中总是以大端法来存放的。下面代码要实现的功能是检验 IP 是否符合 192.168.56.xx（xx 表示任意 0~255 的数）的模式，如果满足，则执行 if 语句内部指令。那么，在小端法的机器上，应该分别补充的数字是：

```

unsigned ip, mask;
// set ip
mask = _____;
if(ip & mask == _____)
{
    // do something
}

```

- A. 0x00ffffff      0x0038a8c0  
 B. 0x00ffffff      0x00838a0c  
 C. 0xffffffff00      0xc0a83800  
 D. 0xffffffff00      0x0c8a8300
2. 已知 0x2019 和 0x12 是两个有符号 32 位整数。下列运算结果中，作为 32 位补码表示的整数最大的是：
- A. 0x2019 << 0x12  
 B. 0x2019 & 0x12  
 C. 0x2019 | 0x12  
 D. 0x2019 ^ 0x12
3. 运行下面的代码，输出结果是（其中 float 类型表示 IEEE-754 规定的浮点数，包括 1 位符号、8 位阶码和 23 位尾数）：

```

for(float f = 1;; f = f + 1)
{

```

```

        if(f + 1 - f != (float)1)
        {
            printf("%.0f\n", f);
            break;
        }
    }

```

- A. 8388608( $=2^{23}$ )
- B. 16777216( $=2^{24}$ )
- C. 2147483647( $=2^{31}-1$ )
- D. 程序为死循环, 没有输出

4. 以下关于 x86-64 指令的描述, 说法正确的有几项?

- a) 有符号除法指令 `idivq` 将 `%rdx` (高 64 位) 和 `%rax` (低 64 位) 中的 128 位数作为被除数, 将操作数 `S` 的值作为除数, 做有符号除法运算; 指令将商存在 `%rdx` 寄存器中, 将余数存在 `%rax` 寄存器中。
- b) 我们可以使用指令 `jmp %rax` 进行间接跳转, 跳转的目标地址由寄存器 `%rax` 的值给出。
- c) 算术右移指令 `shr` 的移位量既可以是一个立即数, 也可以存放在单字节寄存器 `%cl` 中。
- d) `leaq` 指令不会改变任何条件码。

- A. 1
- B. 2
- C. 3
- D. 4

5. 已知函数 `func` 的参数超过 6 个。当 x86-64 机器执行完指令 `call func` 之后, `%rsp` 的值为 `S`。那么 `func` 的第 `k` ( $k > 6$ ) 个参数的存储地址是?

- A.  $S + 8 * (k - 6)$
- B.  $S + 8 * (k - 7)$
- C.  $S - 8 * (k - 6)$
- D.  $S - 8 * (k - 7)$

6. x86-64 指令提供了一组条件码寄存器; 其中 `ZF` 为零标志, `ZF=1` 表示最近的操作得出的结构为 0; `SF` 为符号标志, `SF=1` 表示最近的操作得出的结果为负数; `OF` 为溢出标志, `OF=1` 表示最近的操作导致一个补码溢出 (正溢出或负溢出)。当我们在一条 `cmpq` 指令后使用条件跳转指令 `jg` 时, 那么发生跳转等价于以下哪一个表达式的结果为 1?

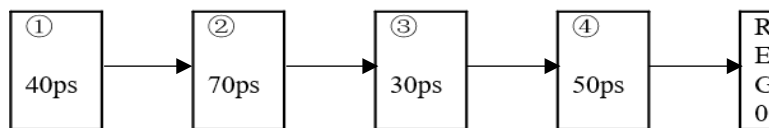
- A.  $\sim(SF \wedge OF) \ \& \ \sim ZF$
- B.  $\sim(SF \wedge OF)$
- C.  $SF \wedge OF$
- D.  $(SF \wedge OF) \mid ZF$

7. 考虑以下 C 语言变量声明:

```
int *(*f[3])();
```

那么在一台 x86-64 机器上, sizeof(f)和 sizeof(\*f)的值是多少?

