

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：2024 年 11 月 4 日 小班号：_____

题号	一	二	三	四	五	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 14 页。

得分

第一题 单项选择题（每小题 2 分，共 30 分）

注：选择题的回答必须填写在下表中，写在题目后面或其他地方，视为无效。

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. 在 x86-64 机器上，产生随机的 32 位有符号整数 x 和 y ，则下列表达式中**不恒为真**的是：

- A. $((x \gg 1) \ll 1) \leq x$
- B. $((x \mid -x) \gg 31) + 1 == !x$
- C. $(-x < y) == (-y < x)$
- D. $(x \wedge y \wedge ((\sim x) - y)) == (y \wedge x \wedge ((\sim y) - x))$

答案：C，一个反例是 $x = \text{Tmin}$, $y = 0$ 。

2. 在 x86-64 机器上运行如下代码，输出是：

```
char A[12] = "19260817";
char B[12] = "20241104";
void *x = (void *)&A;
void *y = 2 + (void *)&B;
unsigned short P = *(unsigned short *)x;
unsigned short Q = *(unsigned short *)y;
printf("0x%04x", (unsigned short)(P - Q));
```

提示：‘0’，‘1’，...，‘9’ 的 ASCII 码分别是 0x30, 0x31, ..., 0x39。

- A. 0xff05
- B. 0x04ff
- C. 0x0822
- D. 0x0800

答案：B。

3. 我们熟悉的标准浮点格式 float 共有 32 位，其阶码字段和小数字段分别为 $k=8$ 位和 $n=23$ 位。如果我们维持 float 的总位数不变，但阶码字段变为 $k'=10$ 位，则下列说法中，正确的是：

- A. 修改后能表示的实数值的数量更多了
- B. 修改后能表示的实数值的数量不变
- C. 修改后能表示的实数值的数量更少了
- D. 无法确定

答案：A。

修改后，阶码字段增加，小数字段减少，可以表示的 NaN 的数量减少，所以能表示的实数值增多。

4. 在 x86-64 架构、Linux 操作系统下，有如下代码：

```
#include <stdio.h>

struct student {
    int id;
    char name[6];
    short age;
    char gender;
    float score;
};

int main() {
    struct student s;
    struct student* (*p[8])[4];
    printf("%lu\n", sizeof(s));
    printf("%lu\n", sizeof(**p));
    printf("%lu\n", (char*)&p[2] - (char*)p);
    printf("%lu\n", &p[4] - p);
    return 0;
}
```

那么四个输出之和为？

- A. 72
- B. 48
- C. 56
- D. 84

答案：A。

由于 student 结构体内，最大的数据类型为 int/float，这就要求 student

整体字节数为 4 的倍数。进行内部/外部对齐后，得到 student 的长度为：
 $4(0)+6(0)+2(0)+1(3)+4(0)=20$ 字节（括号内为对应的内部对齐）。

所以 $\text{sizeof}(s)=20$ 。

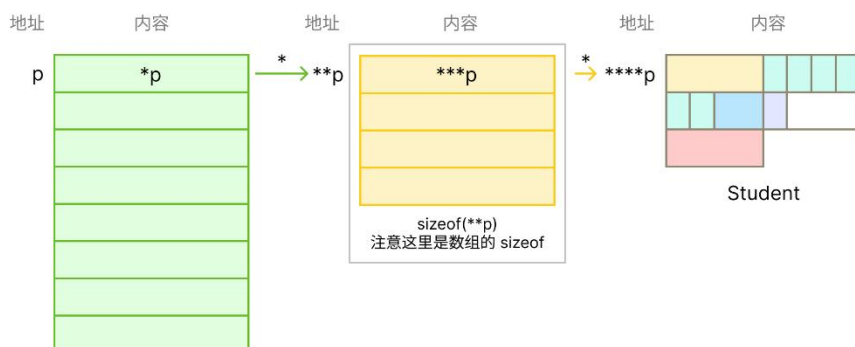
继续看 p 的声明，采用左右法则阅读表达式，可以知道 p 是一个有着 8 个元素的数组，元素类型为指针，指向一个有着 4 个元素的数组，元素类型为指针，指向 student 类型。

所以，我们得到 $**p$ 实际上是一个有着 4 个元素的数组，元素类型为 student 类型的指针，所以 $\text{sizeof}(**p)=4*8=32$ 。

接着，看 $(\text{char}*)&p[2] - (\text{char}*)p$ ，注意到这里都先强转为了 char* 类型，所以其计算得到的就是 $&p[2]$ 和 p 的实际差值，由于 p 是一个数组，其元素为指针，所以这里的差就是 2 个指针的字节长度，从而 $(\text{char}*)&p[2] - (\text{char}*)p=16$ 。

