《嵌入式系统及应用》

	本试卷	.共	4页:	考证	式时间_	110	_分钟;					
	专业				压级		学早	J			名	
	题号	_			四	五	六	七	八	九	+	总分
	得分			The state of the s								
2 1 7 7 8 1 9 9	7. A A C S A C S A C A C A C A C A C A C A	1. MCS- 2. MCS- 2. MCS- 3. 有	一 空 5 1 5 1 2 器 7 片 1 机 2 1 S C 医 器 W X 片 无 有 二 和是 有 例 外 堆 约 工 数 机 中 嵌 一口 一种是 两	单栈 好作器的, 等 一作口RI长种片只 断方此存由 的 4 地的C的总机可,式时储 单 址相两。线	为 设	8 片	好 TO 是 期 间 出 送 制 M 令 E RM P RM	M	下成 器 I 态 上 力 E 少 D 0 <td< td=""><td>独立的 6 机器周 可作 切计算机</td><td>J 8 位 时</td><td>数器。 を组成 多_8 展I/O 表高 8</td></td<>	独立的 6 机器周 可作 切计算机	J 8 位 时	数器。 を组成 多_8 展I/O 表高 8
			据和指									
1	1. 当仍	と用 803	1 单片机							为	低电平_	0
				《嵌入》	式系统及	应用》它	式卷 第	1页共	: 4 页			

量分	二、选择题	[(10分,4	垂题 2 分♪			
	1.MCS-51 单					
]	A.高电平	B.低	电平	C.脉冲	D.下降沿	
2.若	MCS-51 单片	机使用晶振频	i率为 6MHz	z时,其复位持	续时间应该超过_	B
A.2	2μs	B.4µs	C.	8µs	D.1ms	
3.若	PSW.4=0,PSW	7.3=1,要想推	巴寄存器 RO	的内容入栈,	应使用D	_指令。
A.I	PUSH R0	B.PUSH @	R0 C.I	PUSH 00H	D.PUSH 08H	
4.定	时器/计数器工	作方式1是_	D	 o	1	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •
	4.8 位计数器结			B.2 个 8 位记	十数器结构	
. (C.13 位计数结构	勾		D.16 位计数	结构	
5.	下面哪点不是的	X 入式操作系	统的特点。	_C		
	A. 内核精简					
	C. 功能强大	D.	高实时性			
2旦	分 三、简	答题(16 分	·	分)		
Trif	23			, 有何异同之如	<u></u> <u> </u>	

2. MCS-51 单片机片内 256B 的数据存储器可分为几个区? 分别作什么用?答:

4个区

工作寄存器区:从 00H~IFH 安排了 4 组工作寄存器,每组占用 8 个 RAM 字节,记为 R0~R7;位寻址区:地址从 20H~2FH,共 16 字节,128 位;用户 RAM 区:地址 30H~7FH, 共 80 字节,这是正在给用户使用的一般 RAM 区,该区主要用来存放随机数据和运的结果,另外也常常把堆栈开辟在该区域中;剩下的区域 80H~FFH,存放 21 个特殊功能寄存器,它们离散分部在该区域中,未占用的地址单元无定义,用户不可以使用,如果对未定义单元进行读/写操作,得到的是随机数,而写入的数据将会丢失

当中断产生的时候进入中断服务程序,不需要调用;而普通子程序只有

- 3. 简述 80C51 单片机指令系统的寻址方式。
- 答: 立即数寻址; 直接寻址; 寄存器寻址; 寄存器间接寻址; 相对寻址; 变址寻址; 位寻址
- 4. MCS-51 外扩的程序存储器和数据存储器可以有相同的地址空间,但不会发生数据冲突,为什么?
- 答:不发生数据冲突的原因是:

MCS-51 中访问程序存储器和数据存储器的指令不一样;

程序存储器访问指令为 MOVC;

数据存储器访问指令为 MOVX:

选通信号不同,前者为/PSEN,后者为/WR 与/RD。

得分	四、程序	分析题(30分,	每空2分)		
	1.执行下3	列程序段中第一	条指令后,(1)(P1.7)=0(P1.	3)=0_,
		•	第二条指令后		
(P1.4)=_		(P1.3)=1	>		
	P1, #73H P1, #38H				
2.下列程	序段执行后,	(A)=0EH	_, (B)=00H	٥	
MOV	A, #0FCH B, #12H AB				
		(DA) TEXT			
		7.1	, (7EH)= <u>00H</u>	, (7FH)= <u>4</u>	<u>lH</u> °
· ·	R0,#7FH 7EH, #0		ing the second of the second o		
	7FH, #40H				
	@R0	· .			
	R0	·			
DEC					
4.己知(SP)=09H, (DP	TR)=4567H,在排	l行下列指令后,(SP)	= 0BH	,内部
RAM(0AI	H)=67H _	, (0BH)=	45H		and the second
PUSH					
PUSH	DPH				
5.下列程/	亨中注释的数	女字为执行该指令	所需的机器周期数,	若单片机的。	晶振频率为 -
		• • •	_1006 微秒		
	MOV R3,#			•	
LOOP	: NOP	; 1			
	NOP				
	NOP				
	DJNZ	R3,LOOP	;2		
	RET	ţ	2		-

《嵌入式系统及应用》试卷 第 3 页 共 4 页

1、编写一段子程序 将二位压缩的 BCD 码转换为二进制数 入口、出口均 是 A。若是非法的 BCD 码 则 A 返回值为 255。

SUBP: MOV R1 Α

ANL A #0F0H

SWAP A

CJNE A, #10, NEXT1

LJMP ERROR

NEXT1: JNC ERROR

MOV B

MULAB

XCH A R1

ANLA #0FH

CJNE A #10

LJMP ERROR

ADD A R1

RET ERROR

MOV A #255

RET

- 2、要求使用定时器/计数器实现在 P1.0 引脚上产生周期为 4ms 的方波输出,已知单片 机晶体振荡器的频率为 f_{osc} =12MHz,请使用定时器/计数器 T0 的方式 0。(16 分)
 - (1) 计算求解出定时常数 TC?
- (2) 根据计算结果,编写程序在 P1.0 引脚上产生周期为 4ms 的方波输出。 方式寄存器 TMOD:

NEXT2

GATE C/T	M1	M0	GATE	C/T	M1	M0
1)Tc = 4192	·				-	
2) ORG 0000H						

AJMP MAIN

ORG 000BH

AJMP INOP

ORG 0030H

MAIN: MOV TMOD, #00H

MOV TH0, #04H

MOV TL0, #30H

SETB TRO

SETB ETO

SETB EA

AJMP \$

ORG 2000H

INQP: MOV TH0, #04H;

MOV TL.#30H

CPL P1.0

RETT

《嵌入式系统及应用》试卷 第 4 页 共 4 页

《嵌入式系统及应用》

		// H/	\	-\;\\.	ルル	<i>[:L]</i>	//						
本記	卷共4	页;	考试	时间_	110	分钟:							
专	l <u>k</u>		玢	级		 学モ	<u> </u>		姓	——— 名 <u> </u>			
	题号			Ξ	四	f.	六	-t:_	八	九	+	总分	
•	得分										# WHITE THE PART TO THE BALL		
数 4. A M 作 输 在 兰 柱 入	一、填空 1. MCS-5 2. 80C51 时器/计数 此时通常只 80C51 单片 地上统 8 位 出控制服务和 使用 8031 式微控系统	有 然 可 竹 机 和 。	单片机。 2	为一般的,一个的一个的一个的,一个的,一个的,一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一个的一		一个中 0 使用。 期组成 一口作 间;中引 等存入式	拆成	5,由_ 针扩展外 线高 8 立处在_ EA 应	_6	状态组 器或扩 	成!个展 1/0	机器周期口时。一口的相应	POPER TENT
	;佛体系结构 按操作系统												
VxV	orks 属于_	族入式	实时		操作系统	\$\$. \$\$.							
	RM7TDMI ARM7TDM											人人主	<u> </u>
	法器, 1表								JINC	1 43 th 3)	_ s IVI AX	л. <u>Б</u>
	二、选择						*			11 74			
	1.MCS-51 A.高电平					有效 C.脉冲	1 .	ת	上陸列				: :
2.若	PSW.4=0,PS										0		
	USH RO)R0		SH 00H		D.PUSI					
3.己统	a 1 只共阴	极 LED	显示器	,其中	a 笔段	为字形(气码的是	曼低位,	若需显	示数字	1. 它	的字形代	码应

《嵌入式系统及应用》试卷 第 1 页 共 4 页

A.06H		С.30Н	D.CFH	. * *	\$1. 1	
4. 下田 _ B	_操作系统不属于商	用操作系统。				
A. windows xp	B. Linux	C. Vx	Works	D. WinCE	\$	
	RM 处理器中,下面			•		
A. Reset	B. 数据中』	E C. FIC	5	D. IRQ		
1. 「 答:	、简答题(16分, 中断服务子程序与普 中断产生的时候进入中	通子程序有何异同		至 至 至 程 序 只 有 被	调用了才能	执行.
the second second		•	100	25.0		
	性器对 IRQ 的中断响					
行的异常中断 序状态寄存器 地址保存到新 常所对应的向	常时,ARM 处理器x 模式的 SPSR 中。此 CPSR 中的模式字段 的异常模式的 R14(量地址开始执行中断 *的程序存储器和数据	时,异常的类型为 位。即 CPSR[4:0] 也就是 LR)寄存 服务子程序。	IRQ,则 SPSi =0b10011 (3) 器。 (4) 强	R_IRQ=CPSR。)将异常发生B 制对程序计数器	(2) 设置 寸程序的下一 器赋值,使和	置当前程 一条指令 程序从异
	居冲突的原因是:					,,,, ·
MCS	51 中访问程序存储器	器和数据存储器的	指令不一样;			
程序	存储器访问指令为 M	OVC;				
数据在	存储器访问指令为 M	ovx:				
选通(言号不同,前者为/PSE	N,后者为/WR 与/I	RD.			
4. ARM 处理器	的工作模式有哪几种	į		• •		
答 1 用户标	莫式 usr 2 svc 或 管理模式	快速中断模式 前	iq 3 外 止模式 abt	部中断模式 i 6 处理未	rq 4 完定义指令的	操作系的未定义
	程序分析题(30	分,每空2分)				
1	行下列程序段中第一			1.3)=_0, ((P1.2)=	0;
└──── ─ 扶行	第二条指令后,(2)(1	'[.5)=1	(Pi.4)=	1, (P1.3)=	I	_ · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
ANL PI, #	38H					
2.下列程序段执	.行后,(A)=8BI	. (CY)=	_不影响。			
MOVA #C	25H		and the second of the second o			
	人行后 (R9)= <u>7FH,</u> (7 \$7EH	EH)= <u>00H.(</u> 7FH)= <u>4</u>	<u>1H.</u>			
MOV 7EH	#0FFH					
MOV 7FH	#40H					
INC @R0						

