

本次作业要求如下：

1. 截止日期：2025/05/14 周日晚 24:00
2. 提交作业给本课程 QQ 群里的助教（庄养浩：QQ1473889198）
3. 命名格式：附件和邮件命名统一为“第一次作业+学号+姓名”，作业为 PDF 格式；
4. 注意：
  - (1) 选择、判断和填空只需要写答案，大题要求有详细过程，过程算分。
  - (2) 答案请用另一种颜色的笔回答，便于批改，否则视为无效答案。
  - (3) 大题的过程最好在纸上写完拍照放 word 里，或者直接在 word 里写。
  - (4) 本次作业由 Part1、Part2、Part3，需要全部作答
5. 本次作业遇到问题请联系课程群里的助教。

## Part1 信息的表示和处理+程序优化

### 一. 选择题

1. 位于存储器层次结构中的最顶部的是( )。  
A. 寄存器 B. 主存 C. 磁盘 D. 高速缓存
2. 关于 Intel 的现代 X86-64 CPU，说法正确的是( )。  
A. 属于 RISC B. 属于 CISC C. 属于 MISC D. 属于 AVX
3. 操作系统在管理硬件时使用了几个抽象概念，其中( )是对处理器、主存和 I/O 设备的抽象表示。  
A. 进程 B. 虚拟存储器 C. 文件 D. 虚拟机
4. 以下有关编程语言的叙述中，正确的是( )。  
A. 计算机能直接执行高级语言程序和汇编语言程序  
B. 机器语言可以通过汇编过程变成汇编语言  
C. 汇编语言比高级语言有更好的可读性  
D. 汇编语言和机器语言都与计算机系统结构相关
5. 给定字长的整数 x 和 y 按补码相加，和为 s，则发生正溢出的情况是( )  
A.  $x > 0, y > 0, s \leq 0$  B.  $x > 0, y < 0, s \leq 0$   
C.  $x > 0, y < 0, s \geq 0$  D.  $x < 0, y < 0, s \geq 0$
6. 设机器数字长 8 位（含 1 位符号位），若机器数 DAH 为补码，分别对其进行算术左移一位和算术右移一位，其结果分别为 ( )  
A. B4H, EDH  
B. B5H, 6DH  
C. B4H, 6DH  
D. B5H, EDH
7. -1029 的 16 位补码用十六进制表示为( )。

- A. 8405H
- B. 0405H
- C. FBFBH
- D. 7BFBH

8. 已知两个正浮点数,  $N_1 = 2^{j_1} \times S_1$ ,  $N_2 = 2^{j_2} \times S_2$ , 当下列( )成立时,  $N_1 < N_2$ 。

- A.  $S_1$ 和 $S_2$ 均为规格化数, 且 $j_1 < j_2$
- B.  $S_1 < S_2$
- C.  $S_1$ 和 $S_2$ 均为规格化数, 且 $j_1 > j_2$
- D.  $j_1 < j_2$

9. C 程序执行到整数或浮点变量除以 0 可能发生( )。

- A. 显示除法溢出错直接退出
- B. 程序不提示任何错误
- C. 可由用户程序确定处理办法
- D. 以上都可能

10. 补码加法运算的溢出判别中, 以下说法正确的是( )

- A. 符号相同的两个数相加必定不会发生溢出
- B. 符号不同的两个数相加可能发生溢出
- C. 符号相同的两个数相加必定发生溢出
- D. 符号不同的两个数相加不可能发生溢出

11. 假定变量 i、f 的数据类型分别是 int、float。已知  $i=12345$ ,  $f=1.2345e3$ , 则在一个 32 位机器中执行下列表达式时, 结果为“假”的是( )。

- A.  $i == (int)(float)i$
- B.  $i == (int)(double)i$
- C.  $f == (float)(int)f$
- D.  $f == (float)(double)f$

12. 以下关系表达式, 结果为“真”的是( )。

- A.  $2147483647U > -2147483648$
- B.  $(unsigned)-1 > -2$
- C.  $-1 < 0U$
- D.  $2147483647 < (int)2147483648U$