最后，看 $&p[4] - p$ ，与上一行不同，这里没有发生强转，所以实际上计算得到的实际差值会除以步长，从而 $&p[4] - p = 4$ 。

综上，此题答案为 $20+32+16+4=72$ 。



5. 下述关于 x86-64 的栈结构说法错误的是？

- A. 被调用者保存寄存器包括: %rbp %rbx %r12 %r13 %r14 %r15
- B. 过程的返回地址属于调用者的帧栈
- C. 过程传参时，参数 1~6 通过寄存器传递，在参数构造区中存放其他参数，其中，参数 7 最先压栈
- D. call 指令的执行过程是：先将下一条指令的地址压栈，随后将 PC 设为目标地址

答案：C。

在参数构造区中存放 7 及以上的参数，参数 7 是最后压栈的。

6. 下述说法错误的是？

- A. 我们可以使用安全的函数编写程序如 fgets strncpy 指定每次读取的字节数来避免缓冲区溢出，对抗攻击
- B. 可以使用地址随机化来随机化程序的内存布局，从而使得攻击代码的位置不再确定，但此处存在权衡：随机的范围必须足够大才足以对抗攻击，但又要足够小避免浪费太多程序空间
- C. 可以在过程开始时，从一个特殊的只读段中获取一个金丝雀值放入栈中，在函数返回时，先使用 cmpq 指令来进行比较，随后使用 jle 指令来根据条件码跳转
- D. 可以限制哪些内存页内的数据可以当做代码来执行，检查一个页是否可以执行是由硬件来完成的，效率上没有损失

答案：C。

返回时，先使用 xorq 指令进行比较，随后使用 je 指令来根据条件码跳转。

7. 在作业题中，我们考察过 GCC 为一个参数和返回值都是结构体的函数产生的汇编代码，此时参数和返回值都是通过栈传递的，以下有关说法错误的是：

- A. 返回的结构体的地址被存放在 %rax 寄存器中
- B. 虽然参数是通过栈传递的，但这里依旧使用到了 %rdi
- C. 返回的结构体实际上是存放在被调用者的栈帧当中
- D. 如果结构体很小的话，GCC 可能会直接用寄存器来传输参数和返回值

答案：C。

C. 返回的结构体实际上存放在调用者的栈帧当中，而非被调用者

8. 在 x86-64 中，关于 GCC 对 read1 和 read2 编译的结果，下列说法正确的是：

<pre>long read1(long *xp) { return (xp ? *xp:0); }</pre>	<pre>long read2(long *xp) { if (xp) return *xp; else return 0; }</pre>
--	--

- A. read1 和 read2 的功能一致，并且编译的汇编代码结果也一致
- B. read1 在运行时具有安全隐患，当 xp 的值为 NULL 时会导致错误
- C. read2 由于可能出现分支预测错误，所以比 read1 的效率更低
- D. 对于 cmovz(%rdi), %rax 这条指令来说，如果 ZF 为 0，那么就不会报错

答案：A。

B. 二者的汇编代码均采用了跳转指令，因此不会出现错误

C. 二者汇编代码结果一致，所以效率也是相同的

D. 无论条件转移指令的条件是否成立，`cmov` 都会读取 `%rdi` 指向的内存空间，当 `%rdi` 指向了非法地址时，就会报错

9. 在课本中 Y86-64 的 PIPE 处理器设计上执行如下代码片段，只考虑 `d_valA` 和 `d_valB`，假设在该段代码执行前和执行后 PIPE 处理器都执行了足够多的 `nop` 指令。请问一共使用到了（ ）次数据转发/前递（forwarding）。

```
Test:
    xorq %rax, %rax
    irmovq 16, %rbx
    subq %rax, %rbx
    jl .L2
    addq %rax, %rax
    jmp .L3
.L2:
    addq %rbx, %rbx
    addq %rbx, %rax
    addq %rbx, %rcx
.L3:
    ret
```

A. 2

B. 3

C. 4

D. 5

4 行使用 2, 3 行

5 行首先预测跳转，9 行进入 D 阶段并使用 4 行，10 行只进入 F 阶段不使用

答案为 3 次（选择 B）。

如果未考虑到预测相关，结果是 2 次。

如果错误理解预测为 `not taken`，结果为 2 次。

如果不能区分 `jl` 和 `jb`，结果为 5 次（10 行和 11 行各使用一次）

10. 下列关于 RISC 和 CISC 的表述中，错误的是：

A. RISC 一般没有延迟较长的指令；CISC 有些指令延迟很长

- B. RISC 指令编码长度可变；CISC 指令编码长度固定
- C. RISC 寻址方式简单；CISC 寻址方式多样
- D. 现代指令系统及处理器的设计实现结合了二者思想