INC R0

INC @R0	
4. 已知(SP)=09H, (DPTR)=4567H, 在执行下列指令后, (SP)=0BH	,内部
RAM(0AH)=_67H, (0BH)=_45H	
PUSH DPL	
PUSH DPH	
5.下列程序中注释的数字为执行该指令所需的机器周期数, 若单片机的晶振频率为 6MHz,	问执行下
列程序需要时间为1006 微秒。	
MOV R3,#100; 1	
LOGP: NOP ; 1	
NOP	
NOP DJNZ R3,LOOP ;2	
RET; 2	
_{得分} 五、设计题 (24分)	
1、己知内部 RAM 30H 单元开始存放 20H 个数据 将其传送到外部 RAM 的 4000H	单元开如
的存储区 请编程实现。(8分) MOV R0 #30H	
MOV DPTR #4000H	
MOV R2 #20H	
LOOP: MOV A @R0 取数	
MOVX @DPTR A 存数	
INC R0 INC DPTR	
INC DPTR DJNZ R2	
LOOP	
RET	
2、要求使用定时器/计数器实现在 P1.0 引脚上产生周期为 4ms 的方波输出,已知单片机晶	
体振荡器的频率为 fose=12MHz,请使用定时器/计数器 TO 的方式 0。(16 分)	
(1) 计算求解出定时常数 TC? (2) 根据计算结果,编写程序在 P1.0 引脚上产生周期为 4ms 的方波输出。	
方式寄存器 TMOD:	自党
GATE C/T MI MO GATE C/T MI MO	遵 装
1)Tc=4192	守 考 订
2) ORG 0000H	试 线
AJMP MAIN	规则内
ORG 000BH	诚 不
AJMP INQP	信 考 要
ORG 0030H	试答
MAIN: MOV TMOD, #00H ORG 2000H	绝 苯 题
MOV TH0, #04H INQP: MOV TH0, #04H;	作
《嵌入式系统及应用》试卷 第 3 页 共 4 页	弊

. . 949 - 2

MOV TL0, #30H

MOVTL,#30H

SETB TRO

CPL P1.0

SETB ET0

RETI

SETB EA

AJMP \$

《嵌入式系统及应用》

院(系)		<u>-</u> -		班级_	~ 4	Yw,	学号			姓名			,
题号			=	四	£	六	七	八	. 九	- -	总	分]
得分													
-得-分			(25 ケ 晶振 <i>为 e</i>						60000000000000000000000000000000000000		. #II		
2、80C 3、80C 引脚i	」 周期 51 的位 51P1 ロ	11为 <u>2</u> 寻址区 的读操	45 包括片山	,指令) 中发生 种方式:	周期最知 EPAM 安日	32-4	US 【和·新 和(指令1 位子约 发 锁	周期最 均分化 存。实	交为 <u>8</u> 7.4.44 际应用。	W AND	杨	¥ .
4、80C5	51 单片	微机中 ,	,堆栈(外部数打	的地址 排 居存储 8	告针为_ 器使用的	勺 16 位	地址指位	十为	程序存·	储器指令			a r
6、80C5 过寄右	1 单片行 2 器设置	散机中少 是为	も有 <u>(</u> と 个も		断源,包	包括 <u>2</u>	个外	部中断;	旗。每个		東可通		1 Elle
7. 80C5													יין ער <i>יי</i>
8、80C5 两种方 9、单片和	(串行 C 式选用 几的外音	1的工作上足口	「方式中 →	波特では、有力	率可变的 作为 字有3	申行口处分	作方式_ 的波特		器。	式 る大 可种。	_, 这		
10、定时 内容 T 14 名	器 TO: HO= Ś8似	采用. t.4		D,岩计 L0= <u>_0</u>	算得到 。 。	的定时	常数为 00do	1E0CF	1. 则记		器的		

9

得 分

简答题(20分,每题5分)

1、说明 80C51 单片机的引牌 EA 的作用。该引脚接高电平和接低电平时各有 何种功能? EA: 特·程序总储器访问允许信号, 低电平有效。 图=1.此样片内程序在储器

西=0,叫老库依储器全部立片外,而不管片内足层有程序依饰器

2、在80C51 单片微机系统中,外接程序存储器和数据存储

在80C51单片微机系统中,外接程序存储证例及2011.
数据线。为什么不会发生冲突?
对为1定制信号线网不同:外针的RAM总片即能。这些又能写入,所从内脏常者即能这里找到51个,即为0E和WE,外扩RAM外後写控制31中的分别与1MC5-51的RD和WR31种相连,外扩的E中加州企业常使用中又能像出不能写入,放下-PROM的有多个控制的人对该出了1种7、像成的技术

三、程序分析题(30分)

1、如果 DPTR=507BH, SP=32H, (30H)=50H, (31H)=5FH, (32H)=3CH, 卜列指令后, DPH、DPL、SP 单元中的内容。

POP DPL

4POP

MOV A,:#OFBH

MOV PSW, #10H

ADD A, #7FH

执行完后,将PSW各位状态填入下表。

		111111111	31.347 V 1 400 v				
CY	AC	F0	RSI	-RS0	OV	F.	
			17.31	1000	UV :	· F1	P
		0	J	0	1	^	
					1	U	1 1

3、在8051片内RAM中、已知(30H)=38H,(38H)=40H,(40H)=48H,(48H) =90H, 试分析下段程序, 按照示例格式给每条指令添加注释, 说明该指令的作用以 及执行完该程序指令后的目标操作数单元的结果。(7分)

例: MOV 88H, #30H; 将立即数 30H 发送至单元 88H 中, (88H) = 30H

MOV A, 40H

将和叶单元的内容发展至Ad A= (4011) =4811

MOV RI, A

· 将 A中的特定到 RI RI = GRH

MOV @R1, 30H : 推到从单元的格发展更图的较量 , (48H) = 38H

MOV DPTR. #1234H: 特定可数1234H股险至DPTR DPTR=1234H

MOV 40H, 38H

· 档 384 南元的内容出资至 40/1单三 (40H) = 60H

MOV RI, 30H · 将30H宝元初内定台展至 R1

R1=38H

MOV 90H, R1 格 RI内容发展到 90H单元

4、读下面程序回答问题: (12分)

START.

MOV DPTR, #TABLE

CINE

A, #0aH, LOOP

AJMP ERR

LOOP:

JNC: ERR

MOVC A, @A+DPTR

MOV B, A

MOV R1. #00H

EXIT:

SIMP

ERR:

MOV R1 #0FFH

MOV B, R1

SJMP

EXIT-

1000H : 数字 0~9 的 ASCII 码表

TABLE:

ORG DB

30H,31H,32H,33H,34H,35H,36H,37H,38H,39H

- (1)表中 32H 的地址是 DPTR+2
- 执行这段程序前,如果 A 中为 0AH,则执行后,(R1)=(OFFH (2)
- 执行这段程序前,如果 A 中为 07H,则执行后,(R1)=(09H) (3) 为: 374
- (4) 这段程序的功能是:

《假入武系统及应用》试卷 第 3 页。共 4 页

四、编程题(25分)

1、试编程实现在外部数据存贮器 2000H~200FH 16 据 00H~9FH, 并加上必要的注释。(10 分)

ORG DOPOCH

MOV R2, #10H

; 車点の数据个数

PTR HZANIA MOV

A. BOM. MAV

拍数据效入数据空间。 LOP: MOVE GATOFTE, A

INC.

DINZ R2, LOP ,判断是多信能。

2、要求使用定时器/计数器实现在 P1.0 引脚上产生周期为 8ms 的方波输出,已知单片 机晶体振荡器的频率为 f_{osc} =6MHz,请使用定时器/计数器 T0 的方式 0。(15 分)

(1) 计算求解出定时常数 TC?

(2) 根据计算结果,编写程序在 PI.0 引脚上产生周期为 8ms 的方波输出。 方式寄存器 TMOD:

> GATE M0 M0

《嵌入式系统及应用》

	12.12	<i>f</i>	***							
	院(系)	班:	级		学号			Lil. &	-	
	(•			1.1			姓名		
·	题号 一 三		79	五	六	1.	·	I		
	(-)			-JL	ス	七	八	九	.+	总分
ė,	: 得分					*	-			
觉		·····								
遵装						·				
7	得分一、填空	頻 (額	タ14	h ++-	c A ac	•	: D.			
考节	1 ± MC	- (- 4 10	シング	// <i>2</i> 5.	4U.7T)	L	152	, e	_	-
试么	1. 若 MC	, OJ 1 %	水 切木	+1 6M	HZ 晶	長,则	机器质	I期为	240	,
规线	/3/\\1J 1E	(学))	VAR:	架史時	75		.若要	亥单片	机可货	
*	必须在 RST 引展	保持	1/2	is以上	的高曲	JZ.		~ i-7 i	.N.e1 =1€	SCIL.
则中	1/ /	. ,		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·		141	i			
城未	MCS-S1有5个F IP=000以1000B,	中断滩	1 担力	+ 6	b s a.	tler est				
信	IP=000以1000B, 当所有中断源同	miles -	o VED	† VC	乙个甲	断优先	级。才	st IE=1	001101	0B
考要	WEET LANGE	火リ月豆叫	叫应的!	甲断源	有	D) 2°	1 FD	採.1.	またる	4.
ial a	当所有中断源同	时提交	で申请日	付,则	最先响	应	7.677	CIE	力はに	1427
绝等人									EQ [0	
-C -	以多,若定时器 TO_工作	在方	式 0. 。	西产出	5	بالمام وهم والم				
小周	U U J TMOD=	حده ا	ייט אי	-41 II	. Juis n	7) 正时				
TF V	TH0=	1.00	_D	CON=			В.			
弊	111/		$\mathbf{B} \cdot \mathbf{T}$	0=		B	。(振落	新频率 :	为 12M	H7)
	4				•					
	4. ARM 字数据符 0x80000002-0x800	储格	式有:	大端格	计和		e List	· E-t		
.										
	端格式读取 0x8090	MAN.	ころが	alie A	XOIS (XUZ 、	0x03、	Qx04,	则若担	安大
, and the same of	WIE - V SAX OX OX OY	/VUUZ	H7-3-7	Æ UX_	04	1	属于_	半字	对齐方	式。
ND										
8/10	5. 若 R1=0x87654321, 3. 若遇上一条不能识5	执行	BX	R1指·	令后,	进入	- A.	7.7. 44		եր L
1	→ 若遇上一条不能识5	引的指	A n	一会社	ξ λ	泛文	48-4	17.7 T	(心)	Cu3
<i>b</i>	- thumb that	€	(V) (V)	1, 4 ~	-/ \		侯耳	,且初	念切	及成
İ	The state of the s	71.0								
	6. 如果 RN=0vnono p.		:							
	> > N > N N N U U U U U U U U U U U U U	=0x00	001 则			and the second	7			
	EDK KT FKO #61		- 44 -	6m 5.5. 35	- Lie	批为。	n (A	(101) X	? .	
	LDR R1, [R0].#6	3.5	r naga Make	ナモデ	/心地。	**************************************	OY (Ke)	200	;	
İ	LDR RI, [RO], #6	- ∳∫	四則的不	升储里:	兀地址	为	0x_ <i>Q</i>		•	
İ		_F71	4				$\Omega_{\mathbf{X}} \mathcal{O}$	18	;	
	LDR R1, [R0, R0, LSL	RI] į	方间的	存储单	. 元····································	F-H o	x ()	201		e de la companya de l
**				-7 114 7	그러서라취	レノリ ひ.	112	446	1	$\{(-, -, -)\}$

