中山大学本科生期中考试

考试科目:《计算机组成原理》(A卷)

学年	学期	: 2023 学年	等2学期	姓	名:		
开课	单位	:人工智能	学院	学	号:		
考试	方式	: 闭卷		年	级:		
考试	时长	: 90 分钟		院	系:		
警 位。	"					·, 不授予学士学	
- 、.	单项		15小题,每小题	,		∞纸上作答	
1.	כיו						
		xori x3,		C -1	- F 77	D +44 TT	
			B. 求原码			D. 水শ码	
2.	下多	列指令集体系	结构(ISA)中不属于	RISC的是()。		
	A.	x86		B. R	ISC-V		
	C.	ARM		D. Le	oongArch ((龙芯)	
3.	对于	于32位补码加	法运算,数值0x800	000000与()相加会	产生溢出。	
	A.	1	B1	C. 2		D. 都不会	
4.	关于	于移位操作,	下列()是错	诗误的。			
	A.	无论是逻辑	还是算术左移,只	要不溢出,都会	会使数据的	绝对值放大	
	B.	无论是逻辑	还是算术右移,都	会使数据的绝对	付值缩小		
	C.	无论是逻辑	还是算术左移,都	是在低位补0			
	D.	无论是逻辑	还是算术右移,都	是在高位补0			
5.	IEE	E 754单精度:	浮点格式表示的数。	中,最小的规格	3化正数是	()。	
	A.	1.0*2 ⁻¹²⁶	B. 1.0*2 ⁻¹²⁷		0*2-128	D. 1.0*2 ⁻¹⁴⁹	
6.	IEE	E 754双精度:	浮点格式表示的数。	中,最小的非规		是 ()。	

	A. 1.0*2 ⁻¹⁴⁹ B. 1.0*2 ⁻¹⁰²²	C. 1.0*2 ⁻¹⁰⁷⁴	D. 都不正确				
7.	如果一次加法需要4个时间单位,若对64位	立整数使用快速乘法器进	:行乘法,所需的				
	时间是()个时间单位。						
	A. 6 B. 24	C. 64	D. 252				
8.	求65*66的乘积,可采用移位和加法来替代	六实际的乘法。移位和加	l法的次数分别是				
	()。						
	A. 1次移位, 0次加法	B. 1次移位, 1次加流					
	C. 2次移位, 1次加法	D. 正确答案不止一个	1				
9.	关于IEEE 754非规格化数的说法正确的是	()。					
	A. 不可表示数值0						
	B. 不可表示无穷						
	C. 移码的偏移量与规格化数相同						
	D. 表示绝对值比规格化数更小的值						
10. 下列RISC-V指令中, () 不能设置寄存器x5为0。							
	A. addi x5, x0, 0						
	B. and x5, x5, x0						
	C. or x5, x5, x0						
	D. xor x5, x5, x5						
11.	在C语言中声明的整数数组A: int A[100]。若访问的数组元素A[i] (下标为i), 下				
	列指令()可完成下标越界的检查。	假定x11值为100, x20亿	直为i。				
	A. bge x20, x11, ERROR						
	B. blt x20, x11, ERROR						
	C. bgeu x20, x11, ERROR						
	D. bltu x20, x11, ERROR						
12.	将8位二进制补码进行符号扩展成16位补码	B, 下列()是错i	吴的。				
	A. 0000 0000扩展成0000 0000 0000 0000						
	B. 1111 1111扩展成1111 1111 1111 1111						
	C. 1000 1000扩展成1000 1000 1000 1000						
	D. 1000 0000扩展成1111 1111 1000 0000						
13.	下列RISC-V指令错误的是()。						

