- 一. 两种工作状态是 ARM 和 Thumb 状态。
- 二.7种运行模式。中断、快中断、复位中断、软中断异常、预取指令中止异常、数据中止异常、未定义指令异常。
- 三. (1) 并不是每条 ARM 指令都是单周期,特定指令的周期数可变。
- (2)内嵌的桶形移位器产生了更为复杂的指令,扩展了指令的功能,因此**改善了内核的性能**。
 - (3) 支持 16 位的 Thumb 指令集,提高了代码密度。
- (4) 支持**条件执行**: 每条指令都可以设置一个执行条件,只有条件满足时才执行。
- (5) **增强指令:**一些功能强大的数字信号处理指令被加入到 ARM 指令集中。
- 四. 取指: 指令从存储器中取出,放入指令流水线;

译码:指令译码;

执行:把一个操作数移位,产生 ALU 的结果。如果指令是 Load 或 Store,在 ALU 中计算存储器的地址;

缓存/数据:如果需要,则访问数据存储器;否则,ALU 的结果只是简单地缓冲一个时钟周期,以便使所有指令具有同样的流水线流程;

回写:将指令产生的结果写回到寄存器堆,包括任何从寄存器读

出的数据。

- 五. (1)在适当的 LR 中保存断点的地址。
- (2)把当前程序状态寄存器(CPSR)中的内容保存到模式私有寄存器 SPSR 中:
- (3)将寄存器 CPSR 中的 MODE 域设置为中断(异常)应进入的运行模式;
- (4)对 CPSR 的 I 位和 F 位进行相应的设置,以防止再次响应同一个中断请求。
- (5)强制 PC 从相关的异常向量处取指,即到中断向量表中获取中断向量,转向用户所编写的中断(异常)服务程序。
- 六. (1) 专门配置了较多的私有寄存器,从而可使中断服务程序有足够的寄存器来使用,不必与被中断服务程序使用同一组寄存器,这样就免去了因寄存器冲突而必需的保护及恢复现场工作。
- (2) ARM 把 FIQ 的中断向量放在了中断(异常)向量表末尾 0X0000001C 处,因此它后面没有其它中断向量,允许用户将中断服 务程序直接放在这里。

七. 1.B、D 2.A、B、C、D 3.B、C、D

 \mathcal{N} . \times \times \checkmark \checkmark \times

九. 1.A 2.C 3.B 4.C 5.B 6.C 7.C 8.B 9.D 10.D 11.D