- A. 8 24
  - B. 24 8
  - C. 8 8
  - D. 8 不确定
8. 大多数过程的栈帧是\_\_\_\_\_的, 其长度在\_\_\_\_\_时确定。(注: 此处的编译指从高级语言转化为汇编语言的过程)
- A. 定长, 编译
  - B. 定长, 汇编
  - C. 可变长, 汇编
  - D. 可变长, 运行
9. pushq %rbp 的行为等价于以下 ( ) 中的两条指令。
- A. subq \$8, %rsp      movq %rbp, (%rdx)
  - B. subq \$8, %rsp      movq %rbp, (%rsp)
  - C. subq \$8, %rsp      movq %rax, (%rsp)
  - D. subq \$8, %rax      movq %rbp, (%rdx)
10. 下面有三组对于指令集的描述, 它们分别符合 ①\_\_\_\_\_, ②\_\_\_\_\_, ③\_\_\_\_\_ 的特点。
- ① 某指令集中, 只有两条指令能够访问内存。
  - ② 某指令集中, 指令的长度都是 4 字节。
  - ③ 某指令集中, 可以只利用一条指令完成字符串的复制, 也可以只利用一条指令查找字符串中第一次出现字母 k 的位置。
- A. CISC, CISC, CISC
  - B. RISC, RISC, CISC
  - C. RISC, CISC, RISC
  - D. CISC, RISC, RISC
11. 如下图所示, ①~④为四个组合逻辑单元, 对应的延迟已在图上标出, REG0 为一寄存器, 延迟为 20ps。通过插入**额外的 2 个**流水线寄存器 REG1、REG2 (延迟均为 20ps), 可以对其进行流水化改造。改造后的流水线的吞吐率最大为 \_\_\_\_\_GIPS。



- A. 7.69
- B. 8.33
- C. 10.00
- D. 11.11

12. 针对程序优化, 请挑出下面唯一正确的陈述:
- A. 用 add/sub 和 shift 替代 multiply/divide 永远能提高程序的运行速度。
  - B. 最有效的提高程序运行效率的方法是提高 compiler 的优化级别。
  - C. 跨 procedure 优化的障碍之一是因为使用了全局变量。
  - D. 程序中, `*a += *b; *a += *b;` 永远可以用 `*a += 2*(*b);` 代替。
13. 对于 loop-unrolling 这种优化技巧, 请指出下面哪一个陈述是错误的 (一个):
- A. Loop-unrolling 的原理是将尽量多的循环操作去掉相关性并重组, 从而提高循环操作的并行性。
  - B. Loop-unrolling 是一种将循环操作拆散的技术。
  - C. Loop-unrolling 可以利用目标处理器的并行处理能力。
  - D. 支持 Loop-unrolling 是有代价的, 没有限制地增加并行支路数反而会降低运算速度。
14. 一个不含数组和指针访问的循环通常不能体现以下哪种局部性?
- A. 数据的时间局部性
  - B. 数据的空间局部性
  - C. 指令的时间局部性
  - D. 指令的空间局部性
15. 以下关于存储器的说法中, 正确的是
- A. SRAM 单元比 DRAM 单元的能耗更大
  - B. DRAM 通常用做高速缓存
  - C. SDRAM 同时具备 SRAM 和 DRAM 的特点
  - D. 固态硬盘的读写速度基本相当

得分

## 第二题 整数、浮点数（10 分）

（1）假设 8-bit 整数，请填写以下表格

类型	最大的整数+1
Unsigned	二进制:
Two's Complement	二进制:

类型	39+(-127)	39+(-127) 是否溢出?
Unsigned	十进制:	
Two's Complement	十进制:	

（2）假设 IEEE 754 浮点数标准，请回答以下问题

浮点数	Decimal values
0x80000000	
0x41180000	

表达式	是否正确
$(2 + 2^{50}) - 2^{50} \neq 2 + (2^{50} - 2^{50})$	
$2^{25} + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 == 2^{25} + 4$	

得分

### 第三题 机器级编程（15 分，每空 1 分）

下面的 C 程序包含 `main()`, `caller()`, `callee()` 三个函数。本题给出了该程序的部分 C 代码和 x86-64 汇编与机器代码。请分析给出的代码，补全空白处的内容，并回答问题。