《嵌入式系统及应用》试卷 第 1 页 共 8 页

得	分二、单一选择题(每	题 1.5分,共30分)	÷ :
1.		ZZW) -1-ZW	₩
			İ
		B. GPS 接收机 1器 D. "天河一号"计算机系统	1
	A TANK WITH	一 八四一号 计异机系统	
2.		为描述正确的是。/	%
,	A. 程序存储空间与数据	存储空间分离 / R. 存储空间与10 空间以	7
,	C. 程序存储空间与数据	字储空间合并 D. 存储空间与 IO 空间	~ 并
^			
3.	(/ I2C 协议中有几根	线。	$\mathcal{F}_{i,j} = \{ i, j \in \mathcal{F}_{i,j} \mid i \in \mathcal{F}_{i,j} \}$
	C. 3	B. 2	
	· ·	D. 4	•
4.	() 下面哪种嵌入式操	作系统很小用于手机效端的女人	
	A. Symbian	B. WinCE	
	C. Android	D. us/os	
5.	(A) Here me	All Control of the Co	
٥.	A VCC	空制芯片,则 EA/Vpp, 应该连接至。	÷.
	C. 21V.	B. GND D. 12V	14 (14)
	A	D. 12V	
6.	(人) 下列指令中错误的	是。	
. 1	A. SETB (50H.0)	B. I MOV A, B	•
	CONC LOOP	D. SUBB A, RO	
7.	Cyso to cyst B JC		(a 80 in)
	A. PSEN ✓	是给程序在储器扩展使用的是	的另一打住
	C. ALE V	(F) FA	
	λ · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	, t. J. WR	. Programme in the contract of
8.	(/) MCS-51 单片机的	i栈区F	
	A. 斤內数据存储区 农山	8. 特殊功能寄存器区	
	C. 片外数据存储区	17. 程序存储区	
) <i>i</i>			
	A. R2=0	OOP ,A执行循环,则循环次数最多的是。	recollections
	0	D D7-1	the state of the s

《嵌入式系统及应 用》试卷 第 2 页 共 8 页

[22] 订及王

C. R2=255

	土下列各种单片	机运行情况下,能很快进	行
	film p	N 26 11 / 11 /	
目的正在进行商机无级中的	「处理 B.	当制止任执行 RETI 指令	
用止住扒仃內 16 进行修成	义的指令 D.	当前止在执行 MOVX 指	Image: Control of the control of the
) 41. / ⁻ > cover y 10. y 1	11 x 11 x 20 x 20 x 20		
	/	•	
「敵中断源」	_B/开放外部。	中断源 0	
一放外部中断源 1	D. 开放外部。	中断源 0 和 1	
) who is come at a state of			
) 在 MCS51 中, 实现	P0 口线的数据	和低位地址利用复用,应	使
. (Sale milion ears			٠.
址锁存器	B. 地址寄存	数 数	
1址缓冲器	D. 地址译码:	70. 10.	
			2
附符点是。	初值		
数	(姓之	B. 增加计数器的位数	
/(기) 小面哪一种工作模式	大不属于 ARM \$	持权模式。	
尸模式 - Walter	B. 管理模式		
平断模式 (1) 大学车 55 - 11 - 1	D. FIQ 模式		
》)对奇仔器 R1 的内容	 使以4 的正确技	旨令是。	
SR RI, #2	B. LSLRI, #	‡2	
OV KI, RI, LSL #2	D. MOVRI,	R1, LSR #2	
人) 「围指令执行后,改	文变 R1 寄存器区	内容的指令是。	
SI KI, #2	B. ORR R1,	RI, RI	. :
VIPRI, #Z	D. EOR RI,	RI, RI	
) 育仔養以4 除丁可以	以做通用寄存器	外,还可以做。	
户 打致奋。	B. 链接寄存器		
依有打奇什奇	D. 基址寄存器		
700000	Æ.		
0000001C	B. 0x0000000		
	D. 0x0000001	4	- 4
	位位图。		
	B. 0x8000001	2	٠.
		0 .	
	令用于。		
	B. 空递增堆村	£	
递减 堆栈	L. 空递减堆标	是	
《梅入式系统及应讯》	试着一种。有一种	D 74	
	应的正在执行对 IE 进行修行 MOV IE,#81H 一个 MOV IE,#81H	应的是。 前正在执行对 IE 进行修改的指令 D.)执行 MOV IE,#81H 指令的意义是。 前正在执行对 IE 进行修改的指令 D.)执行 MOV IE,#81H 指令的意义是。 一放外部的 D. 开放外部的 D. 开放外部的 D. 开放外部的 D. 开放外部的 D. 地址译码。 D. 地址译码。 D. 地址译码。 D. 地址译码。 D. 地址译码。 D. 地址译码。 D. 适于循环的哪一种工作模式。 D. 居下理模式式。 D. MOV RI, P. L. SL	前正在进行高优先级中断处理 B. 当前正在执行 RETI 指令 D. 当前正在执行 MOV X 指 D. 当前正在执行 MOV X 指 D. 共放外部中断源 0 D. 开放外部中断源 0 和 1 D. 开放外部中断源 0 和 1 D. 开放外部中断源 0 和 1 D. 开放外部中断源 0 和 1 D. 开放外部中断源 0 和 1 种址 等存器 D. 地址 等存器 D. 地址 等存器 D. 地址 等码器 D. 地址 等码器 D. 地址 等码器 D. 适于循环定时 D. 适于循环定时 D. 适于循环定时 模式 B. 管理模式 D. FIQ模式 B. 管理模式 D. FIQ模式 B. 管理模式 D. FIQ模式 B. SELRI. #2 D. MOV RI, RI, LSR #2 D. MOV RI, RI, LSR #2 D. FIQ 模式 B. 链接寄存器 D. 基址 寄存器 D. 以下哪个是有效的 8 位位图。00000018 D. 0x00000012 D. 0x00000012 S0000080 D. 0x000800000 L. LDM CD. STM CD. 指电线 B. 空递减堆栈 B. 空递减堆栈 B. 空递减堆栈

得 分

三、问答题 (每题 5 分, 共 20 分)

1. 什么是嵌入式系统? 其特点是什么?答:

2. 在 MCS51 外扩的程序存储器和数据存储器可以有相同的地址空间,但不会 发生数据冲突,为什么? 答: 3. 8051 在什么条件下可以响应中断? 答:

D、地域中域中域,且CPU也已经中域 ②比有因级到高玩先及中断在概则中国服务 程序

4. ARM 处理器中, ARM 指令集和 Thumb 指令集的区别。AMR 指令带条件执行的优点是什么?答:

四、编程题(每题5分,共20分)

1. 把外部数据存储器 8000H 开始的 50 个字节分别送至<u>外部存储器</u> 9000H 开始的单元中(MCS51) 2. 串口编程: 以 19200bps 的速率把片外存储器中 8000H 开始的 10 个字节发送出去。

(MCS51, 晶振 11.0592MHZ, 无校验, 查询方式或中断方式均可)

DPG 0000H

ATAPP STAPT

ORGO 000H

STAPT: MOV DPTR, #8000H

MOV P2, #90H

MOV P1, #50H

MOV P1, #50H

SOTOR

LOSP: MOVX A, OPPTR

MOVX OPPR

INC DPTR

INC RO

DJA3 P1, LOOP

RET

3. 用 ARM 指令实现下面从 1 加到 n 的求和函数。

```
int abc(int n)
 int i:
 int sum;
 sum = 0;
 for(i=n;n>0;i--)
   sum = sum + i;
 return(sum);
提示:参数n传送至R0, 每回值通
过 R0 返回。___
ARM 指令:
ABC.
         R3, #n
        RO, HO
  VEW
  mov R1, #1
   Loop
          RO, RO, RI
    DOD
         [U, RI, I]
     1800
          医村川地以
    CMP
           LOOP OUT BATT
     BNZ
    21.00
  BXIT MOV PC, GR
```

4. 用 ARM 指令实现下面求三个数中最大值的 C 语言函数 ———

```
int max(int a,b,c)
    int d:
                 W MI
    d = a:
                  disabily BAB
    if(d < b)
         d = b;
    if (d <c)
         d = c;
    return(d);
}
提示: 参数 a,b,c 分别传送至 RO、
R1、R2,返回值通过 R0 返回。
ARM 指令:
 MAX
     MOVGZ
 美金文 d
 D. d-a.
   OMP 20, RI
  MOULT PO,RI
CMP PO,RZ
MOULT RO,RZ
MOULT RO,RZ
MOV PE,LR
```

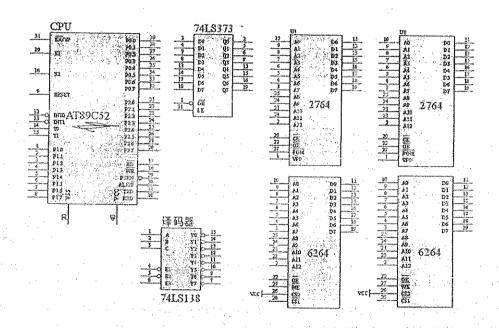
得 分

五、综合题(10分)

采用 AT89C52 (8KROM, 256B RAM) 芯片,设计一个单片机应用系统。 完成原理图,并包括使单片机工作的最小电路。

要求:

- 1) 外扩 2 片数据存储器 6264(8K), 其地址范围分别为: 0000H~1FFFH, 2000H~3FFFH
- 2) 使用 AT89C52 内部 ROM, 并外扩 2 片程序存储器 2764(8K), 地址范 围分别为: 2000H~3FFFH、4000H~5FFFH



《嵌入式系统及应用》

-	院(系)_	自动化	班组	级		学号_			姓名_		
	题号		三	四	五	六	七	八	九	一 十	总:
_1	得分.										
2.	则 A= 若 M 周期	MOV MOV SUBB H, CS51 系统	指令 A B A B=_ E采用 1	C , #10 , #10 , B l 2MHZ	110110 1111111 H , (B B C=	, <i>A</i>	3 1/ 3		,	4п ее
3.	读取片	司期是 六内 RAM 9 殊功能寄 OM 0090H	OH 单元 	E至 A 및 、_ OH 单元	五五A 暑	\$ 1m \$\$ f	。 内指今				
		外 RAM 00									
4.	ARM7	处理器有	两种状	_、 态是			。 和			可以追	通过
	电发位 式. 当	_指令进行 后进入_ 访问存储		與式, totat	当遇到	l无法i	只别的	指令的	进入_		_模
Ď.	如果 R(LDR R1 LDR R1)=0x8000, ,[R0] ,[R0, #0) ,[R0],#0)	用户。 则 (10]! (10	以 访问的 访问的	可	_指令 单元地 单元地 单元地	去 址址址址 一	操作系	系统所: ; ;	提供功	党。
			《嵌入式》	r 玩及应	用ルばそ	第十	贝 共二	7 页			

得分

二、单一选择题(每题 1.5 分, 共 15 分)

1. 89C51 上电复位后执行 SFTB	RS1,则此时 R0 对应的片内 RAM 地址是()
A. 00H	R OST
A. 00H C. 10H	D. 18H
2. 以下指令错误的是()	D. IOH
A. SETB C	R SETR PO 1
A. SETB C C. SETB F9H	D. SETB F9H.0
3. 当 IE 设为 10001110B. IP 设:	为 00010100B 时,当所有中断源同时提出中断
请求时,最先响应的中断源是	27 00010100D 时,
A. INTO 中断	B TO中版
A. INTO中断 C. INTI中断	D. TI 中版
4. 外扩 8K 的 ROM 与 89C51 片	内的 ROM 相衔接以构成较大的 ROM 空间,
2011 打腳巡隊建接至[1
A. VCC C. 12V	B. GND
C. 12V	D. 21V
5. 在 MCS51 串口多机通信中,从	人机初始化时把 SM2 设置为 1,则此时从机能
. (XXX)	人。
A. 地址帧	B. 数据帧
C. 地址帧和数据帧	D 以上均不具
□ 以 ト 脚 个 是 有 效 的 8 位 位 图	
A. UX12345678	B 0x00000123
1	I I I I I I X C X C X C X C X C X C X C
7. 在米用三级流水线 ARM7	中. 在 ARM 状态下地 行地 比头 0 400000000
A. 0x40000000 C. 0x4000018	B. 0x40000010
C. 0x40000018	D. 0x40000020
- 9. 看 K1=0x40000000 加油经利	SA CTIMID DI GOG SON
A. 0x4000000	B. 0x40000004 D. 0x40000010
C. 0x40000008	D. 0x40000010
	'令是()
A. MOV PC,LR	B. SUBS PC R 14 #4
C. ADD KU,PC,#4	D. LDMFD SPLIRA P7 DCIA
10. LDMFA/STMFA 指令用于()
A. 满递增堆栈) B. 空递增堆栈 D. 空递减堆栈
C. 满递减堆栈	D. 空递减堆栈
· ·	

得 分

三、问答题(每题6分,共30分)

1. IEEE 对嵌入式系统所做的定义是什么?以及嵌入式系统应该具备以下哪 4 个特性?

2. 80C51 的中断与子程序调用有什么异同点?

3. 在 MCS51 中, 试叙述 INTO 中断的响应过程。

4. 在 ARM 中, 试叙述 IRQ 异常的响应过程。

5. 列举嵌入式系统采用 RTOS 的好处,并说明抢占式调度算法和非抢占式调度 算法的区别。

得 分

四、编程题(每题5分,共20分)

1. 找出外部数据存储器中 8000H----8050H单元中的最大数(字 节)送至内部RAM的20H单元,编 写程序(MCS51)

2. 找出数据存储器中 0x8000----0x8050单元中的最大数 (字节)并送至R0中。(ARM)

- 3. 串口编程: 以 9600bps 的速率把字符 串 "Hello world" 发送出去。(MCS51, 晶振 11.0592MHZ, 查询方式或中断方式 均可)
- 4. 用 ARM 指令实现下面求绝对值的 C 语言函数

```
int abs(int a)
    int c;
    if (a >= 0)
        c = a
    else
         c = -a;
    return(c);
提示: 用 R0 代替 a, 返回值 c 也用 R0
```

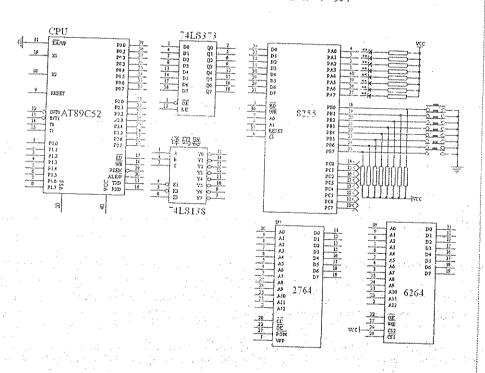
得 分

五、综合题(10分)

采用 AT89C52(8KROM, 256B RAM)芯片,设计一个单片机应用系统,如下图所示:

要求:

- 1) 外扩一片数据存储器 6264(8K), 其地址范围唯一: 0000H~1FFFH
- 2) 外扩一片程序存储器 2764(8K), 其地址与片内 ROM 相衔接
- 3) 外接一片 8255 以扩展 I/O 口, 其端口地址为: 8000-8003H。如图所示, 8255 的 PA 口连接 8 个 LED 灯, PB 口与 8 个按键相连。
- 1. 完成原理图,并包括使单片机工作的最小电路(7分)



白觉遵守考试规则,诚信考试,绝不作业 以 订 线 內 不 要 答 题

2. 当按键被按下时, 点亮相应的 LED 灯。例如: 按下与 B 口第 0 位相连的按键时点亮与 A 口第 0 位相连的 LED 灯。写出 8255 的初始化程序 (3 分)

C.S. Y

《 嵌入式系统及应用 》 标准答案和评分标准

- 一、填空题(每空1分,共25分)
 - 1. 0F6 \ 0BF \ 1 \ 1 \ 0
 - 2. 1/6us、 lus 、乘除指令、4us
- ---3.--MOV-R0:#90H 、MOV A, @R0;

MOV A,90H;

MOV DPTR, #0090H 、 MOV A, #0 、 MOVC A, @A+DPTR; MOV DPTR, #0090H、 MOVX A, @DPTR

- 4. ARM 状态、Thumb 状态、 BX/BLX、7、管理、 未定义、中止、系统、 SWI
 - 5. 0x8000, 0x8010, 0x8000
- 二、选择题(每题1.5分,共15分)
 - 1. CDCAA CDBCA
- 三、简答题(每题6分,共30分)
- 1. 根据英国电机工程师协会(IEEE)所做的定义: devices used to control, monitor, or assist the operation of equipment, machinery or plants 嵌入式系统是"控制、监视或辅助某个设备、机器甚至工厂运行的设备",

嵌入式系统应该具备以下 4 个特性:

执行特定的功能、以微处理器与外围设备构成核心、需要严格的时序与稳定性、全自动操作

2 答:

相同点:

- 1) 都是中断当前正在执行的程序,转去执行其它子程序或中断服务子程序
- 2) 都需要保护断点地址以便执行完子程序或中断服务子程序返回断点出继续执行
- 3) 执行完成后,完成现场恢复
- 4) 两者都可以用嵌套调用
- 不同点:
- 1) 中断请求是由外部设备发出的, 是随机的
- 2) 中断由固定的矢量地址转入中断服务程序,子程序是由软件设定。
- 3) 中断响应是受控的,响应时间受影响,子程序响应时间是固定的。

3 谷:

CPU 每个周期极其采样 INTO 引脚信号一次,当有中断请求时,响应中断,由硬件生成长调用指令 LCALL 0003H;将当前程序计数器 PC 压入堆栈进行保护;将对应的中断源的中断矢量地址装入 PC,转向中断服务程序,直至 RETI 为止;撤销中断请求,弹出断点处地址至 PC;恢复源程序的断点执行,恢复中断触发源状态;

4 答:

- 1) 保存当前状态, PC->LR 中
- 2) CPSR 存入 SPSR irq
- 3) 强制 M[4:0]为 10010B 进入 IRQ 模式

- 4) 将 CPSR 中断标志 I 禁止, F 不变
- 5) 将 T 标志清 0, 处于 ARM 状态
- 6) 强制 PC 的值为特定的值,去执行异常响应程序
- 7) 执行异常响应返回指令,返回被中断的程序继续执行 5 答:

非抢占式调度算法:中断服务可以使一个高优先级的任务由阻塞状态变为就绪状态。但中断服务以后控制权还是回到原来被中断了的那个任务,直到该任务主动放弃 CPU 的使用权时,那个高优先级的任务才能获得 CPU 的使用权。

抢占式调度算法:最高优先级的任务一旦就绪,总能得到 CPU 的控制权。即当一个运行着的任务使一个比它优先级高的任务进入了就绪状态,当前任务的 CPU 使用权就被剥夺了,或者说被挂起了,那个高优先级的任务立刻得到了 CPU 的控制权。

四、编程题(每题5分,共20分)

1.