答案：B。

```
word mem_addr = [
    icode in {IRMMOVQ, IPUSHQ, ICALL, IMRMOVQ} : ①;
    icode in {IPOPQ, IRET} : ②;
];
word mem_data = [
    icode in {IRMMOVQ, IPUSHQ} : ③;
    icode == ICALL : ④;
];
```

11. 在 Y86-64 的 SEQ 实现中, 对 mem_addr 和 mem_data 的 HCL 补全正确的是:

- A. ①valA ②valE ③valE ④valC
- B. ①valE ②valA ③valE ④valC
- C. ①valA ②valE ③valA ④valP
- D. ①valE ②valA ③valA ④valP

答案：D。

12. 以下关于存储设备的说法正确的是:

- A. SRAM 是双稳态的, 只要有电就能保持它的值, 所以是非易失性存储器
- B. DRAM 每单元所需的晶体管数比 SRAM 少, 所以 DRAM 速度一定比 SRAM 更快
- C. 随机读写时, SSD 无需像旋转磁盘一样进行多次寻道操作, 一般速度更快
- D. SSD 有速度快、耗能低等优点, 所以任何情况下都应使用 SSD 而不是旋转磁盘

答案：C

- A. SRAM 是易失性存储器, 非易失性存储器指断电后仍然能保存数据,
- B. DRAM 速度一般比 SRAM 慢
- C. 正确
- D. 旋转磁盘相比 SSD 仍然有价格便宜, 不会磨损等优点

13. 考虑一个有 x 个盘片, 每个扇区 y 字节, 每个面 z 条磁道, 每条磁道平均 w

个扇区，旋转速率 a RPM，平均寻道时间 b ms 的磁盘。则下列说法正确的是：

- A. 磁盘容量为 $2^{wxyz} / 2^{30}$ GB
- B. 访问一个磁盘扇区内容的平均时间为 $(60/a * 1000 + 60/a/w * 1000 + b)$ ms
- C. 访问一个磁盘扇区中 512 个字节的时间主要是寻道时间和传送时间
- D. 假设旋转速率未知，在通常情况下我们可以简单估计 $a = 60/b * 1/2 * 1000$ RPM

答案：D

- A. 磁盘容量为 $2^{wxyz} / 10^9$ GB
- B. 访问一个磁盘扇区内容的平均时间为 $(60/a * 1/2 * 1000 + 60/a / w * 1000 + b)$ ms
- C. 访问一个磁盘扇区中 512 个字节的时间主要是寻道时间和**旋转延迟**。访问扇区中的 第一个字节用了很长时间，但是访问剩下的字节几乎不用时间。
- D. 假设旋转速率未知，在通常情况下我们可以简单估计 $a = 60/b * 1/2 * 1000$ RPM（书上提到可以用寻道时间的两倍来估计访问时间，故可以用寻道时间估计旋转延迟）

14. 考虑通用的高速缓存存储器，下列说法**错误**的是

- A. 较高的相联度的硬件实现复杂度更大，而且很难使之速度变快。较高的相联度会增加命中时间，因为复杂性增加了。为实现高工作频率，L1 高速缓存一般会选择较低的相联度
- B. 缓存块越大越好，较大的块能利用程序中的时间和空间局部性，帮助提高命中率
- C. 在高速缓存的写入策略中，由于局部性，写回能减少总线访问量。考虑缓存一致性，写不命中时不能采用写回，而要采用写分配或写不分配
- D. 一般而言， 高速缓存越往下层，越可能使用写回而不是直写

答案：B

大的块有利有弊。较大的块能利用程序中可能存在的**空间局部性**，帮助提高命中率。然而大的块对不命中处罚也有负面影响。（较大的块并不能利用时间局部性）

15. 假设已有声明 `int a, int b, int i, int* pa, int* pb, float fa, float fb, float fc, char s[100], int f(),` 以及 `#include <string.h>`, 以下优化正确的是：

	原程序	优化程序
A	<code>int c = *pa;</code>	<code>*pb ^= *pa;</code>

	<pre>*pa = *pb; *pb = c;</pre>	<pre>*pa ^= *pb; *pb ^= *pa;</pre>
B	<pre>a = f(); b = f(); int sum = a+b;</pre>	<pre>a = f(); int sum = a+a;</pre>
C	<pre>int sum = 0; for(i = 0; i < strlen(s); ++i) sum += s[i] - 'a';</pre>	<pre>int sum = 0; int len = strlen(s); for(i = 0; i < len; ++i) sum += s[i] - 'a';</pre>
D	<pre>float ret = fa*fc + fb*fc;</pre>	<pre>float ret = (fa+fb)*fc;</pre>

答案: C

- A. pa 和 pb 可能指向同一内存位置
- B. f 可能产生副作用
- C. 正确, string.h 中 strlen 无副作用
- D. 浮点数运算不满足分配律