注：汇编与机器码中的数字用 16 进制数填写

x86-64 汇编与机器代码：

答案填写处：

```

00000000004006cd <caller>:
4006cd:55                push    %rbp
4006ce:48 89 e5          mov     %rsp, %rbp
4006d1:48 83 ec 50       sub     $0x50, %rsp
4006d5:48 89 7d b8       mov     %rdi, -0x48(%rbp)
4006d9:64 48 8b 04 25 28 00 mov     %fs:0x28, %rax
4006e0:00 00
4006e2:48 89 45 f8       mov     %rax, -0x8(%rbp)
4006e6:31 c0            xor     %eax, %eax
4006e8:c6 45 d0 00       movb    $0x0, -0x30(%rbp)
4006ec:c6 45 e0 00       movb    $0x0, (1)
4006f0:48 8b 45 b8       mov     _(2), %rax
4006f4:48 89 c7          mov     %rax, %rdi
4006f7:                callq   400510 <strlen@plt>
4006fc:89 45 cc          mov     _(3), -0x34(%rbp)
4006ff:83 7d cc 0e       cmpl    $0xe, -0x34(%rbp)
400703:7f _(4) _        jg      400752 <caller+0x85>
400705:83 7d cc 09       cmpl    $0x9, -0x34(%rbp)
400709:                jg      400720 <caller+0x53>
40070b:48 8b 55 b8       mov     -0x48(%rbp), %rdx
40070f:48 8d 45 d0       lea     _(5), %rax
400713:48 89 d6          mov     %rdx, %rsi
400716:48 89 c7          mov     %rax, %rdi
400719:                callq   400500 <strcpy@plt>
40071e:                jmp     40073b <caller+0x6e>
400720:48 8b 45 b8       mov     -0x48(%rbp), %rax
400724:48 8d 50 0a       lea     0xa(%rax), %rdx
400728:48 8d 45 d0       lea     -0x30(%rbp), %rax
40072c:48 83 c0 10       add     (6), %rax
400730:48 89 d6          mov     %rdx, %rsi
400733:48 89 c7          mov     %rax, %rdi
400736:                callq   400500 <strcpy@plt>
40073b:ff 75 e8          pushq   -0x18(%rbp)
40073e:ff 75 e0          pushq   -0x20(%rbp)
400741:ff 75 d8          pushq   -0x28(%rbp)
400744:ff 75 d0          pushq   -0x30(%rbp)
400747:e8 _ (7) _        callq   400666 <callee>
40074c:48 83 c4 20       add     $0x20, %rsp
400750:                jmp     400753 <caller+0x86>
400752:90                nop
400753:48 8b 45 f8       mov     (8), %rax
400757:64 48 33 04 25 28 00 xor     %fs:0x28, %rax
40075e:00 00
400760:                je      400767 <caller+0x9a>
400762:                callq   400520 <__stack_chk_fail@plt>
400767:c9                leaveq  %rsp
400768:c3                retq

```

C 代码:

答案填写处:

```
#include <stdio.h>
#include "string.h"
#define N    _(9)_(9)
#define M    _(10)_(10)
typedef union {char str_u[N]; long l;} union_e;
typedef struct {char str_s[M]; union_e u; long c;} struct_e;

void callee(struct_e s){
    char buf[M+N];
    strcpy(buf, s.str_s);
    strcat(buf, s.u.str_u);
    printf("%s \n",buf);
}
void caller(char *str){
    struct_e s;
    s.str_s[0]='\0';
    s.u.str_u[0]='\0';
    int len = strlen(str);
    if(len>= M+N)
        _(11)_;
    else if(len<N){
        strcpy(s.str_s, _(12)_);
    }
    else{
        strcpy(s.u.str_u,_(13)_);
    }
    callee(s);
}
int main(int argc, char *argv[]){
    caller("0123456789abcd");
    return 0;
}
```

caller 函数中, 变量 s 所占的内存空间为: (14) \_\_\_\_\_

该程序运行后, printf 函数是否有输出? 输出结果为: (15) \_\_\_\_\_



得分

#### 第四题（15 分）

请分析 Y86-64 ISA 中新加入的一族算术指令： `irOpq V, rA, rB`，其格式如下：

C	Fn	rA	rB	V (8 字节)
---	----	----	----	----------

与 `Opq` 类似，这族指令由四个指令组成，分别是 `iraddq`, `irsubq`, `irandq` 和 `irxorq`。其功能为：计算  $R[rA] \text{ OP } V$  并将结果存入  $R[rB]$  中，这里 `OP` 根据 `Fn` 的取值分别取 `+`, `-`, `&` 和 `^`，且此过程会设置条件码寄存器。

