

考试中心填写：

\_\_\_\_年 \_\_\_\_月 \_\_\_\_日  
考试用

# 湖南大学课程考试试卷

课程名称：计算机系统\_\_\_\_；试卷编号：A；考试时间：120 分钟

题号	一	二	三	四	五	六	七	八	九	十	总分
应得分	10	10	15	20	20	25					100
实得分											
评卷人											评分：

## 一.简答题（10 分）

小明仿照 IEEE 754 标准，对其进行了微调，形成了 HNU 2023 标准。

微调的地方为：IEEE 754 标准中，对于 k 位阶码，其偏移值为  $2^{k-1}-1$ ，而 HNU 2023 标准中，规定偏移值为  $2^k-1$ 。

以 10bit 数字（其中 1bit 为符号位，4bit 为阶码位，5bit 为尾数位）为例，仅讨论正数的情况。

请回答：

- （1）HNU 2023 标准与 IEEE754 标准相比，其表示的数字范围有何区别？
- （2）对于 HNU 2023 标准与 IEEE754 标准，其不能表示的最小整数分别是多少？请写出其十进制值与二进制值表示。

## 二.程序填空题（10 分，每空 2 分）

如下是一个 c 语言程序及其对应的汇编代码（32 位机，小端环境下编译），请参照汇编代码，完成 c 程序的空缺部分。

c 语言程序：

```
int main()
{
    int i,j,flag;
    int sum=____(1)____
    for(____(2)____;____(3)____;i++,j+=2)
    {
        flag=____(4)____;
        sum+=____(5)____;
    }
    return sum;
}
```

汇编代码如下：

```
main:
pushl %ebp
```

专业班级：

学号：

姓名：

```

    movl    %esp, %ebp
    subl    $16, %esp
    movl    $17, -8(%ebp)
    movl    $5, -16(%ebp)
    movl    $1, -12(%ebp)
    jmp     .L2
.L5:
    movl    -16(%ebp), %eax
    andl    $1, %eax
    testl   %eax, %eax
    jne     .L3
    movl    -12(%ebp), %eax
    addl    $3, %eax
    jmp     .L4
.L3:
    movl    -16(%ebp), %eax
    subl    $2, %eax
.L4:
    movl    %eax, -4(%ebp)
    subl    $1, -16(%ebp)
    movl    -12(%ebp), %eax
    imull   -16(%ebp), %eax
    addl    -4(%ebp), %eax
    addl    %eax, -8(%ebp)
    addl    $1, -12(%ebp)
    addl    $1, -16(%ebp)
    addl    $2, -12(%ebp)
.L2:
    movl    -12(%ebp), %eax
    movl    -16(%ebp), %edx
    addl    %edx, %eax
    cmpl    $98, %eax
    jle     .L5
    movl    -8(%ebp), %eax
    leave
    ret

```

三.程序填空题（第一空 3 分，后面三空每空 4 分，共 15 分）

如下是一个 c 语言程序及其对应的汇编代码(32 位机,小端环境下编译),请参照汇编代码,完成 c 程序的空缺部分。

c 语言程序:

```

int f(int a,int b)
{
    if(0==a) return       (1)      ;

```

```

        return     (2)    ;
    }
    int g(int x)
    {
        if(x<=0) return 0;
        if(x==1||x==2) return 1;
        return     (3)    ;
    }
    int main()
    {
        int x=3,y=5;
        return f(    (4)    );
        return 0;
    }

```

汇编代码如下:

```

f:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    subl $24, %esp
    cmpl $0, 8(%ebp)
    jne .L2
    movl 12(%ebp), %eax
    imull 12(%ebp), %eax
    jmp .L3
.L2:
    movl 12(%ebp), %eax
    movl 8(%ebp), %edx
    addl %edx, %eax
    movl %eax, (%esp)
    call g
.L3:
    leave
    ret
g:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    pushl %ebx
    subl $20, %esp
    cmpl $0, 8(%ebp)
    jg .L5
    movl $0, %eax
    jmp .L6
.L5:
    cmpl $1, 8(%ebp)

```

```

    je .L7
    cmpl    $2, 8(%ebp)
    jne .L8
.L7:
    movl    $1, %eax
    jmp .L6
.L8:
    movl    8(%ebp), %eax
    subl    $2, %eax
    movl    %eax, (%esp)
    call    g
    leal    (%eax,%eax), %ebx
    movl    8(%ebp), %eax
    addl    $3, %eax
    movl    %eax, (%esp)
    call    g
    movl    %eax, %edx
    movl    %edx, %eax
    addl    %eax, %eax
    addl    %edx, %eax
    addl    %ebx, %eax
.L6:
    addl    $20, %esp
    popl    %ebx
    popl    %ebp
    ret
main:
    pushl   %ebp
    movl    %esp, %ebp
    pushl   %ebx
    andl    $-16, %esp
    subl    $32, %esp
    movl    $3, 24(%esp)
    movl    $5, 28(%esp)
    movl    28(%esp), %eax
    movl    24(%esp), %edx
    movl    %edx, %ecx
    subl    %eax, %ecx
    movl    %ecx, %eax
    movl    %eax, (%esp)
    call    g
    movl    %eax, %ebx
    movl    28(%esp), %eax
    movl    %eax, 4(%esp)

```

```

movl    24(%esp), %eax
movl    %eax, (%esp)
call    f
imull   %ebx, %eax
movl    28(%esp), %edx
movl    24(%esp), %ecx
addl    %ecx, %edx
movl    %eax, 4(%esp)
movl    %edx, (%esp)
call    f
movl    -4(%ebp), %ebx
leave
ret