有递增寻址寄存	器指令		1分
有间接寻址方式	访问片外 RA	M 的指令	1分
有 MOVX 指令			1分
有循环结构			1分
程序基本正确	e gradust	4	1分

	ORG	H0000
MAIN:	MOV	B, #0
	MOV	R2,#51H
	MOV	DPTR,#8000H
LOOP:	MOVX	A,@DPTR
	CLR	C
* *	PUSH	ACC
	SUBB	A.B
	POP	ACC
	JC	NEXT
	MOV -	B,A
NEXT:		
	INC	DPTR
1000	DJNZ	R2,LOOP
	MOV	20H,B
	SJMP	\$

2

有 LDR 指令	1分
有 ADD 指令	1分
有多字节操作指令	1分
有地址赋值指令	1分
程序基本正确	1分

MOV R0,#0 R1,=0x8006 LDR LDR R2,=0X8050 LOOP LDRB R2,[R1] CMP R0.R2 MOVLOR0,R2 ADD R1,R1,#1 R1.R2 CMP LOOP BNE

			1		00	OOOOIX	
				MAIN:			
					MOV	SCON,#010100101	В
3.					ANL	PCON,#7FH	
	有初始化串口寄存器	指令 1:	分丨		MOV	TMOD,#00100000	B
	有初始化定时器指令	1 :	分		MOV	TH1,#0FDH	
	有间接寻址的指令	1 3	- 1		MOV	TL1,#0FDH	
	有中断框架/查询框架		1		SETB	TR1	
	程序基本正确	1 3			MOV	DPTR,#STR	
	When		3	LOOP:	*:		
					JNB	TI,LOOP	
					CLR	T	
4.	· .				CLR	A	
					MOVC	A,@A+DPTR	
			- 1		JZ	EXIT	
					MOV	SBUF,A	
			-		INC	DPTR	
					SJMP	LOOP	
4.			•	EXIT:	SJMP	\$	
			ĺ	STR:	DB	"Hello world",0	
	有比较指令	1分					
	有跳转指令	1分		abc		4. Z	1
	跳转指令带条件	1分		1,31	CMP		
:	有减法指令	1分		433	MOVGE	R0,R0	
	程序基本正确	1分		٠.,	RSBLT	R0,R0,#0	
					MOV	PC,LR	
五、			L				
综合题	(10分)						
1.							
	373 的 D 端——P0 正	确		13	分	and the second s	
4.	373 的 Q 端——6264	的 A0~A	7 正确	**************************************	· 分:		eg di
÷	译码电路正确		4 - 1	13			
	RD6264的OE il	三确		13			
	WR——6264 的 WE		100	1.5	_		
	有最小工作外围电路			13			* .
4	8255 连接基本正确	- 11		13			
2.	The second secon						• . •
	制字正确	1分					
	字基本正确	2分		PORT	CON EQU	J 3FFFH	
1267	₹ mmm € #88am1214	~ /4		M	OV DPT	R,#PORTCON	
	* * .		÷		OV A,#1	0001001B PTR.A	
	•			172	TATE OF THE PARTY	. a. x % g.C %	

÷ 1

ORG

H0000

《嵌入式系统及应用

院(系) 自动化	班级_		学	号		姓名			
题号 — =	=	四四	五	六	t	Л	カ	4	总
得分									AG
得分 一、填空 MOV MOV ADDC MOV A,@R A= 6 MOV RO,# MOV A,@R 指令 MOV A,@R 指令 MOV A,@R 指令 MOV A,@R 指令 MOV A,@R 指令 MOV A,@R 指令 MOV A,@R 11 MOV A,@R 12 MOV A,@R 13 ARM7 MOV A,@R 4. 在 器 IE=10011010 4. 在 器 IE=10011010 5. ARM7 处度式点 5. ARM7 处度式点 6. 器、最后 6. 器、最后 1. 其行為 1. 其行為	B, #1 B, #1 OH ; 6009 OH ; 6009 OF R, #009 OF R, #009	SETB 011000 H	C 110B 00B , C= 100B , C= 11000	是 人 ,	的 90 的 的 // R就 能 所 字	H 单元单 90H 单 90H 单 90H 单 90H 单 6 4 6 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7 7	.; 元; 一元: 并	。 后程序 中 校 状态	产 源请 下

《嵌入式系统及应用》试卷 第 1 页 共 7 页

7. 若 R0=0x8000, R1=0x0004, 则: LDR R2,[R0] 访问的存储器显元地址为 0x 8 cc LDR R2,[R0,#0x10] 访问的存储器单元地址为 0x % = / c LDR R2,[R0,R1] 访问的存储器单元地址为 0x g cc 4 LDR R2,[R0, R1, LSL #1] 访问的存储器单元地址为 0x 8 5 5 8 访问的存储器单元地址为 0x 2 5 年, 执行指 LDR R2,[R0, #0x04]! 令后, R0=0x パパキ LDR R2,[R0],#0x04 访问的存储器单元地址为 OxQcc O 指令后, R0=0x 8ct4 R5 存储的单元地址为 0x 火 , 执行指令 STMIA R0!, {R5-R8} 后, R0=0x 於可言 二、单一选择题(每题1.5分,共30分)。 1. 同一优先级下, CPU 响应中断由先到后的顺序是(🕒) A. TO、TI、INTO、INTI、串口B. INTO、TO、INTI、TI、串口 C. 串口、T1、INT1、T0、INT1 D. T0、INT0、T1、INT1、串口 2. 下列指令中错误的是(____) A. ADD A, B B. MOVX @DPTR, A C. PUSH RO D. MOV ACC. 7, C 3. 在晶振频率相同的情况下,定时间隔最长的方式是(以)。 A. 0 B. 1 C. 2 D. 3 4、采用 DJNZ R2 LOOP 指令循环时, 若想使循环次数最多, R2 的值应为(*)。 A. 0. B. 1 C. 255 D. 256 5. 在下列哪种情况下,不影响 SP 值(___)。 A. 中断 B. 复位 C. 数据传送指令 D. 压栈指令 6. 执行 MOV DPTR,#1234H 后, DPH 的值为(/>)。 A. 12H B. 34H C. 00H D. 0FFH 7. 定时器/计数器工作在()时,计数初值自动重装。 A. 方式 0 B. 方式 1 C. 方式 2 D. 方式 3 8. 若指令 MOV A,#0 (指令长度为 2) 的地址是 0100H, 则执行完该指令后 PC=(() A. 0100H В. 0101Н С. 0102Н D. 0103Н 9. 无法把 A 中的最高位 (即 ACC.7) 置为 0 的指令是(____)。 A. CLR ACC.7 B. ANLA,#7FH C. ORLA,#7FH D. MOV A,#00H 与中断有关的说法错误的是(🧢)。 10. A. 需用 RETI 返回 B. 应保护现场 《嵌入式系统及应用》试卷 第 2 页 共 7 页

C. 发生时刻是固定的 D. 可选用不同的工作寄存器组 11. ARM7TDMI-S 的后缀 D 的念以是《
11. ARM7TDMI-S 的后缀 D 的含义是()。 A. 支持 Embedded ISE 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20
C. 支持片上调试
C. 支持片上调试 D. 支持高密度 16 位的 Thumb 指令集 12. 在采用三级流水线 ARM7 中,在 ARM 状态下轨 行地 以及
♥ ADD R0,PC.#4 后 P0 的传光 (
A. $0x8000$ P. $0x8000$
A. 0x8000 B. 0x8004 C. 0x8008 D. 0x800C
A. ARM 状态和管理棋士
C. Thumb 状态和管理模式 B. ARM 状态和系统模式
14. 当处理器访问存储器生败时 W. Thumb 状态和系统模式
A. 管理模式 B. 由止#4
A. 管理模式 B. 中止模式 C. 未定义模式 D. 系统模式 A. Windows vn
A. Windows xp C. VxWorks B. WinCE D. ucLinux
C. VxWorks B. WinCE
A. 复位 B. 数据中止 C. FIQ D. IRQ
11. 住上即哪种操作系统由, 克 尔········· D. RQ
A. 分时操作系统 P. 非价 b-144 (1)
18. 芯片的 rp. a 经上一、"是一个保护系统" C. 预占式操作系统
A. 芯片测试 B. ISP 在线编程 C. 程序调试 D. 软件仿真 19. 若 CPSR 的值为 0x000000FF,则下面不正确的是(/) C. 禁止 IRQ 异常
19. 若 CPSR 的值为 0×0000000 River Bit D. 软件仿真
A. 允许 FIO 异常
C. 禁止 IRO 异常 B. 处于 Thumb 状态
D. 处于系统模式 D. 处于系统模式 A. 溝道增维性
A. 满递增堆栈 B. 空递增堆栈
C. 满遠减堆栈 B. 空递增堆栈 D. 空递减堆栈
D. 空递减堆栈

三、编程题(每题6分,共24分)

1. 编写计算 0~100 间任意一个数的平方的子程序,要计算的数字通过 R0 传递给子程序,结果由 R1 (存放高字节)、R2 (存放低字节)返回,采用查表方式实现。(MCS51)

2. 编写计算 0~100 间任意一个数的平方的子程序,要计算的数字通过 R0 传递给子程序,结果由 R1 返回,采用查表方式实现。(ARM)

SQR: PusH PSIL Acc PULL 11126 A , P.O 121 A PLISH ALL MICH PITR FTARLE A . CATPPTR RLA ALL PCF TNC PPTR A. WATPPTR MOV RZ, A TABLE: DW 0,1,4,9,16,25,...10000

SQR
STMFD SPI {R4}

LPR R4,=TABLE

LPRH RI, [R4, RC, LYL #1]

LPMFD SPI {R4}

MOL PCILR

TABLE DCW 0,1,4,9,16,25,...10000

3. 以 9600bps 的速率把片外 8000H 开始的数据发送出去,遇 0 停止,无奇校验位。(MCS51,晶振 11.0592MHZ,查询方式或中断方式均可)

```
ORG
          cecch
MAIN:
    MOV
          Scent # 0/ cocc/0/3
          PCCA, # 7FH
    ALL
          TAILD HOUTSIE
   mol
          THI, HOFPH
   Mel
   MCC
          TLI, HOFDH
          TRI
   SETB
          DPTR, #800H
  MOL
LEEP.
  MULK
       A. ETTE
    1= ExiT
   JAZ
          PITC
WALT: MATE, WALT
       CLR
             SBUFA
 EXIT
```

4. 用 ARM 指令实现下面的 C 语言函数。

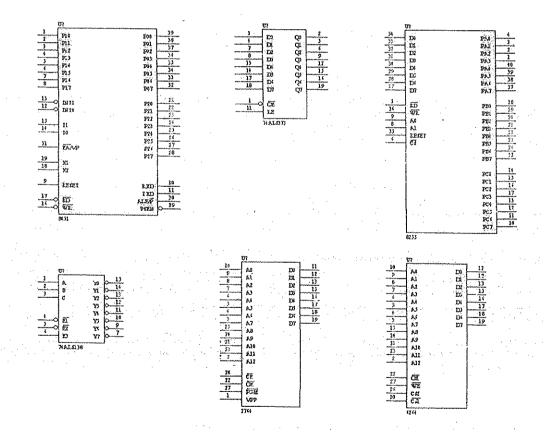
```
int abc(int a)
   int b;
   if (a<0)
      b = -a:
   else
   ŧ
      if (a \ge 5)
         b = a - 5;
      else
         h = a:
   return(b);
提示: 用 R0 代替 a, 返回值 b 也用
R0 代替。
ARM 指令:
ABL
         Ro, to
  CAIP
  BGE PLUS
  RSB RO, RO, #C
  B EXIT
1. LUS
  LMP
   BLT EXIT
   SUB
EXIT
    NI CL'
          PER PC, CK
```