13. 假定某数采用 IEEE 754 单精度浮点数格式表示为 00000001H, 则该数的值是( )。

- A. NaN (非数)
- B.  $1.0 \times 2^{-149}$

C.  $1.00\dots01 \times 2^{-127}$

D.  $1.0 \times 2^{-150}$

14. C 语言程序如下，下列说法叙述正确的是( )。

```
#include <stdio.h>
#define DELTA sizeof(int)
int main(){
    int i;
    for (i = 40; i - DELTA >= 0; i -= DELTA)
        printf("%d ",i);
}
```

A. 程序有编译错误

B. 程序输出 10 个数：40 36 32 28 24 20 16 12 8 4 0

C. 程序死循环，不停地输出数值

D. 以上都不对

15. 若 int 型变量 x 的最高有效字节全变 0，其余各位不变，则对应 C 语言表达式为( )。

A. ((unsigned) x << 8) >> 8

B. ((unsigned) x >> 8) << 8

C. (x << 8) >> 8

D. (x >> 8) << 8

## 二. 填空题

1. 64 位系统中 short 数 -2 的机器数二进制表示\_\_\_\_\_。

2. 判断整型变量 n 的位 7 为 1 的 C 语言表达式是\_\_\_\_\_。

3. -1024 采用 IEEE 754 单精度浮点数格式按内存地址从低到高表示的结果（十六进制表示，小端模式）是\_\_\_\_\_。

4. C 语言中的 double 类型浮点数用\_\_\_\_位表示。

5. 64 位系统中，整型变量 x = -7，其在内存从低地址到高地址依次存放的数是\_\_\_\_\_（十六进制表示，小端模式）。

## 三. 判断题

1. ( )C 浮点常数 IEEE754 编码的缺省舍入规则是四舍五入。

2. ( )浮点数 IEEE754 标准中，规格化数比非规格化数多。

3. ( )对 unsigned int x, (x\*x) >= 0 总成立。

4. ( )CPU 无法判断加法运算的和是否溢出。

5. ( )C 语言中的有符号数强制转换成无符号数时位模式不会改变。

6. ( )C 语言中数值从 int 转换成 double 后，数值虽然不会溢出，但是可能是不精确的。

7. ( )C 语言中从 double 转换成 float 时，值可能溢出，但不可能被舍入。

## 四. 分析题

1. 请说明 float 类型编码格式，并按步骤计算 -10.1 的各部分内容，写出 -10.1 在内存从

低地址到高地址的存储字节内容（小端系统）。

2. 向量元素和计算的相关程序如下，请改写或重写计算函数 vector\_sum，进行速度优化，并简要说明优化的依据。（如果能自己动手在电脑上测试一下，优化前后性能提升了多少会有额外加分，贴上截图，注明机器型号）

```
/*向量的数据结构定义 */
typedef struct{
    int len;      //向量长度，即元素的个数
    float *data; //向量元素的存储地址
} vec;

/*获取向量长度*/
int vec_length(vec *v){return v->len;}

/* 获取向量中指定下标的元素值，保存在指针参数 val 中*/
int get_vec_element(*vec v, size_t idx, float *val){
    if(idx >= v->len)
        return 0;
    *val = v->data[idx];
    return 1;
}

/*计算向量元素的和*/
void vector_sum(vec *v, float *sum){
    long int i;
    *sum = 0;//初始化为 0
    for (i = 0; i < vec_length(v); i++) {
        float val;
        get_vec_element(v, i, &val);//获取向量 v 中第 i 个元素的值，存入 val 中
        *sum = *sum + val;      //将 val 累加到 sum 中
    }
}
```

## Part2 X64 汇编

1. C 语言程序中的整数常量、整数常量表达式是在（ ）阶段初始化和计算的。  
(A) 预处理 (B) 执行 (C) 链接 (D) 编译
2. 关于 Intel 的现代 X86-64 CPU 正确的是（ ）  
A. 属于 RISC B. 属于 MISC C. 属于 CISC D. 属于 NISC
3. 下列叙述正确的是（ ）  
A. X86-64 指令“mov \$-1, %eax”会使%rax 的值变成 0xfffffffffffffff  
B. 在一条指令执行期间，CPU 不会两次访问内存