得分

第二题（15 分）

GCC 的内联汇编（inline assembly）特性允许在 C 程序中直接嵌入汇编代码，使开发者能够访问常规 C 代码无法直接访问的底层机器特性，例如寄存器的值或特定的处理器指令。通过这种方式，开发者可以对硬件进行精细控制，提升程序性能或实现特定的底层操作。请结合教材第二、三章的相关知识，回答下列问题。

1. 下列运行在 x86-64 机器上的 C 代码展示了一个使用内联汇编的例子：

```
float *p = 0x7ffc3608bf40;
float value;
/* inline assembly starts */
__asm__ __volatile__(
    "vmovss (%1), %0"
    : "=x"(value)
    : "r"(p)
);
/* inline assembly ends */
printf("%.2f\n", value);
```

这段代码通过在 C 代码中插入浮点指令 vmovss（Vector Move Scalar Single-Precision Floating-Point）将内存地址 0x7ffc3608bf40 处的浮点数数据读取到 float 类型的变量 value 中。

- (1) （2 分）请判断以下说法是否正确（填“是”或“否”）：
 - a. 这段代码也可以在**任何不是** x86-64 的机器上编译、运行。 （ ）
 - b. 插入的内联汇编代码的效果等同于语句“value = *p;”。 （ ）
- (2) （2 分）若内存中从地址 0x7ffc3608bf40 开始的 4 个字节的十六进制表示依次为 00 00 70 40，且浮点数的编码方式遵循 IEEE-754 标准，则这段代码的输出为_____。
2. 从上一题中可以看出，当需要表示的浮点数的有效位数较少时，使用 IEEE-754 标准编码浮点数会造成一些内存浪费。下面基于 IEEE-754 标准定义一种 8 位的浮点数，符号位、阶码位和尾数位长度分别为 1, 5, 2。
 - (1) （4 分）该浮点数格式可表示的**最大的负非规格化数**（不考虑 -0）的二进制表示为_____，可表示的**最小的正规格化数**为_____（填十进制数，无需计算出结果中 2 的幂的值）。
 - (2) （2 分）只考虑符号位为 0 的情况，表示 NaN 的浮点数有_____个。

3. 接第 1 题, 现在我们已经将内存中 0x7ffc3608bf40 处的浮点数数据读取到了变量 value 中, 下面的 C 代码使用联合 (union) 对 value 进行类型转换。

(1) (2 分) 请判断以下说法是否正确 (填 “是” 或 “否”) :

```
union{
    float f;
    int i;
} converter;
converter.f = value;
printf("%d\n", converter.i);
```

a. 这段代码的输出在任何情况下都和语句 “printf(“%d\n”, (int)value);” 的输出相同。 ()

b. float 转换为 int 有可能发生舍入和溢出, 但 int 转换为 float 不会发生舍入, 也不会出现溢出。 ()

(2) (3 分) 若第 1 题中读取到 value 中的值为 -1104.5, 则 printf(“%d\n”, (int)converter.f+(converter.i >> 31)); 的输出为_____。

参考答案:

1. (1) 否; 是。 (每空 1 分)
- (2) 3.75。 (2 分)
2. (1) 10000001; 2^{-14} 。 (每空 2 分)
- (2) 3。 (2 分)
3. (1) 否; 否。 (每空 1 分)
- (2) -1105。 (3 分)

解析:

本题题目背景较新颖, 将第二、三章内容联系起来, 考查学生对有关知识的综合理解。考虑到本题为第一道大题, 且覆盖的知识面较广, 因此对题目整体难度的要求较低, 主要考察学生对基本概念的掌握和理解。

1. (1) a. 考查基本概念。该代码使用了 x86-64 指令集特有的 vmovss 指令, 只能在 x86-64 架构上运行, 其他架构不支持这种特定的汇编指令。
- b. 考查对指针和指针引用的理解, 属于简单题。
- (2) 考查浮点数的表示以及 x86-64 的小端法表示, 属于基础题。
2. 考查对浮点数表示方法的理解, 属于基础题。
3. (1) a. 考查联合 (union) 的有关概念。converter.i 和 value 有着相同的位模式, 而 (int)value 基于数值对 value 进行类型转换。因此在绝大部分情况下代码的输出和 printf 语句的输出都不同。b. 考查基本概念, 属

于简单题。

(2) 本题考查浮点数转换为整数的舍入规则（向零舍入）以及有符号整数的基本运算，`(int) (converter.f)` 的值为-1104（向零舍入）。`converter.i` 和 `value` 有着相同的位模式，而有符号整数和单精度浮点数的最高位均为符号位，因此 `(converter.i >> 31)` 的值为-1。