得 分

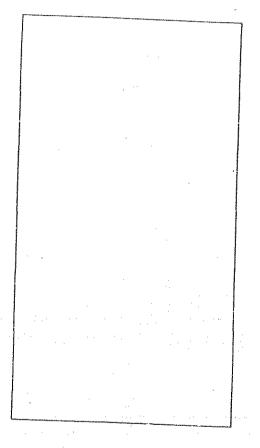
四、综合题(16分)

- 1. 设计一个单片机应用系统,要求:
 - a) 采用 89C51 芯片 (有 8K 的片内 ROM)
- b) 外部程序存储器容量 8KB, 地址空间与 80C51 的内部 ROM 相衔接
- c) 外部数据存储器 8KB, 地址空间为:0000H~1FFFH(地址范围唯一)
- d) 扩展一片 8255A, 口地址为: 3FFCH~3FFFH 按照上述要求完成完整电路图,包括能使单片机工作的最小电路。(12 分)

说明: 可以直接把线连上; 也可在引脚上写网络标号, 相同网络标号的引脚是连在一起的。



2. 在上图中,8255 的 A 口连接 8 个 LED 灯,8255 的 C 口连接 8 个按键。 当某一按键按下时,点亮对应的 LED 灯,编写完整程序。(4 分,键盘去抖动不考虑)



《嵌入式系统及应用》

院(系)	班级	<u></u>			姓名	
题号 — 二 得分	三四五	六七	,		+	
1.80C51包	题(每空1分,共2括5个中断源,分别为	外部中断 0、定 。				
3、80C51 的位寻址区代 4、假定(SP)=62H POP DPL; 执行后	线的地址指针为	。 和 2H)=70H。 , SP f	下列指		OP D	—° PH∶
5、右外接品振为 6MI	dz,则 80C51 单片机 期最短为。 一数器的定时和计数功能进行计数。	1的振荡周期分 能分别对	<i>t</i> y	*	机器周]期为 和
7、ARM 内核提供符 ————————————————————————————————————	支术。 否满足实时性的要求来 类中,单片机属于	兴分类,Vx Wor	ks 属于	-	_操作系	系统。
10、ARM 微处理器支持 7 模式,用户模式和系 1、在 ARM 的 C 语言编 2、ARM RISC 支持两和 3、嵌入式交叉开发环境	统模式之外的其它 5 和 程中,内嵌的汇编语句 2 指令集,包括	中模式又称为_ 句采用符号	T.r.	i	_模式。	
	 -					

《嵌入式系统及应用》:第1页共4页

得 分

二、简答题(每小题5分,共25分)

1、80C51 有哪两种低功耗工作方式?写出它们的控制寄存器和控制位。 答:

2、在 80C51 单片机系统中,外接程序存储器和数据存储器共用 16 位地址线和 8 位数据线,为什么不会发生冲突?

答:

3、简述嵌入式系统的基本特征。

答:

4、与 CISC 架构相比, RISC 架构具有哪些优点?能否认为 RISC 可以取代 CISC 架构?答:

5、如何进行嵌入式操作系统的选型? 答:

得 分

EXIT:

三、程序分析题 (2 小题, 共 20 分)

1. 读下面程序回答问题: (10分)

START: MOV DPTR, #TABLE
CJNE A, #0aH, LOOP
AJMP ERR
LOOP: JNC ERR
MOVC A,

@A+DPTR

MOV B, A
MOV R1, #00H

SJMP

ERR: MOV R1,#0FFH MOV B, R1 SJMP EXIT ORG 1000H 数字 0~9 的 ASCII 码表 TABLE: DB 30H, 31H, 32H, 33H, 34H, 35H, 36H, 37H, 38H, 39H

《嵌入式系统及应用》 第 2 页 共 4 页

\$

(1) 表中 32H 的地址是	
	OAH, 则执行后, (R1)=。
	07H. 则执行后, (R1)=, B c
(4) 这段程序的功能是:	
2. 在嵌入式设计中,假设在 C 语言程序文int func(int x1, int x2, int x3, in { return x1+x2*x3-x4/x5; } 阅读如下汇编程序,并根据要求回答问题 AREA f, CODE, READONLY IMPORT func STR LR, [SP, #4]! ADD R1, R0, R0 ADD R2, R1, R0 ADD R3, R1, R2	nt x4, int x5)
(1)程序中 IMPORT func 是用于说明	
(4) ARM 的汇编程序设计中如何完成多个参	步数的传递?说明程序中调用 C 语言函数

得 分

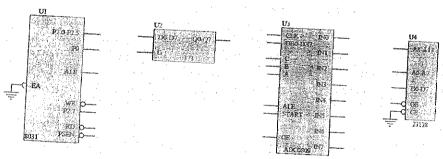
四、综合设计题(2小题,共30分)

1、单片机串口采用中断法接收数据,设 fosc=11.0592MHz, 波特率为 2400bps, SMOD=0,中断优先级为高级,奇偶校验位放在接收数据第 9 位。请编写初始化程序。(15 分)

《嵌入式系统及应用》 第3页共4页

要求:(1)补充必要的器件,完成单片机系统电路,连接各芯片。

- (2) 列出 ADC0809 IN0~IN7 地址和 EPROM 地址。
- (3)编写依次巡回检测 8 路模拟信号的源程序,加上必要的伪指令。采用 A/D 转换结束实现中断的方式读入采样转换值,采样转换值依次存入 40H 开始的 8 个内存单元后重复运行。



《嵌入式系统》

	•	, ,	T F Water
考试时间:120分钟	开课学院 .	计算机	任课教师
姓名	学号		妊级
一. 单项选择题 (2 ×	25):		
1 以下哪个不是嵌入式系 A 分析 B 设计 C 2 以下哪个不是 RISC 架	实现 D 测试		
A 体积小、低功耗	B 大量	使用寄存器	
C采用可变长度的指令	冷格式, 灵活;	高效 D 寻址	方式灵活简单
心开延供服务(:(B)	器具有多少个 17 D 18	个有优先级的i	通道,可为内部外设和外部
4 BOOTP 主要是用于无磁		从服务器得到	(D)
A 目标板的 IP 地址 I	3服务器的 IP	地址 C网主	ÉIPHHH DADC
5 通常所讲的交叉编译就	是在 X86 架	ーー シーン 构的宿主机 H	生成适用于 ARM 架构的
(A)格式的可执行代记	<u>iu</u> .		
A elf B exe C pe D sh		e	
6 下面不属于 Boot Loader A 硬件设备初始化。 B. 接见 Boot Loader (the	10 May 10 4		<u>1</u> : (C)
B 拷贝 Boot Loader 的 C 将 kernel 映像和根文 D 设置推建	阶段2到RA C供系统贴例	M 空间中。	
D 设置堆栈。	C 打 (水)加 (大)家 /	M Flash l头到	RAM 空间中。
7 以下哪个不是 ARM 的	7 种运行状态.	之一: (B)	
A 快中断状态 B 挂起状	态 C 中断状态	S D 无定义状	
8 在 x86 处理器上, Linux	系统调用是证	通过自陷指令	(A) 字 现的。
A = 1N1.0X80 BINT.0X	40 C INT 0x2	0 D INT 0x10	
9 用以下的哪个命令可以排 read only (E server 的/tn	ip mount 到	client 的/mnt/tmn 并且具
read only (A)	·	. •	7 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10
A mount -o ro server:/tm	ip /mnt/tmp		
B mount -o ro /mnt/tmp	server:/tmp >		

mount -o ro client:/mnt/tmp server:/tmp

D mount -o ro server:/tmp client:/mnt/tmp
10 以下对 GDB 可以完成的任务描述正确的是: (D)
A 运行程序,可以给程序加上所需的调试任何条件
B 在给定的条件下让程序停止
C 检查程序停止时的运行状态
D ABC 中的任务都可以完成
11 以下哪个不是 GDB 中断点的四种状态之一: (C)
A 有效 B 禁止 C 指定次数有效 D 有效后删除
12 Linux 操作系统支持多种设备,这些设备的驱动程序不包括以下的那一项特
点(C)
A 设备驱动可以使用标准的内核服务如内存分配、中断和等待队列等。 B 大多数 Linux 设备驱动可以在需要的时候加载到内核,同时在不再使用 时被卸载。
C 当系统启动及设备驱动初始化后,驱动程序将维护其控制的设备。如果 一个特有的设备驱动程序所控制的物理设备不存在,将会影响整个系统 的运行。
D Linux 设备驱动程序可以集成为内核的一部分。在编译内核的时候,可 以选择把哪些驱动程序直接集成到内核里面。
13 以下哪个 GUI 是由中国人主持的一个自由软件项目: (A)
A MinuGUI B OpenGUI C MicroWindows D Qt/Embedded
14 嵌入式 GUI 设计不包括下面哪项: (B)
A 驱动程序设计 B 程序逻辑设计
C 用户界面程序设计 D 硬件设计
15 下面不属于使用 CPLD/FPGA 可编程逻辑器件来开发数字电路的优点的是
A 大大缩短设计时间 B 减少 PCB 面积 B 和
C 1864 - we to the sec
D 提高系统的可靠性
16 若内存按字节编址,用存储容量为 32K×8 比特的存储器芯片构成地址编号 A0000H 至 DFFFFH 的内存空间。则至少需要(C)片。
A. 4 B. 6 C. 8 D. 10
17 设指令由取指、分析、执行。3 个子部件完成。每个子部件的工作周期均为公 t; 采用常规标量单流水线处理机 若连续执行 10 条指令则共需时间(C) △t。
A. 8 B. 10 C. 12 D. 14
18 在下列调度算法中,(A)算法不会出现任务"饥饿(starvation)"的情形。 A. 时间片轮转算法 B. 先来先服务算法
C. 可抢占的短作业优先算法 D. 静态优先级算法
19 以下小属于网络安全控制技术的是(D)。
A. 防火墙技术 B. 访问控制技术

- C. 入侵检测技术 D. 差错控制技术 20 "冲击波"病毒属于(A)类型的病毒, 它利用 Windows 操作系统的()漏洞 进行快速传播。
 - (1) A. 蠕虫 B. 文件 C. 引导区 D. 邮件 (2) A. CGI 脚本 B. RPC C. DNS D. IMAP
- 21 某幅图像具有 640×480 个像素点, 若每个像素具有 8 位的颜色深度, 则 可表示(A)种不同的颜色,经 5:1 压缩后,其图像数据需占用() Byte;的 存储空间。
 - (1) A. 8 B. 256 C. 512
- D. 1024