(1) 若在教材所描述的 SEQ 处理器上执行这条指令，请按下表补全每个阶段的操作。需说明的信号可能会包括：`icode`, `ifun`, `rA`, `rB`, `valA`, `valB`, `valC`, `valE`, `valP`, `Cnd`; the register file `R[]`, data memory `M[]`, Program counter `PC`, condition codes `CC`。其中对存储器的引用必须标明字节数。如果在某一阶段没有任何操作，请填写 `none` 指明。

Stage	<code>irOpq V, rA, rB</code>
Fetch	<code>icode : ifun <math>\leftarrow</math> M<sub>1</sub>[PC]</code>
Decode	<code>valA <math>\leftarrow</math> R[rA]</code> <code>valB <math>\leftarrow</math> R[rB]</code>
Execute	
Memory	<code>none</code>
Write Back	
Update PC	<code>PC <math>\leftarrow</math> valP</code>

(2) 考虑如下一段 Y86-64 代码片段：

```

Loop: mrmovq (%rdi), %r10      # line 1
      rmmovq %r10, (%rsi)     # line 2
      andq %r10, %r10         # line 3

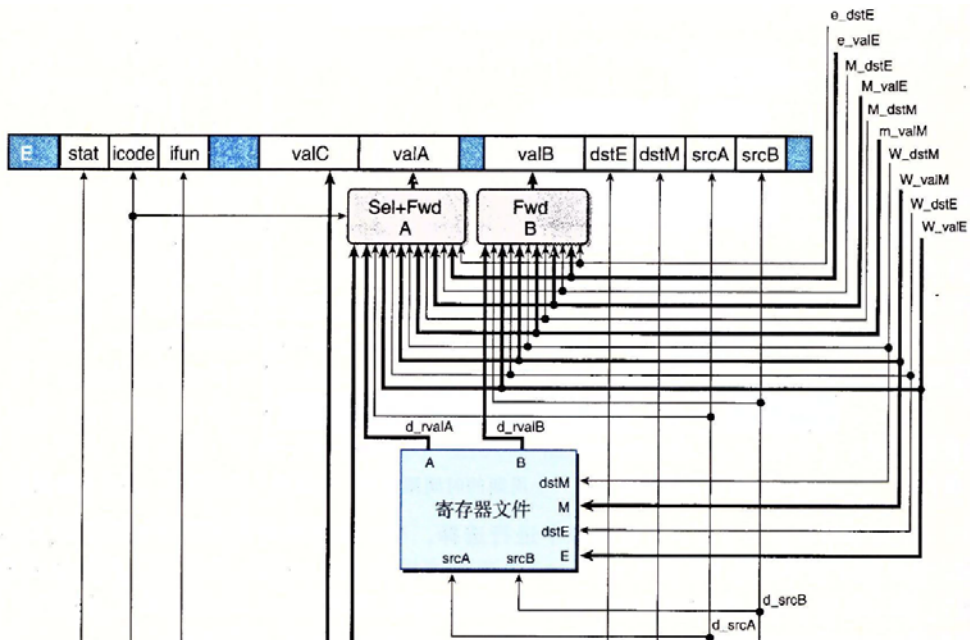
```

```

        jle Npos                # line 4
        irmovq $1, %r10        # line 5
        addq %r10, %rax         # line 6
Npos:   irmovq $1, %r10        # line 7
        subq %r10, %rdx        # line 8
        irmovq $8, %r10        # line 9
        addq %r10, %rdi        # line 10
        addq %r10, %rsi        # line 11
        andq %rdx, %rdx        # line 12
        jg Loop                # line 13
        ret                    # line 14

