

合肥工學大學

HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

20222175

<u> </u>
1. ARM 微处理器支持啊了几种 55件模式?各55件模式有什么特点。
被保护的系统资源是不能被访问的,应用程序也不能直接进行处理器
模式的切换。在此模式下,当需要进行处理模式切换对应用程序可以产生异
学处理, 在开带处理中进行 处理器模划的切换。
_3.1RQ(外部中断模式): 印迈用的中断处理。
4. SVC (管理模式): 煤作系统使用的保护模式,处理软件中断
本储品与存储品件
件协处理器的软件 份真。
7. SYS (新成模划): 运行具有特权的旅作系统任务。
2. PAD ARM 920T 纷处理器的存储块类型为极小质, 清佳出集虚拟地址到物
理地让的轻换过程

房: ARM920了物处理品首先使用虚拟地址的高位部分来访问一项负责,之后从一级 看表得到的基地址与虚拟地址中的下一部另结合,用来访问二级质差,在二级 质表中每个条目对应一个物理员面层批批,之后从二级质表得的的其批批与虚拟地 业的员内偏移地址相加得到建的物理地址。





合肥工學大学

HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

3. 简述 ARM的平常响应过程
答: 当年常发生时, 杀统 劫行完当前指定后, 需要保存处理影的当前状态,
做伤将跳在到相应的开常处理程序处场价。新常处理和库找价充成后.
松库应恢复所保存的构作现场,从而返回到发生开举对的了一条指层继续
为竹。

四. 焙: 粉竹充后有品中值的内部格的 9753 8436 1234 1010 ← SP
1r=8034 r7=ADBF r6=1234 r5=FF r4=/00
SP=10/0 法指住关视满臣减出栈操作.
五: 据表品 R D 中的牧服 存行考查利程模为另一种存行考查划。指生构作前 Ro中收据存储
方划为 RO=A.B.C.D:指B为YTERO中牧播存行语行划为: RO=A.B.CID
指及为价质RO中根据有价为方式为:RO=D.C.B.A.
1>写出ARM 汇编程序 2>解释为价值程.
F: MOV. RI.RO RI=ABCD ~
MOV R3, R0 3 格 RO M体格 R1. R2, R3,
MOV R3, R0) 00/10 10/10/10/10/10/10/10/10/10/10/10/10/10/1
- AND RI, RI, # OX FF000000 1/R=A,0,0.0
— AND R2, R2, # 0x 00F7 0000
AND R3, R3, # 0x0000FF00 //R3=0.0.C.0
AND Ro, Ro, # 0x 000000FF
LGR R, R, # 24 // R1: 0, 0, 0, A
LSR R2, R2, # 8, 1/ R1: 0,0,B, 0
111 02 0 # 0 11 0 0 0 0 11 1 + 121





合肥工堂大学

HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

LSL RO. RO. # 24 1/RO= D.O.O.O
ORR ROIFOIR3 1/ RO=D, C. O,O
ORR RO, RO, Rz 1/ RO = D, C, B, D
ORR RO, RO, R, 1/ RO = D.C.B.A.
解解: 首先将 Ro 的值分别 赋值给 Rs, R2, R1
主后将R2, R2, R1 与Ro中的多为0,0,0,A/0,0,B.D/00,C,0/WBD,0,0,
展后进行成煤作即可.
3.使用ARM 汇编完成下到 C的发组 赋值。
for (i=0; i<=10; i++) [a[i]=b[i]+c
要求18th ARA汇编的序,2解释批价过程 a: R, b: R2 C: R3.
MOV RO, # 0 1/204616;
100 P:
'CMP Ro,# 10 BCT end 1/ 岩 Ro> 10 则附端称环
LDR R4, TR2, Ro, LSL #2] 1/ 将 Ry 双系子 b Ei] 新 数据
ADD R4, R4, R3 1/ R4 = R4 + R3
STR R4, [R1, R0, L5L#2]// 将R4帕牧塘贩
ADD RO, RO, #1 // i=i+1 络a[i]
E Loop end





合肥工学大学

HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

和序的执行过程:
盖我对i进行现的面的0,2后比较i与10的大小判断仍然条件.
若 i>10则坦出循环, 到1000 F 降作.
当i=10时:将b[i]的协助裁训 Ry内在中,Ra=b[i]
利用ADD 指定将R4页对于 DIIT+C ,2后将 Re的数据任何 ai
最为对;进行选榜降作额后重数5个Loop
1. 试结合嵌入式 存储品系统的层次结构, 说明有储器的类型特点与用途.
<u> 8: 旅行者器可分为: 内部号存器: 用于在储收据,加速指令的执行过度</u>
<u> </u>
<u> </u>
主格行者器: 在行者将要放作的指定和数据
主在作者器2:在储固化的系统程序,这行初始化程序等
外部存储器: 存储者大量的数据.
2. 流分析使用NAND flash作为引导ROM对系统的启的层程。
宏: 构约部件 5
外帮RAM (SDRAM)
内部 RAM 4kB
MAND Flash
0 + 控制器 ———————————————————————————————————
当为0:0对层的为NADD Flash 主程序
24 ZH MANO PLACE IT BOOK LOADER DI HEAD PARA - TYSZIZYA.



合肥工學大学

HEFEI UNIVERSITY OF TECHNOLOGY

三层将 NADD Flash 中长据3 λ RAM中,该 RAM 称为 Stepping Stone, 见于 1岛时 RAM ,当 Boot Loader 被加载到 1岛时 RAM后,处理器开始初价 这内存中的 代码,之后将更强的 Boot Looder 加载到主内存中 邓(SDRAM) 最后进行 预价保作.

3. 清说明使用8位有储品芯片构成8、16和32位在储品系统时,在储品
芯片的地址传与纷处理器芯片地址总线的连接方法
a.8份: 有储品的8位长据序 DQ7~DQO 与 S 3C 2440的份8位长据总应 DATA7~D
标篇的地址绕··A,,Ao与S3(244o的地址总统 ADDRI,ADDRO相互.
好储备的允许输出信号noE端连接S3(2P4O的noE3)形,结号nWEEDNWESIN
1世俗号nc压连接S3C2440的na(Sn3)11.
o.16位:价8位有1消晶的8位数据该 Da.7~Dao 55≥c≥44n的份8位数据总定
NATA7へDATAO相连; 高8位存储器的8位收据度Da7~Dao 553C 24和的
高8位牧据总及DATA (S~DATA8相近. 两片存储器+\\\ A1, Ao \$53C
中ADDR2与ADDR,相连.两片礼产输出信息noEra对序noE,做8位有储
器线多WE 接nWBEO,高8位等待号nWE IBNWBEI31PP,两个月达给8样入n4Sn
.32位:148位 DO.7~DOO -> 芯片 DATA D~ DATA D
次的的 DOB ~DO.O 前月 DATAIS ~ DATA 8
次高8分DOT~DOO → 岗片DATAB3 ~ DATA16
高8位 DQ7~DQO — 满序 DATA 31~DATA 24
四片在门者的地址线分别与 ADDR3、ADDR2 与 ALIA。村胜.
为许翰出售Bno正→noE,将出售nc正→nacsn
in 热8位, 次份的, 次高级与商8位分别与nWBIO,nWBII, nWBI2,nWBI3相关