- (2) A. 61440
- B. 307200 C. 384000 D. 3072000
- 22 在下面的叙述中, (D)不是嵌入式图形用户接口(GUI)的主要特点。
 - A. 运行时占用的系统资源少 B. 模块化结构, 便于移植和定制 C. 可靠性高 D. 美观华丽, 图形算法复杂

- 23 一个 4 位的二进制计数器, 由 0000 状态开始, 经过 25 个时钟脉冲后, 该计数器的状态为(C)。

- A. 1100 B. 1000 C. 1001 D. 1010 24 以下叙述中,不符合 RISC 指令系统特点的是(B)。
 - A. 指令长度固定,指令种类少
 - B. 寻址方式种类丰富,指令功能尽量增强
 - C. 设置大量通用寄存器,访问存储器指令简单
 - D. 选取使用频率较高的一些简单指令
- 25 通常所说的 32 位微处理器是指(C)。

 - A. 地址总线的宽度为 32 位 B. 处理的数据长度只能为 32 位

 - C. CPU 字长为 32 位 D. 通用寄存器数目为 32 个

二. 简答与名词解释 (5 × 6):

- 1. 简述 Linux 在嵌入式系统市场上取得辉煌的成果的原因。
 - / 泛的硬件支持
 - 内核高效稳定
 - 开放源码,软件丰富
 - 优秀的开发工具
 - 完善的网络通信和文件管理机制
- 2. 简述嵌入式系统平台移植所需要的步骤。
- 硬件平台的移植
 - 引导/装载程序的移植
 - 内核的修改配置编译
 - 相关驱动程序的移植
 - 文件系统的移植
 - 开发环境的移植
 - 应用程序的移植 .

- 3. arm 系列处理器 arm9ejs 中的 ejs 三个字母的含义。
 - S: 可综合的软核 Softcore
 - E: 具有 DSP 的功能
 - J: Jazeller,允许直接执行 Java 字节码
- 4. MMU 的含义及主要工作。

MMU,也就是"内存管理单元"(memory management unit)。

其主要作用是两个方面:一是地址映射:二是对地址访问的保护和限制。

- 5. 现在有一个空的 XSBase255 开发板,要将已制作好的 Linux 内核映象 zImage 和根文件系统映象 rootfs.img 传输到开发板上并启动 Linux 需要经过哪些步骤。
 - 连接 JTAG 线和 COM 口
 - 利用 JTAG 烧写 BootLoader,并启动 BootLoader.
 - 在宿主机上配置 BOOTP 服务和 TFTP 服务
 - 在目标板上使用 bootp 命令获取 ip,使用 tftp zImage kernel 和 tftp zImage rootfs.img 分别传输内核和根文件系统映象 ● 使用命令 boot 启动
- 6. 现有在宿主机上已编译好的 gdbserver 和测试程序 test, 宿主机和目标机的 ip 地址分别为 192.168.0.100 和 192.168.0.50。简述利用 GDB 进行远程调试的步骤
 - 利用 zmodem 传输 gdbserver 和 test 到目标板上。
 - 在宿主机上启动 gdbserver 进行监听,命令为: /gdbserver 192.168.100.216:1234 test
 - 拷贝 test 程序到宿主机的 arm-gdb/bin 目录下,并执行命令: /arm-linux-gdb test
 - 连接开发板,命令为:

(gdb) target remote 192.168.100.50:1234

- 1) 1、 嵌入式系统的三要素是嵌入、专用、计算机。
 - 2、 从嵌入式系统设计的角度来看, 嵌入式软件结构可以分为循环轮询系统、前后台 系统、单处理器多任务系统以及多处理器多任务系统等几大类。
 - 3、 衡量系统实时性的主要指标有:响应时间、生存时间、吞吐量。
 - 4、 软件一般包括:程序、数据和文档。
 - 5、 嵌入式软件的体系结构通常包括: 驱动层、操作系统层、中间件层和应用层。
 - 6、 嵌入式系统中的任务管理主要包括: 创建任务、删除任务、改变任务状态和查询 任务状态

《嵌入式系统与开发》

	填字题

1.嵌入式系统以应用为中心,以<u>计算机技术</u>为基础, <u>软,硬件</u>可裁减,适 应应用系统对功能、体积、功耗等严格要求的专用计算机系统。

2.S3C2440 开发板内部集成看门狗部件,其是_A_(A.硬件 B.软件)部件设备。从本质上来说看门狗是定时器,但也可以用来监视系统的运行,在_B_(A.硬件 B.软件)发生故障时,产生复位信号,以使系统进行重启。

3.Linux 设备分为_____字符__设备、___块____设备和_网络____设备。

4.如果把嵌入式设备启动看作接力赛跑,系统刚启动时运行的是<u>引导程序bootloader</u>代码,然后运行<u>内核</u>代码,最后加载文件系统,完成系统的各项初始化。

二. 简单题

1.简述非操作系统和操作系统开发的优缺点

答: 非操作系统下程序员拥有更大的自由操纵系统资源, 但是由此也会带来开发效率低下, 不正确的操纵系统资源;

操作系统下,程序员使用资源需在操作系统的约束下使用,但是,可以使用操作系统通过的各种功能,开发效率提高了。

2. 在 linux 环境下编写一模块,要求加载模块时打印字符串"hello module is inserted into kernel",卸载模块时打印字符串"hello module is unloaded from kernel"。编写模块代码文件、Makefile 并说明如何加载进内核。

**

* Filename: hello.c

Description: This is the module hello for linux kernel (my box is
2.6.38 version, mageia 1).

* 2.6.38 version , mageia 1).

* Version: 1.0

Company: NJUPT

#/
#ifndef __KERNEL_
#define __KERNEL_
#endif

49

```
#ifndef MODULE
#define MODULE
#endif
#includelinux/module.h>
#includelinux/kernel.h> -
#includeux/init.h>
static int __init hello_init()
   printk("hello, module is inserted into kernel\n");
   return 0:
void __exit hello_exit()
   printk("hello, module is unloaded form kernel\n");
module_init(hello_init);
module_exit(hello_exit);
MODULE_LICENSE("BSD");
# filename : Makefile
# This is the Makefile for hello.ko module
obj-m:=hello.o
KDIR:=/lib/modules/ uname -r /build
PWD:=$(shell pwd)
all:
   $(MAKE) -C $(KDIR) SUBDIRS=$(PWD) modules
[root@localhost tmp]# insmod hello.ko
[root@localhost tmp]# dmesg | tail -1
hello, module is inserted into kernel
[root@localhost tmp]# rmmod hello.ko
[root@localhost tmp]# dmesg | tail -1
hello, module is unloaded form kernel
```

3.简述 Linux 开发板烧写 bootloader、内核和文件系统过程,并简单描述应用程序编辑、编译、下载和运行过程。 答:

bootloader 的建立 (以 vivi 为例说明):

1) 拷贝 vivi 源码到目录下:

- 2) 根据开发板进行配置: 选择 "Load on Alternate Configuration File" 菜单载入配置文件, 在输入框写入 "arch/def-configs/smdk2440" —>选择 "OK"—>选择 Exit—>选择 Yes, 然后退出
- 3) 运行 make 编译: #make
- 5) 启动开发板后, vivi 就已运行。

内核烧写:

- 1) 拷贝 kenel 源代码到工作目录中:
- 2) 进入 s3c2440_kenel12.4.18_rel, 并且编译:选择 "Load on Alternate Configuration File"菜单载入配置文件,在输入框写入 "arch/def-configs/smdk2440",选择"OK",打开菜单各个页,查看配置文件的默认选项。可用空格键或回车键来改变选项。
- 3) 运行 make 编译, 生成内核映像文件。
- 4) 利用 JTAG 对 bootloader 进行烧写:连接好 SinoSys-ICE16。打开实验箱电源。将/Bootloader/BurnFlash/下的程序 Jflash-s3c2440 拷贝出来。然后通过NandFlash 192K 地址开始进行烧写。

构建文件系统:

- 1) 拷贝 busybox 源代码到工作目录中:
- 2) 编译 busybox:运行 make menuconfig 可以打开它的编译界面。
- 3) 增加必要的文件;
- 4) 建立文件系统的配置目录:
- 5) 测试新的文件系统: 1.修改/etc/exports 文件; 2.激活 portmap 与 nfs 服务; 3.进行连接
- 6) 再次裁剪库文件;

三. 设计题

1、以 S3C2440 开发板为例,编写基于 linux 平台下的看门狗硬件驱动,并编写应用程序,要求在应用程序中打开看门狗,开发板上看门狗最长看门时间为 5 秒, 保证系统不会因为看门狗到时而造成自动重启。

具体要求:

- 編写设备驱动及简述编译、加载过程
- 编写应用程序并简述编译运行步骤

效.

设备驱动源码 //硬件接口函数 int WATCHDOG DEV=0;