- C. CPU 不总是执行 CS::RIP 所指向的指令，例如遇到 call、ret 指令时
- D. 一条 mov 指令不可以使用两个内存地址操作数
4. 在 x86-64 系统中，调用函数 int gt (long x, long y) 时，保存参数 y 的寄存器是( )
- A. %rdi B. %rsi C. %rax D. %rdx
5. 在 x86-64 系统中，调用函数 long gt (long x, long y) 时，保存返回值的寄存器是( )
- A. %rdi B. %rsi C. %rax D. %rbx
6. 下列传送指令中，哪一条是正确的( )
- A. movb \$0x105, (%ebx)
- B. movl %rdi, %rax
- C. movq %rdi, \$105
- D. movl 4(%rsp), %eax
7. C 语言程序定义了结构体 struct noname{char c; long n; int k; float \*p; short a;}；若该程序编译成 64 位可执行程序，则 sizeof(noname) 的值是\_\_\_\_\_。
8. 在 X86-64 中，程序的栈存放在内存中，栈顶元素的地址使所有栈中元素中最\_\_\_\_\_的，栈指针寄存器\_\_\_\_\_保存着栈顶元素的地址。
9. While 循环的两种展开方法分别是什么：( ) ( )

下面代码是哪种？( )

```
long fact_while_jm_goto(long n)
{
    long result = 1;
    goto test;
loop:
    result *= n;
    n = n-1;
test:
    if (n > 1)
        goto loop;
    return result;
}
```

10. 已知内存和寄存器中的数值情况如下：

内存地址	值
0x100	0xff
0x104	0xAB
0x108	0x13
0x10c	0x11

寄存器	值
%rax	0x100
%rcx	0x1
%rdx	0x3

请填写下表，给出对应操作数的值：

操作数	值
%rax	
(%rax)	

9(%rax, %rdx)	
0xfc(%rcx, 4)	
(%rax, %rdx, 4)	

11. 有下列 C 函数：

```
long max(long x, long y)
{
    long result;
    if(x >= y) {
        result = x;
    } else {
        result = y;
    }
    return result;
}
```

请写出红色部分代码使用条件数据传输来实现条件分支的等价形式，并给出对应的条件传送指令（初始执行指令 movq %rdi, %rax）。

12. 假设变量 sp 和 dp 被声明为类型：

```
Src_t *sp;
Dest_t *dp;
```

这里的 Src\_t 和 Dest\_t 是用 typedef 声明的数据类型，我们想使用适当的数据传送指令来实现下面的操作：

```
*dp = (Dest_t) *sp;
```

sp 和 dp 的值分别存储在%rdi 和%rsi 中，对下表的每个表项，请写出合适的两条传送指令（如需用到其他寄存器，使用%rax）。注意：规定如果强制类型转换既涉及大小变化又涉及符号变化时，操作应先改变大小。

Src_t	Dest_t	指令
char	int	_①_____
char	unsigned	_②_____
unsigned char	long	_③_____
int	char	_④_____
unsigned	unsigned char	_⑤_____

13. 简述缓冲区溢出攻击的原理以及防范方法（2 种）

## Part3 Y86 处理器体系结构

1. Y86-64 的指令 ret 编码长度为（ ）。  
A. 1 字节    B. 2 字节    C. 9 字节    D. 10 字节
2. Y86-64 的 CPU 顺序结构设计与实现中，分成（ ）个阶段  
A. 5    B. 6    C. 7    D. 8
3. Y86-64 的 CPU 流水线结构设计与实现中，分成（ ）个阶段  
A. 5    B. 6    C. 7    D. 8

### 判断题：

4. Y86-64 的顺序结构实现中，寄存器文件读时是作为时序逻辑器件看待（ ）
5. 现代超标量 CPU 指令的平均周期接近于 1 个但大于 1 个时钟周期（ ）
6. 下表是 CPU 的某个场景，解释：加载指令（mrmovq 和 popq）占所有执行指令的 20%，其中 15% 会导致 加载/使用 冒险。条件分支指令占所有执行指令的 25%，其中 40% 不选择分支。返回指令占所有执行指令的 3%。完成下表：

原因	名称	指令频率	条件频率	气泡数	总处罚	CPI
加载使用	lp	0.20	0.15			
预测错误	mp	0.25	0.40			
返回	rp	0.03	1.00			