得分

第三题（15 分）

下列 C 代码实现了一个名为 foo 的函数，请阅读并分析该 C 代码及其对应的 x86 汇编代码，补全代码中缺失的部分，并回答相应问题。（注：第（14）题不要求作答。）

```
void foo(char *p)
{
    int len = strlen(p);
    char tmp = __ (1) __;
    *p = __ (14) __;
    __ (14) __ = '\0';
    if (strlen(p + 1) __ (2) __ 1)
    {
        __ (3) __;
    }
    __ (14) __ = tmp;
}

00000000000001189 <foo>:
    1189:  f3 0f 1e fa          endbr64
    118d:  55                   push    %rbp
    118e:  48 89 e5             mov     %rsp, __ (4) __
    1191:  48 83 ec 20          sub     $0x20,%rsp
    1195:  48 89 7d e8          mov     %rdi,-0x18(%rbp)
    1199:  48 8b 45 e8          mov     -0x18(%rbp),%rax
    119d:  48 89 c7             mov     %rax,%rdi
    11a0:  e8 db fe ff ff      call    <strlen@plt>
    11a5:  89 45 fc             mov     %eax,-0x4(%rbp)
    11a8:  48 8b 45 e8          mov     -0x18(%rbp),%rax
    11ac:  0f b6 00             movzbl  (%rax),%eax
    11af:  88 45 fb             mov     %al,-0x5(%rbp)
    11b2:  8b 45 fc             mov     -0x4(%rbp),%eax
    11b5:  48 98               cltq
    11b7:  48 8d 50 ff          lea     -0x1(%rax),%rdx
```

11bb:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11bf:	48 01 d0	add	%rdx,%rax
11c2:	0f b6 10	movzbl	(%rax),%edx
11c5:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11c9:	88 10	mov	%dl,(%rax)
11cb:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
11ce:	48 98		<u>(5)</u>
11d0:	48 8d 50 ff	lea	-0x1(%rax),%rdx
11d4:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11d8:	48 01 d0	add	%rdx,%rax
11db:	c6 00 00	movb	\$0x0,(%rax)
11de:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11e2:	48 83 c0 01	add	\$0x1,%rax
11e6:	48 89 c7	mov	<u>(6)</u> ,%rdi
11e9:	e8 92 fe ff ff	call	<strlen@plt>
11ee:	48 83 f8 01	cmp	\$0x1,%rax
11f2:	76 <u>(7)</u>	jbe	1204 <foo+0x7b>
11f4:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11f8:	48 83 c0 01	add	\$0x1,%rax
11fc:	48 89 c7	mov	%rax, <u>(8)</u>
11ff:	e8 85 ff ff ff	call	1189 <foo>
1204:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
1207:	48 98	cltq	
1209:	48 8d 50 ff	lea	<u>(9)</u> (%rax),%rdx
120d:	48 8b 45 e8	mov	<u>(10)</u> ,%rax
1211:	48 01 c2	add	%rax,%rdx
1214:	0f b6 45 fb	movzbl	-0x5(%rbp),%eax
1218:	88 02	mov	%al,(%rdx)
121a:	90	nop	
121b:	c9	leave	
121c:	c3		<u>(11)</u>

若在程序中，main 函数调用了 foo 函数，且传递的参数指向字符串“ILOVEICS\0”，则调用该函数后的字符串内容变为(12)。

若 main 函数向 foo 函数传递的参数指向字符串“ICS2024\0”，则 main 函数在调用 foo 函数时，栈中最多会同时存在(13) 个 foo 函数的帧。（注意：程序中其他地方不会调用 foo 函数）

(1) _____

- (2) _____
- (3) _____
- (4) _____
- (5) _____
- (6) _____
- (7) _____
- (8) _____
- (9) _____
- (10) _____
- (11) _____
- (12) _____
- (13) _____

参考答案

```
void foo(char *p)
{
    int len = strlen(p);
    char tmp = *p;
    *p = *(p + len - 1);
    *(p + len - 1) = '\0';
    if (strlen(p + 1) > 1)
    {
        foo(p + 1);
    }
    *(p + len - 1) = tmp;
}
```

```
00000000000001189 <foo>:
    1189: f3 0f 1e fa          endbr64
    118d: 55                   push    %rbp
    118e: 48 89 e5             mov     %rsp,%rbp
    1191: 48 83 ec 20          sub     $0x20,%rsp
    1195: 48 89 7d e8          mov     %rdi,-0x18(%rbp)
    1199: 48 8b 45 e8          mov     -0x18(%rbp),%rax
    119d: 48 89 c7             mov     %rax,%rdi
    11a0: e8 db fe ff ff      call    <strlen@plt>
    11a5: 89 45 fc             mov     %eax,-0x4(%rbp)
```