. 5

```
Static int watchdog_open(struct inode *inode, struct file *file)
         printk("watchdog device will be opened");
         if (WATCHDOG DEV)
            Return -EBUSY;
            WATCHDOG DEV++;
            MOD INC USE COUNT;
            WTCNT=65535;
            WTCON=0xff39;
            Return 0:
     static int watchdog_release(struct inode *inode,struct file *file)
        MODE DEC USE COUNT;
        if(!(MOD_IN_USE))
            WTCON=0x0;
        return 0;
 static int watchdog_write(struct file * file, const char * buffer, size_t count, loff_t
 *ppos)
 {
    int wdtcnt_val:
    copy_from_user(&wdtcnt_val, buffer, sizeof(int));
    WTCNT=wdtcnt_val;
    return 0;
//建立文件系统与设备驱动程序的接口定义
static struct file_operations watchdog_fops = {
   open: watchdog_open,
   release: watchdog _release,
   write: watchdog write,
};
//注册、注销设备
#define DEVICE_NAME"watchdog"
#define WATCHDOG_MAJOR 234
static int __init watchdog_init(void)
   int ret;
   ret = register_chrdev(WATCHDOG_MAJOR,
   DEVICE_NAME, &watchdog_fops);
   if (ret < 0)
  printk(DEVICE_NAME " Can't initial the watchdog device\n");
```

```
return ret; -
return 0;
static void exit watchdog exit(void)
    int ret:
   ret=unregister_chr.tev(WATCHDOG_MAJOR, DEVICE_NAME);
   if(ret<0)
    {
       printk(DEVICE_NAME " Can't exit the watchdog device\n");
   return 0;
module init(watchdog_init);
module_exit(watchdog_exit);
MODULE_LICENSE("GPL");
模块编译并加载:
      编写 Makefile
   obj-m := watchdog.c
   KDIR := 内核源码目录
   PWD := $(shell pwd)
   all:
   $(MAKE) -C $(KDIR) SUBDIRS=$(PWD) modules
2)
      Make
3)
      insmod watchdog ko
    应用程序源码:
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <termios.h>
#include <errno.h>
#include <pthread.h>
void * feeddogthread() {
   int feeddogvalue;
   int returnval;
   feeddogvalue=65535;
   while(1) {
       //每隔5秒,将重载看门狗计数寄存器的值
```

```
printf("feed dog \n");
       returnval=write(watchdogtd, &feeddogvalue, sizeof(int));
       sleep(5); }
int main()
   pthread t watchdogThd;
   int watchdogfd;
   int returnval;
   char ch;
   // 打开看门狗设备
   if((watchdogfd=open("/dev/watchdog", O_RDWR|O_NONBLOCK))<0) {
   printf("cannot open the watchdog device\n");
   exit(0);
   // 创建喂狗线程
   returnval=pthread_create(&watchdogThd, NULL, feeddogthread, NULL);
   if(returnval<0)
   printf("cannot create feeddog thread\n");
   while(1){ .....}---
```

```
return ret; -
return 0;
}
static void __exit watchdog_exit(void)
    int ret;
   ret=unregister_chrdev(WATCHDOG_MAJOR, DEVICE_NAME);
    if(ret<0)
    {
       printk(DEVICE_NAME " Can't exit the watchdog device\n");
   return 0;
module init(watchdog init);
module_exit(watchdog_exit);
MODULE_LICENSE("GPL");
模块编译并加载:
     编写 Makefile
   obj-m := watchdog.c
   KDIR := 内核源码目录
   PWD := $(shell pwd)
   all:
   $(MAKE) -C $(KDIR) SUBDIRS=$(PWD) modules
2)
      Make
3)
      insmod watchdog ko
    应用程序源码:
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <termios.h>
#include <errno.h>
#include <pthread.h>
void * feeddogthread() {
   int feeddogvalue;
   int returnval;
   feeddogvalue=65535:
   while(1) {
       //每隔5秒,将重载看门狗计数寄存器的值
```

```
printf("feed dog \n");
       returnval=write(watchdogid, &feeddogvalue, sizeof(int));
       sleep(5); }
int main()
   pthread t watchdogThd;
   int watchdogfd;
   int returnval;
   char ch;
   // 打开看门狗设备
   if((watchdogfd=open("/dev/watchdog", O_RDWR|O_NONBLOCK))<0) {
   printf("cannot open the watchdog device\n");
   exit(0);
   // 创建喂狗线程
   returnval=pthread_create(&watchdogThd, NULL, feeddogthread, NULL);
   if(returnval<0)
   printf("cannot create feeddog thread\n");
   while(1){ ....}--
```

8... 要活施死 作弊

《嵌入式系统与开发》

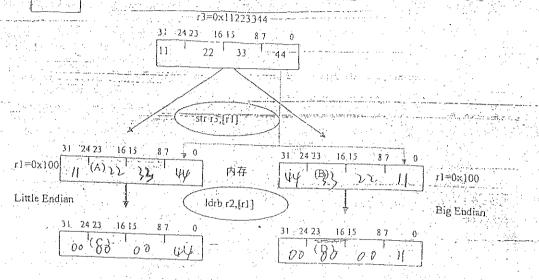
院(系)————————————————————————————————————
题号 — 三
得分
28 分 二、单项选择题(共 20 分,每题 2 分)
1. 下列哪一项不是ARM处理器的典型特点 C
A、体积小、功耗低、高性能、低成本 B、具有大量寄存器
是、采用 CISC 架构 D、采用 LOAD/STORE 指令完成内存和寄存器间数据的传统
2. ARM 处理器最主要的应用场合为. 人
A~无线通讯领域 B、图像处理领域 C、安全领域 D、存储设备领域
United Annual Carter Annual C
A S3C44B0X B S3C2440 C XSCALE255 D XSCALE270
#M776ML
存器中,但是并不要进行状态切换。 D. BX 指令 D. BX 指令
5. 下列那个选项不屑于ARM指令 <u>D</u> (47.46、JJ、 51
A, SWI V B. ADD V & WOV D. ENTRY
6. 下列那个选项不是 S3C2440 处理器内部集成的接口部件
A、看门狗 J B、RTC 实时时钟 J C、LCD 控制器 J D、网络控制器
7. 在.LINUX 系统中,要将 hello.c.文件编译成 hello.o.目标文件(注意
不是可执行文件),应该采用下列哪条命令来完成
A. gcc -o hello o hello c & gcc -c -o hello o hello c
C. gcc -Shello.c D. gcc -É hello.c
(株人式系統与开发) 试卷 第 1 页 共 4 页
アン・ストラ あたいたい しきい こうたい 本性 こうないさん かま きんしき アン・ディング よいしょ きんしょ よいしょ はんきょうかん

	8) 下列哪一个选项中的规则不是实目标生成规则
	4
	A. hello hello c
	gcc -o hello hello c gcc -c -o se se se co co co se se co co co co co co co co co co co co co
	C. clean: -D. hello-fl.o f2.o And 1/400
	rm -rf *.o
. 	$\mathcal{OCC} = A \cdot L \cdot 1 \cdot 1 \cdot A \cdot A \cdot A \cdot A \cdot A \cdot A \cdot A \cdot A$
	9. 下列哪个函数用于派生子进程,并且派生的子进程一定提出工公共工
* .	
	A. fork() Rbb g. vfork() 6. exec() B. system()
	10. 如果给它了一个没有呢
	10. 如果编写了一个设备驱动模块, 应该采用下列哪条命令将该驱动模块
· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	加莱艾 I HIUX 内核中
	insmod. B. rnmod C. Ismod D. locate
	- [[] [- 이번 - 1 이 - 이 - 이 - 이 - 이 - 이 - 이 - 이 - 이 -
	得分二、填空题(共20分,每空1分)
	1. ARM是 Advanced RISE Marking的英文缩写。
	2 嵌入式系统以一、19
	或颅, 适应应用系统对数
	A STATE OF THE STA
	来的专用计算机系统。
	3 在 ARM 存储系统中,支持的数据类型为 Nord (104) - 104和
	4. ARM 微处理器中址右 37 A 5 5 88 + 1444-
$\frac{1}{2}$	
7	22. A A A A A A A A A A A A A A A A A A
	5. 假设模块名为 test_char.o. 请问如果要将该模块加载到 Linux 内核中,使用
	(6) gcc/的整个编译过程分为 2mb/双 1/m以
	一人任工中一四次。即采有一个 C 源文件 (夕外中)
ta e la companya di salah sala	文/作名为 test , 写出相应的 gcc 编译品的可执行
	The state of the s
	- Ofle 特别如客在子dy file (-0 text)

1 (1) (1

三、简答题(共30分,每题10分)

1. ARM 存储体系支持大小端模式,根据下图回答问题。



(1) 简述大小端模式,并画图示意

(2) 在上图中,假设寄存器 i3 的值为 0x11223344。r1 寄存器的值为 0x100,使用命

str 13.[r1]后,内存 0x100 开始的字单元存放的内容为什么(根据大小端模式分别回 1.50 1122334

(3) 假设12 寄存器的值为 0x0, 在上图中使用 ldth /2.[r1]后, r2 的值分别为针 大站场

2. 假设 temp 目录下育三个 C 源码文件: main.c fl.c t2 c, 其内容分别如下。

//main.c //f1.c //f2.c void main() #include <stdio.h> #include <sidio.h> void printhelio1() void printhelio2() printfhello1(); printfhello2(); ripsintf("hello-l\n"); priatf("hello-2\n*");

《版八直》(版八直》(成卷

```
1. 强入所知mabfile
                                   12) Offerts = main. o f. o f. o
       文 淡X被 include的发他从boile
                                      hello: $ (Objects)
       子和知识对中的差
                                         gu - b hello & (object)
       3. 推导接近坡侧,并分析所有规则
                                       Mia: 0: maia: C
        5、为所有的目标这种创造水损支元额
                                         986 - Caman. c
       7、执行生教命全
        回答下列问题
        (1) - 简述 make 工具执行的流程
                                        - rm. hello & (objects)
        (2) 編写 Makefile 文件,要求
                                          r # include estatio. hs
          3) 首先将上述几个源码文件首先编译成目标文件
                                            extern void ABS (int +a)
                                            Mit sho (nita, mb)
          b) 然后将自标文件连接成可执行文件 hello
                                             I return a-b, y
          c) 执行 make clean 时能够将所有的目标文件和可执行文件删除。int num
         假设要编写两个整数相减函数和两个整数大小比较函数。并编写 main Printf (**Id\n**, riu
        () 函数,完成于列功能。在 main 函数中调用拍减函数,相减函数首先完 j
       成两个整数相减,如果结果为负数,再调用求绝对值函数,在求绝对值函 AREA SABS , CONE , DEA
      数中。特传进来的参数求绝对值并返回。要求 mand 函数和相减函数用 C 代 ABS
      码实现,求绝对值函数用 ARM 汇编代码实现。
            四、设计题(共30分,每题15分)
            1. 编写一字符设备驱动,要求以模块的形式加载,加载模块时打
            印字符串"ILOAD A CHAR DEVICE",超载模块时打印字符串"I
      UNLOAD A CHAR DEVICE"。编写 Makefile 并说明如何加载。
     2. 在嵌入式 S3C2440 处理器中,有看门狗模块,要求完成下列内容。
     (1) 在无 OS 支持情况下,要求编与接口代码。初始化看门狗,并打开看门狗;编写喂
     (2) 在 LDRUX 下,编写至门狗驱动代码,并编写应用程序,在应用程序中首先打开着
       打狗。然后创建于进程。于进程调用喂狗函数,父进程中则每隔 5 秒中输出下列
                           11 Makefile
 1 device cx/
                            CC = gcc-Wall-DMODULE-D_KERNEL_
Himlade < linkx/kernel.h>
                            devia o: dince: c
thinducle < 1 max/module. h>
                                    cc -c -0 device o device co
IP + Init_module ()
                            tristall trismed device o
 printle ("I LOAD A CHAR DEVICE \n').
                            Uninetall:
                                   rmmod device o
int deam mark ()
                  「形人《茶菜与开发》试验
         7 WHOM? A PULL DELLCE (n'),
```