	A. add x2, x	2, x2				
	B. add x2, x	2, 2				
	C. ld x2, 0)(x3)				
	D. sd x2, 0)(x3)				
14.	在指令集体系结	构是x86或RI	SC-V的机器_	上,整型变量	₫x(占内存4~	个字节)的值为
	0x12345678。如果x在内存中的地址是0x40000000,则内存地址0x40000001中的值					0000001中的值
	是()。					
	A. 0x12	B. 0x34	4	C. 0x56]	D. 0x78
15.	RISC-V汇编指令	≽"add x19, x	20, x21"使用的	的是R格式(如下图),则	字段rd的位模式
	是()。					
	funct7	rs2	rs1	funct3	rd	opcode
	7 bits	5 bits	5 bits	3 bits	5 bits	7 bits
	A. 10011	B. 1010	00	C. 10101]	D. 10110
	士六年 / 北京人		//\ #30/\	,		
、 J	真空题(共8小岩	迦, 母空1.5	分,共30分	•)		
1.	冯·诺伊曼计算机	几由五个部件组	组成,它们是	: 输入设备	、输出设备、	控制器、
	()和()。				
2.	8位的二进制数"	11000110",	其十六进制表	示为()、八进制表	示为 ()。
	其表示的十进制	数原码是()、反码:	是()、	补码是()。
3.	字节(Byte)是() 位, 与	字(word)通常是	是 () '	位,双字(dou	bleword)通常是
	() 位。					
4.	16位补码可表示	的最大正整数	汝是 (),	,最小负整数	效是 ()	0
5.	将C源程序转换	为计算机上可	运行的程序通	通常分为四个	·步骤:C程序	록→(编译器)→汇
	编语言程序→()→目标	模块 → ()→可执行代	.码→(加载器)→存储器。
6.	IEEE754双精度	浮点格式中阶	·码的位数是	() 位、	阶码移码表	示的偏移量是
	()、有效	数的位数是	() 位。			
7.	二进制数1.011者	告要求只保留3	三位有效数,	且向偶数舍。	入,则结果是	<u> </u>
8.	在RISC-V中执行过程调用指令"jal x1, Proc"时,返回指令地址置于寄存器					
	()由 1					
	() T, =	其值为PC+()。			

三、程序设计题(共3小题,每小题4分,共12分)

1. 将以下RISC-V指令转换成C代码。假设变量i、j放在分别放在寄存器x22和x24,数组A的基地址放在寄存器x25中。假设数组A的元素每个大小为8字节:

Loop:

slli x10, x22, 3 add x10, x10, x25 ld x9, 0(x10) bne x9, x24, Exit addi x22, x22, 1 beq x0, x0, Loop

Exit:

...

2. 将以下C代码转换成RISC-V指令。假设变量f、g、h、i和j分别分配给寄存器x5、x6、x7、x28和x29。假设数组A和数组B的基地址分别在寄存器x10和x11中。假设数组A和数组B的元素每个大小为8字节:

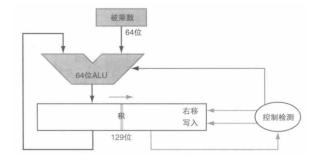
B[j]=A[i]+10

3. 用RISC-V汇编语言实现以下C代码。提示:记住栈指针必须保持16位对齐。

```
long int sum(long int n) {
if(n==1) return 1;
else return n+sum(n-1);
```

四、综合题(共4小题,每小题7分,共28分)

- 1. 求-8.1的单精度浮点表示的位模式,并给出求解过程。
- 2. 给出下列64位无符号数改良版乘法器的工作流程(包括初始化)。



第4页 共5页

3. 假定某编译器对某段高级语言程序编译生成了两种不同的指令序列S1和S2,在时钟频率为500MHZ的机器M上运行,目标指令序列中用到的指令类型有A、B、C和D四类。4类指令在M上的CPI和两个指令序列所用的各类指令条数如下表所示。

指令指标	A类指	B类指	C类指	D类指
	\$	\$	\$	\$
СРІ	1	2	3	4
S1指令数	5	2	2	1
S2指令数	1	1	1	5

- 1) S1和S2各有多少条指令?
- 2) S1和S2的时钟周期数各是多少?
- 3) S1和S2的平均CPI各是多少?
- 4. 假定一台计算机上运算一个程序需要200秒,其中60秒用于执行浮点指令,70秒用于执行L/S指令,30秒用于执行分支指令,其它时间用于执行整型操作指令。
 - 1) 如果浮点操作的时间减少20%,总时间将减少多少?
 - 2) 如果只减少整型指令时间,总时间能否减少20%?