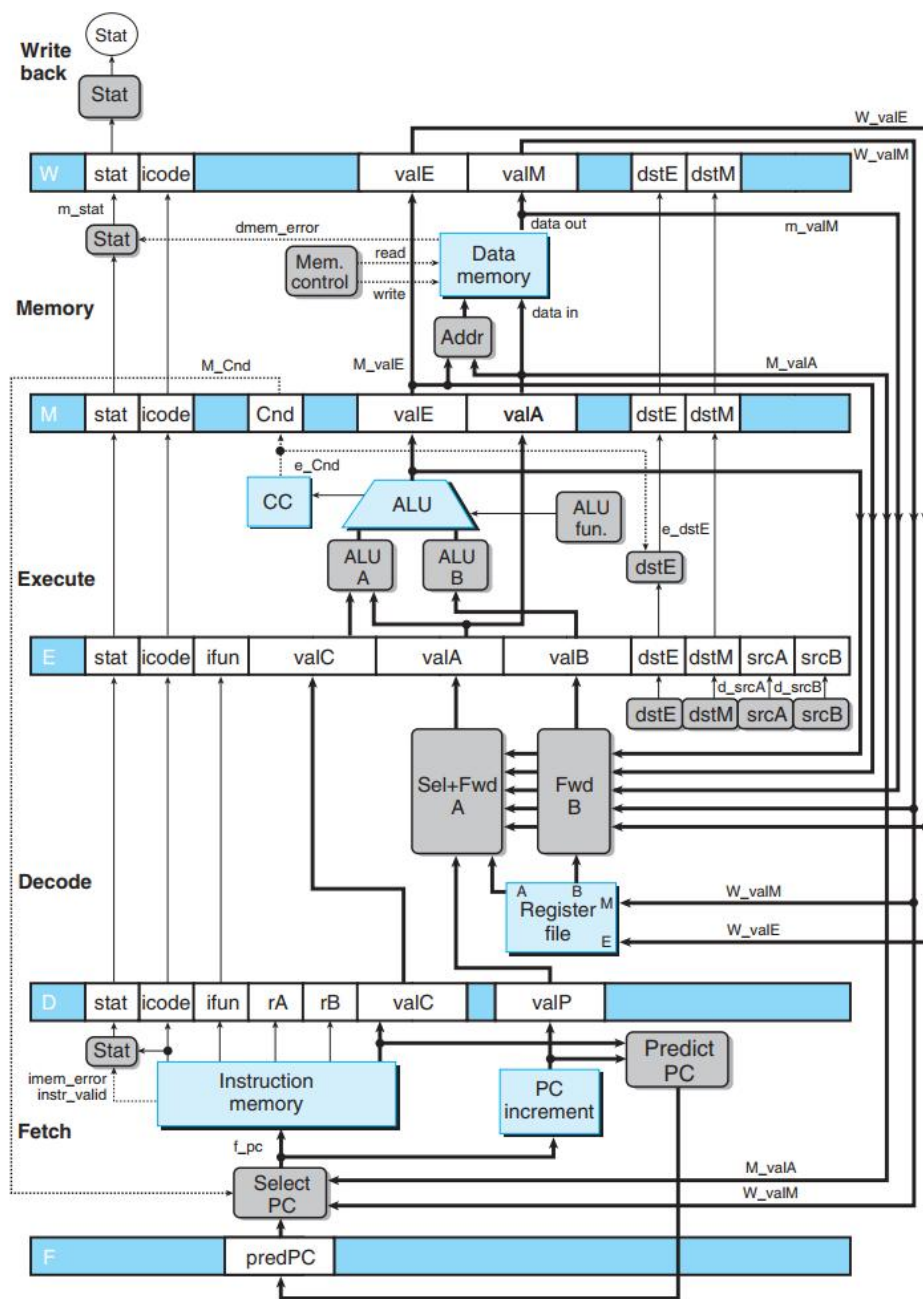
11a8:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11ac:	0f b6 00	movzbl	(%rax),%eax
11af:	88 45 fb	mov	%al,-0x5(%rbp)
11b2:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
11b5:	48 98	cltq	
11b7:	48 8d 50 ff	lea	-0x1(%rax),%rdx
11bb:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11bf:	48 01 d0	add	%rdx,%rax
11c2:	0f b6 10	movzbl	(%rax),%edx
11c5:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11c9:	88 10	mov	%dl,(%rax)
11cb:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
11ce:	48 98	cltq	
11d0:	48 8d 50 ff	lea	-0x1(%rax),%rdx
11d4:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11d8:	48 01 d0	add	%rdx,%rax
11db:	c6 00 00	movb	\$0x0,(%rax)
11de:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11e2:	48 83 c0 01	add	\$0x1,%rax
11e6:	48 89 c7	mov	%rax,%rdi
11e9:	e8 92 fe ff ff	call	<strlen@plt>
11ee:	48 83 f8 01	cmp	\$0x1,%rax
11f2:	76 10	jbe	1204 <foo+0x7b>
11f4:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
11f8:	48 83 c0 01	add	\$0x1,%rax
11fc:	48 89 c7	mov	%rax,%rdi
11ff:	e8 85 ff ff ff	call	1189 <foo>
1204:	8b 45 fc	mov	-0x4(%rbp),%eax
1207:	48 98	cltq	
1209:	48 8d 50 ff	lea	-0x1(%rax),%rdx
120d:	48 8b 45 e8	mov	-0x18(%rbp),%rax
1211:	48 01 c2	add	%rax,%rdx
1214:	0f b6 45 fb	movzbl	-0x5(%rbp),%eax
1218:	88 02	mov	%al,(%rdx)
121a:	90	nop	
121b:	c9	leave	
121c:	c3	ret	