```

#### 四.综合应用题 (20 分)

一个函数调用的 C 代码如下:

```
#include "stdio.h"
```

```

void test(int *xp,int *yp,int i,int j)
{
    int size=sizeof(int), step=(i*(3*size)+j*size)/4;

    int *addr1=(int*)(xp+step);
    int *addr2=(int*)(yp+step);

    int m=*addr1, n=*addr2;

    *addr1=n;
    *addr2=m;
}

int main()
{
    int A[3][3]={1,4,7},{2,5,8},{3,6,9}};
    int B[3][3]={10,20,30},{40,50,60},{70,80,90}};
    int *PA=*A;
    int *PB=*B;

    test(PA,PB,1,2);

    printf("A[1][2]=%d\n B[1][2]=%d\n", A[1][2],B[1][2]);
    return 0;
}

```

1. 该程序运行后, 打印在屏幕上的结果是\_\_\_\_\_ (5 分);
2. 将返回地址 "Rtn Addr", 填入栈帧图中准确位置 (3 分);

3. 在主函数栈帧中的正确位置, 填写 4 个传递参数 (12 分);  
 \*说明: 当前 ESP 与 EBP 指向子函数栈帧, 图中每一格为 4 字节。

地址	内容
0XBFFFF108	OLD EBP
.....	.....
0FC	B[2][2]=90
.....	.....
0DC	B[0][0]=10
0D8	A[2][2]=9
.....	.....
0B8	A[0][0]=1
.....	
0AC	
0A8	
0A4	
0A0	
09C	
(EBP) → 098	OLD EBP
.....	
(ESP) → 078	

### 五. 综合应用题 (20 分)

给定一个 32 位 Linux 系统, 其高速缓存的大小为 64 字节, 2 路组相联, 每个块 16 字节。  
 高速缓存采用的写策略是直写, 替换策略为 LRU (最近最少使用)。

#### A) (2 分) 基础知识

- A1) 高速缓存中有多少个组\_\_\_\_\_?  
 A2) 每个组中有多少缓存行\_\_\_\_\_?

#### B) (10 分) 假设如下:

- 访问一次内存消耗 100 ns
- 访问一次 cache 的开销是 1 ns
- 忽略可能发生的其他时间开销 (回收、存储到高速缓存等)
- 如果使用高速缓存, 我们总是会先访问高速缓存 (因此, 在这种情况下, 高速缓存未命中的开销为 101 ns)

给定一个整数数组:

```
int Arr[6][4];
```

Arr 数组从地址 0x00000000 开始。

如果我们要逐一访问数组中的以下元素:

- B1) 用“H”或“M”填空, 分别表示高速缓存命中和高速缓存未命中。

Access	Cache Result
Arr[0][0]	
Arr[0][2]	
Arr[0][3]	
Arr[1][1]	
Arr[1][3]	

Arr[2][1]	
-----------	--

B2) 如果不使用高速缓存, 时间开销是多少 \_\_\_\_\_ ?

B3) 如果使用高速缓存, 时间开销是多少 \_\_\_\_\_ ?

**c) (8 分)** 如果我们使用以下程序访问数组:

```
int i, j;
for ( i = 0; i < 4; i++) {
    for ( j = 0; j < 6; j++) {
        Arr[j][i]++;
    }
}
```

C1) 如果不使用高速缓存, 时间开销是多少 \_\_\_\_\_ ?

C2) 如果使用高速缓存, 时间开销是多少 \_\_\_\_\_ ?

## 六.综合分析题 (25 分)

现有如下 C 代码片断:

```
.....
extern int number=2
int sharedV () { return number };

int main ()
{
    int i,child_status;
    pid_t pid[sharedV];

    void myHandler(int sig) {
        printf("Process received signal\n");
        exit(0); }

    signal(SIGINT, myHandler);

    for(i=0;i< sharedV(); i++) {
        if ((pid[i]=fork())==0) { while(1);} }

    for (i=0; i<sharedV(); i++) {
        kill(pid[i],SIGINT);}

    for (i=0;i<sharedV(); i++) {

        pid_t wpid=wait(&child_status);
```

```

    if (WIFEXITED(child_status))
        printf("Process %d:
Hello,World!%d\n",wpid,WEXITSTATUS(child_status));}

```

请阅读分析上述 c 代码后，尝试解答下列问题：

- (1) 这段代码的输出结果可能是什么？为什么会有这样的输出？
- (2) 在这段代码中 wait 函数的作用是什么？如果改用 waitpid 函数可能会产生什么影响？
- (3) 当观察该代码对应的可重定位目标文件时，发现如下信息：

```

fc: e8 fc ff ff ff call fd<main+0xda>
                                fd: R_386_PC32 kill
.....
108: a1 00 00 00 00  mov 0x0,%eax
                                109: R386_32  sharedV
.....

```

请问这两行是什么意思？作用是什么？在可执行文件里面这两行会产生什么变化？

- (4) 对可执行文件进行反汇编观察时，发现在<main>部分对应 printf 函数调用的地方出现了如下汇编代码：

```
call 80483e0 <printf@plt>
```

继而查看 0x80483e0 地址处的内容，发现出现如下语句：

```

jmp  *0x804a00c
push $0x0
jmp 80483d0 <_init+0x24>

```

请结合你学习的 PIC 的相关知识尝试解答这几条语句是干什么用的，以及后续对 printf 的重定位过程。

- (5) 对于题干中的代码，不考虑数据结构和算法的变更，做什么修订可能改善该代码的执行性能？