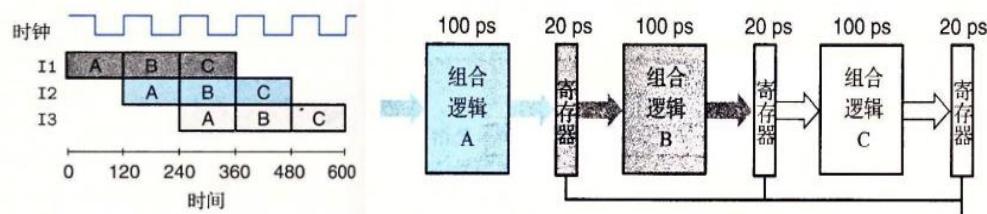
7. 在 Y86-64 架构的机器上，有下列汇编代码，请指出 jne t 指令之后执行的那条指令的地址为\_\_\_\_\_（顺序执行，不考虑流水线）。

0x000: xorq %rax, %rax  
0x002: jne t  
...  
0x019: t: *irmovq \$3, %rdx*  
0x023: *irmovq \$4, %rcx*  
0x02d: *irmovq \$5, %rdx*

8. 请写出 Y86-64 的 CPU 流水线结构设计与实现中各流水线阶段的名称（注意顺序不要错位）。

9. Y86-64 流水线 CPU 中的冒险的种类与处理方法。

10. 假设有一个理想的三阶段流水线，执行指令为 I1 (Instruction1)，I2，I3，其时序图与电路示意图如图所示： (P321)



请分析不同时间点各寄存器中保存值所属指令，并完成下表（填入 I1, I2, I3, None。寄存器 1 表示左数第一个寄存器）

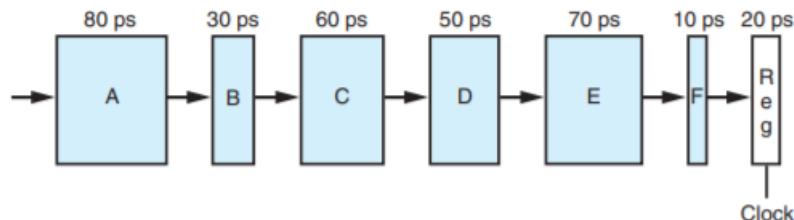
	寄存器 1	寄存器 2	寄存器 3
239			
241			
300			
361			

11. 请根据描述在 Y86-64 顺序实现的条件下完成下面表格。

- (1) 请写出 Y86-64 顺序实现的 push rA 指令在各阶段的微操作。  
(2) 请写出 Y86-64 顺序实现的 pop rA 指令在各阶段的微操作。

指令	push rA	pop rA
取指		
译码		
执行		
访存		
写回		
更新 PC		

12. 假设我们分析图中的组合逻辑，认为它可以分为 6 个块，以此命名为 A、B、C、D、E、F，延迟分别为 80, 30, 60, 50, 70, 10 (单位 ps)，如下图所示。



在这些块之间插入流水线寄存器，就得到这一设计的流水线化的版本。根据在哪里插入流水线寄存器，会出现不同的流水线深度(有多少个阶段)和最大吞吐量的组合。假设每个流水线寄存器的延迟为 20ps。

请根据以上描述，回答下列问题：

(1) 只插入一个寄存器，得到一个两阶段的流水线。要使吞吐量最大化，该在哪里插入寄存器呢？吞吐量和延迟是多少？

(2) 要使一个三阶段的流水线的吞吐量最大化，该将两个寄存器插在哪里呢？吞吐量和延迟是多少？

(3) 要使一个四阶段的流水线的吞吐量最大化，该将三个寄存器插在哪里呢？吞吐量和延迟是多少？

(4) 要得到一个吞吐量最大的设计，至少要有几个阶段？描述这个设计及其吞吐量和延迟。

13. 下面是一个程序段，请根据 Y86-64 的微指令和流水线数据相关的知识，试解释为什么在 call 指令之前要插入 3 个 nop 指令。

```
0x000:    irmovq Stack,%rsp    # Intialize stack pointer
0x00a:    nop
0x00b:    nop
0x00c:    nop
0x00d:    call p             # Procedure call
0x016:    irmovq $5,%rsi    # Return point
0x020:    halt
```