12) "SCIEVOLI"

13) 3

得分

第四题（20 分）



(a)

图(a)是在教材中 Y86-64 的简单流水线处理器 (PIPE) 实现图。其中部分展示了通过数据前递 (forwarding) 解决数据冒险 (hazard) 的流程。

1. (7 分) 若当前指令从内存中加载了数据至一个寄存器中, 且该寄存器是下一条指令的源寄存器, 那么通过数据前递的方式可以减少流水线的暂停 (stall)。请根据前递的工作原理, 补全下列 HCL 描述语句, 以实现正确的 d_valA 的选择。

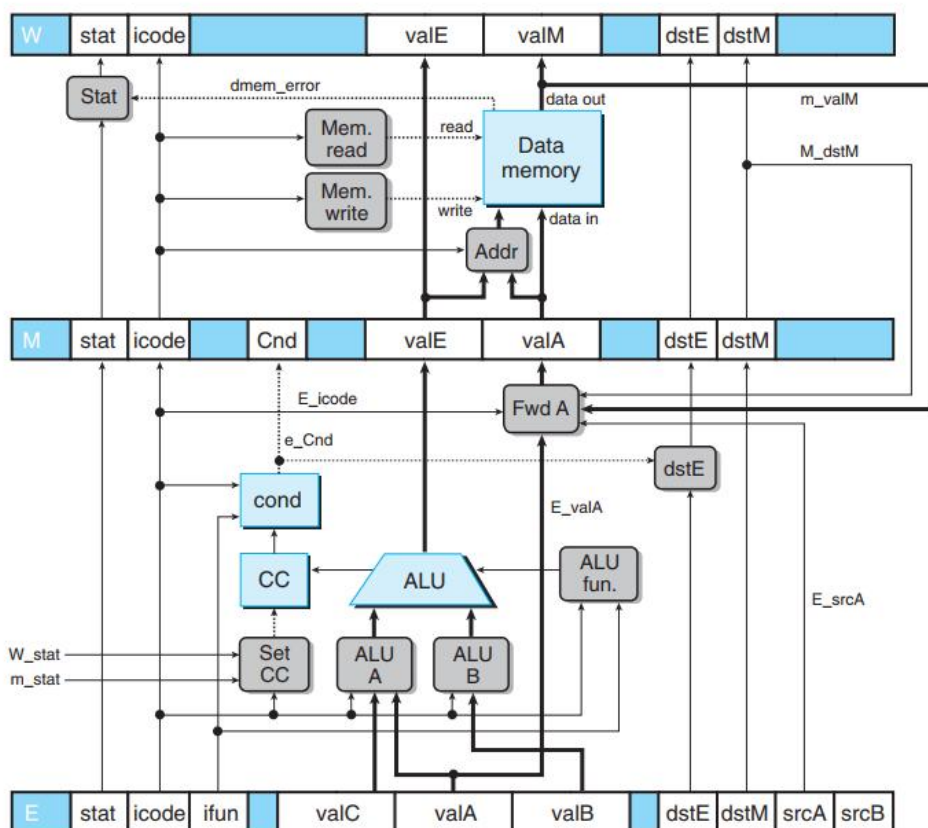
```
word d_valA = [
    D_icode in {ICALL,IJXX} : ____ (1) ____;
    d_srcA == e_dstE : ____ (2) ____;
    d_srcA == M_dstM : ____ (3) ____;
    d_srcA == M_dstE : ____ (4) ____;
    d_srcA == W_dstM : ____ (5) ____;
    d_srcA == W_dstE : ____ (6) ____;
    1 : ____ (7) ____;
]
```

2. (3 分) 考虑如下两条 Y86-64 指令系统的指令顺序完成执行:

```
1    mrmovq 0(%rcx),%rdx
2    pushq %rdx
```