```

1. 这段代码中存在一些指令间的数据相关，其中行 5 与行 6 的数据相关可以采用数据前递 (Forwarding) 技术解决，在下图中体现在 Sel+FwdA 和 FwdB 部件上。前者输出的信号会存到流水线寄存器 E 的 valA 域 (即 E\_valA 信号)，请选出该信号正确的 HCL 语言描述： \_\_\_\_\_



```

long d_valA = [
    D_icode in { ICALL, IJXX }: D_valP;
    _____;
    _____;
    _____;
    _____;
    _____;
    1: d_rvalA;

```

- ① d\_srcA == e\_dstE : e\_valE
- ② d\_srcA == M\_dstE : M\_valE
- ③ d\_srcA == M\_dstM : m\_valM
- ④ d\_srcA == W\_dstE : W\_valE
- ⑤ d\_srcA == W\_dstM : W\_valM

A ①②③④⑤      B ①③②⑤④      C ④⑤②③①      D ⑤④③②①

2. 同样是数据相关，上述代码中行 1 与行 2 的情况不能用以上方法解决。为了检测这种情况，需要增加逻辑电路，用 HCL 语言表达如下：

E\_icode in {\_\_\_\_\_} && \_\_\_\_\_ in {\_\_\_\_\_}

3. 假设该代码片段在教材所描述的 PIPE 处理器上运行，不考虑该片段代码前后代码的影响以及高速缓存 (cache) 失效的情况，假设 %rdx 初值为 10，%rdi 指向的内存中数组的元素均为正数，处理器设计使用总是选择 (always taken) 的预测策略。该代码片段预计运行\_\_\_\_\_周期，若使用新增加的 irOpq 指令来优化这段代码，可以节省\_\_\_\_\_周期的运行时间。

得分

### 第五题（15 分）

（1）不同的 Cache 组织结构对访存性能有很大的影响。以直接映射 Cache 为例，L1 Cache 的容量为 128 字节，block size 为 16 个字节。为简化起见，使用 **8 位** 地址访问该 Cache，地址如下图所示：

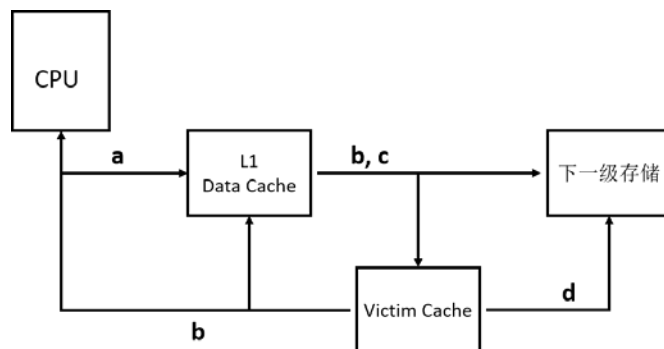
7	6	5	4	3	2	1	0
tag	index			Block offset			

对于如下访问序列，请填写 Cache 中 Tag Ram 的变化，其中 B0 ~ B7 对应 8 个 Cache Block，表项中填写对应的 Tag。

访问地址序列 (16 进制)	L1 Cache (Tag Ram)								是否命中 (Y / N)
	B0	B1	B2	B3	B4	B5	B6	B7	
A0									
20									
A2									
0									
80									
4									

（2）由（1）可见，直接映射结构的 Cache 失效率高。为改善性能，N. Jouppi 提出 Victim Cache 结构，即在 L1 Cache 之外接入一个很小的全相联 Cache 来为替换出 L1 Cache 的数据做备份，具体结构如下图，工作原理如下所述。

- 如果 L1 Cache 命中，则数据由 L1 Cache 传给 CPU；
- 如果 L1 Cache 失效，则访问 Victim Cache。如果在 Victim Cache 中命中，则数据由 Victim Cache 传给 CPU，并写回 L1 Cache，否则访问下一级存储；
- 如果 L1 Cache 发生替换，替换出去的数据放入全相联结构的 Victim Cache 中；
- Victim Cache 采用 FIFO（先进先出）替换算法，从 Victim Cache 中替换出去的数据，如果发生修改，直接写回下一级存储。