这两条指令的执行会导致流水线中出现 Load/Use 数据冒险。当指令 1 执行到 (8) 阶段时, 会获得对应内存地址中的数据, 该数据将会以信号 (9) 进行数据前递。此时按照图 (a) 的方式, 仍然需要停顿来正确执行指令 2, 流水线需要停顿 (10) 个周期来保证程序执行正确。

3. (3 分) 针对第 2 小题中的问题, 可以通过设计一条额外的数据通路 (path) 进行前递的方式来解决这种冲突, 从而使得指令 1、2 之间无需插入气泡。这条数据通路应当从 (11) 阶段将数据前递至 (12) 阶段, 用于选择流水线寄存器 (13) 的值。
4. (3 分) 补充通路后的流水线处理器局部如图 (b) 所示



(b)

请根据图示和设计逻辑，补全下列 HCL 描述语句，以实现正确的 `e_valA` 的选择。

```
word e_valA = [
    E_icode in { IPUSHQ, IRMMOVQ } && E_srcA ==
    (14) : (15);
    1 : (16);
]
```

5. (4 分) 在补充了第 4 小题中的功能后，流水线依然存在需要暂停才可以处理的数据冒险情况。例如，下两条指令顺序执行：

```
3    popq %rdx
4    rmmovq %rax,0(%rdx)
```

这两条指令会导致流水线中出现 Load/Use 数据冒险，请用 `stall`、`bubble`、`normal` 填写下面的控制信号条件表，说明当前流水线对于这种冒险的处理方式。

Fetch	Decode	Execute	Memory	Write back
(17)	(18)	(19)	(20)	normal

参考答案

1)

```
word d_valA = [  
    D_icode in { ICALL, IJXX } : D_valP;  
    d_srcA == e_dstE : e_valE;  
    d_srcA == M_dstM : m_valM;  
    d_srcA == M_dstE : M_valE;  
    d_srcA == W_dstM : W_valM;  
    d_srcA == W_dstE : W_valE;  
    1 : d_rvalA;  
]
```

2)

Memory(访存), m_valM, 1;

3)

Memory(访存), Execute(执行), M_valA;

4)

```
word e_valA = [  
    E_icode in { IPUSHQ, IRMMOVQ } && E_srcA == M_dstM :  
    m_valM;  
    1 : E_valA;  
]
```

5)

Fetch	Decode	Execute	Memory	Write back
stall	stall	bubble	normal	normal

评分标准：每空 1 分

得分

第五题（20 分）

某一计算机的内存空间的大小是32 Bytes，即内存空间的地址范围如下：

$$0_{10} \text{ (00000}_2\text{)} \text{ -- } 31_{10} \text{ (11111}_2\text{)}$$

1. （4分）假设Cache容量大小是8 Bytes，初始状态为空。由于容量过小，需要扩容。若为充分利用原有硬件设计，不希望大幅度修改cache地址解析逻辑，那么最适宜采用的扩容方式是 C
- A. 增加set数 B. 增大block C. 增加相联度 D. 以上皆不是

2. （4分）在前题基础上，将Cache容量扩大为16 Bytes。假设对于访问内存地址序列 $0_{10}, 2_{10}, 4_{10}, 8_{10}, 12_{10}, 14_{10}$ ，其命中率为33.3%，那么请问该Cache的block大小是 B ？
- A. 2 bytes B. 4 bytes C. 8 bytes D. 以上皆不是

3. 在前题基础上，假设每个Cache Block的大小为4 Bytes（即 $B = 4$ ），Cache的结构如下图所示（ $S=2, E=2$ ），且替换策略为LRU。现有一程序，访问内存地址序列如下所示，单位是Byte。

$2_{10} \quad 23_{10} \quad 13_{10} \quad 9_{10} \quad 20_{10} \quad 15_{10} \quad 13_{10} \quad 10_{10}$

请在下图空白处填入访问上述数据后Cache的状态。（4分）

（TAG使用二进制格式；Data Block使用十进制格式，例：M[4-7]表示地址 4_{10} - 7_{10} 对应的数据）（注：同Set内不同Line的顺序可颠倒）

	V	TAG	Data Block
set0	1	00	M[0-3]
	1	01	M[8-11]

	V	TAG	Data Block
set1	1	10	M[20-23]
	1	01	M[12-15]

上述数据访问一共产生了多少次 Hit（2 分）： 4

4. 在前题基础上，增加一条新规则：地址区间包含10倍数的block将不会被缓存。假设仍旧使用LRU替换策略，请在下图空白处填入访问上述数据后Cache的状态（4分）。（注：同Set内不同Line的顺序可颠倒）

	V	TAG	Data Block
set0	1	00	M[0-3]
	0		

	V	TAG	Data Block
set1	1	01	M[12-15]
	0		

上述数据访问一共产生了多少次 Hit (2 分)： 2