在题（1）的基础上，为其添加一个 32 字节的全相联 Victim Cache，仍然使用题（1）中的访问序列，请填写 Victim Cache 中的 Tag Ram 变化，并计算命中率。

访问地址序列	Victim Cache (Tag Ram)		
	B0	B1	是否命中 (Y / N)
A0			
20			
A2			
0			
80			
4			

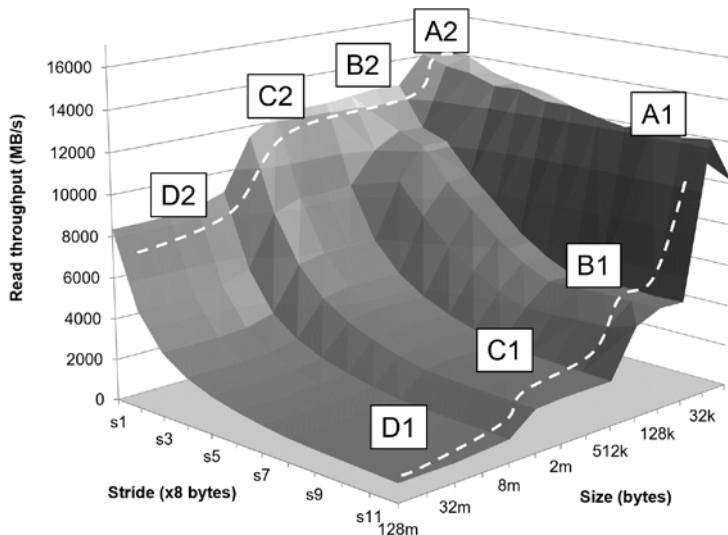
命中率为\_\_\_\_\_

得分

### 第六题（15 分）

下面这段代码可以用于评测计算机系统的存储系统性能。在某款现代的个人计算机上，采用该评测程序的不同的配置参数（数据集大小和访问步长），得到了如下图所示的性能表现。

```
long data[MAXELEMS]; /* Global array to traverse */
/* test - Iterate over first "elems" elements of
 *      array "data" with stride of "stride", using
 *      using 4x4 loop unrolling.
 */
int test(int elems, int stride) {
    long i, sx2=stride*2, sx3=stride*3, sx4=stride*4;
    long acc0 = 0, acc1 = 0, acc2 = 0, acc3 = 0;
    long length = elems, limit = length - sx4;
    /* Combine 4 elements at a time */
    for (i = 0; i < limit; i += sx4) {
        acc0 = acc0 + data[i];
        acc1 = acc1 + data[i+stride];
        acc2 = acc2 + data[i+sx2];
        acc3 = acc3 + data[i+sx3];
    }
    /* Finish any remaining elements */
    for (; i < length; i++) {
        acc0 = acc0 + data[i];
    }
    return ((acc0 + acc1) + (acc2 + acc3));
}
```



(1) 图中 A1-D1 这几个点有一些较为平缓的“平台”，这主要体现了访存行为的什么特性？\_\_\_\_\_

(2) 如果图中 D1 体现了内存的性能，那 A1、B1、C1 分别体现存储层次结构中的什么部件的性能：A1：\_\_\_\_\_、B1：\_\_\_\_\_、C1：\_\_\_\_\_。

其中，B1 所体现的部件，容量可能是多大？\_\_\_\_\_

a. 32KB   b. 256KB   c. 1MB   d. 8MB

C1 所体现的部件，容量可能是多大？\_\_\_\_\_

a. 32KB   b. 256KB   c. 1MB   d. 8MB

(3) 图中 B2 和 B1、C2 和 C1 之间的“斜坡”，这主要是由于访存行为的什么特性导致的？\_\_\_\_\_

(4) 图中 B2 和 C2 的性能指标差别不大，不像 B1 和 C1 之间的差距那么大，主要是什么原因导致的？\_\_\_\_\_

(5) 实际评测时，需要把 test() 函数先运行一遍，然后再运行一次获取评测数据，这是为了避免什么现象的影响？\_\_\_\_\_