

计算机系统能力培养大赛(龙芯杯)

决赛展示

NAIVEMIPS

大纲

- ▶ NaiveMIPS CPU 设计
- ▶ SoC 设计
- > 系统软件移植与开发

CPU CORE

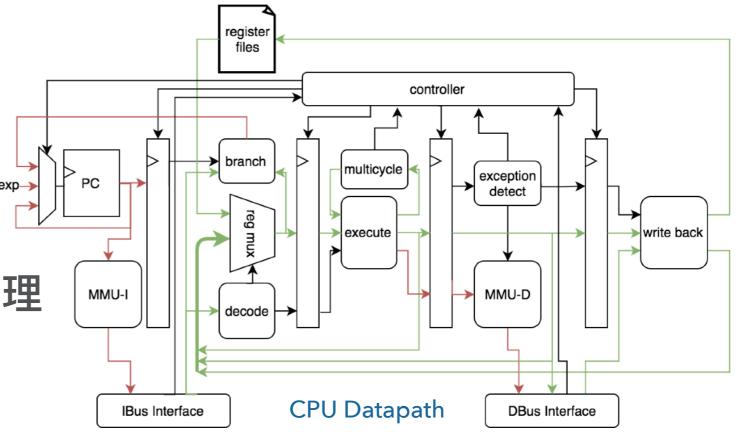
▶ 参考MIPS32r1规范设计

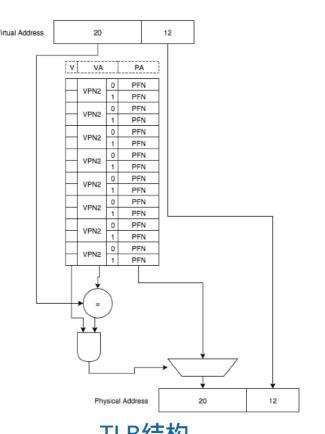
> 实现87条指令,10种异常处理

▶ 5级流水线,完整数据前递

绝大多数指令单周期执行

- ▶ DSP slice 实现单周期乘法,双周期乘加运行
- ▶ 支持16项TLB内存管理,及Cache管理接口
- 指令、数据总线接口单周期访问时无流水线暂停

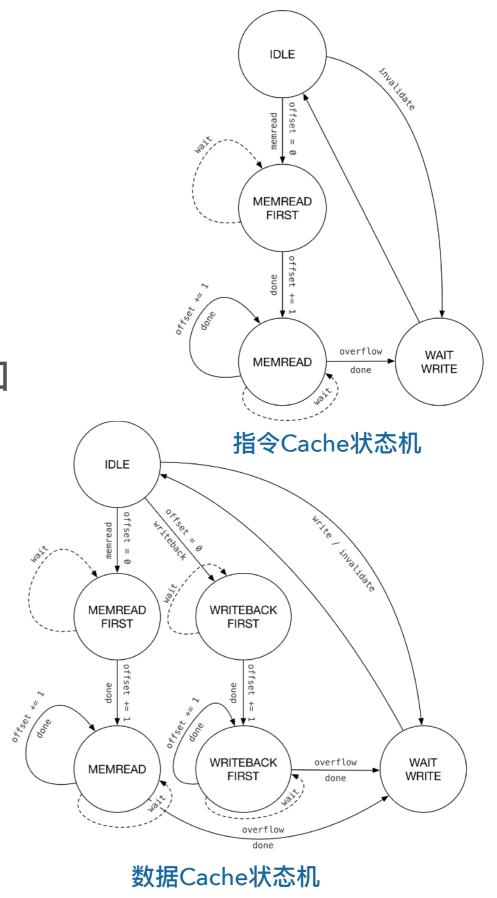




TLB结构

CACHE

- > 实现可配置容量的直接映射型L1 Cache
 - > 缓存策略为写回、按写分配
- ▶ Cache直连CPU,对外为AHB规范的总线接口
- ▶ Tag使用FPGA的LUT存储,数据用RAM存储
- ▶ 访问命中时单周期返回结果,CPU无等待
- ▶ 访问缺失时,暂停CPU,由状态机控制:
 - ▶ Cache Line 为脏则写回内存
 - ▶ 从内存加载数据至Cache Line



CACHE参数确定

- > 考察不同Cache配置的系统性能和面积
- > 综合考虑后选择
 - ▶ 16K DCache
 - 8K ICache

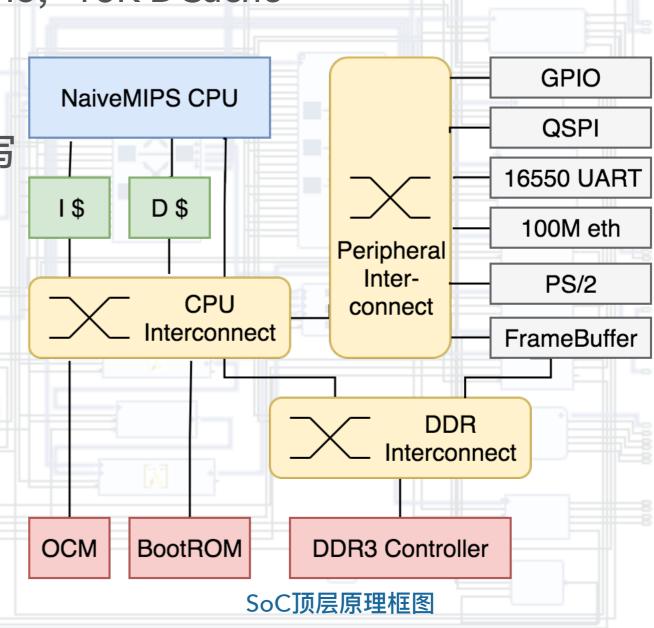
D\$ I\$	4K	8K	16K
4K	perf=0.54 area=38/25/9	-	-
8K	perf=2.11 area=42/34/9	perf=2.58 area=46/43/9	-
16K	perf=2.30 area=54/38/10	perf=2.82 area=58/47/10	perf=2.82 area=62/47/31
32K	-	布线失败	布线失败

• perf: 性能测试程序周期数比值

area: LUT/LUTRAM/BRAM %

SOC主要特点

- NaiveMIPS CPU @ 50MHz, 8K ICache, 16K DCache
- ▶ 存储器: DDR3、BootROM、OCM
- ▶ FPGA配置Flash读取,QSPI Flash读写
- 16550兼容串口控制器
- ▶ 100M 以太网
- ▶ GPIO支持,LED及开关
- PS/2键盘支持
- ▶ LCD、VGA图像输出



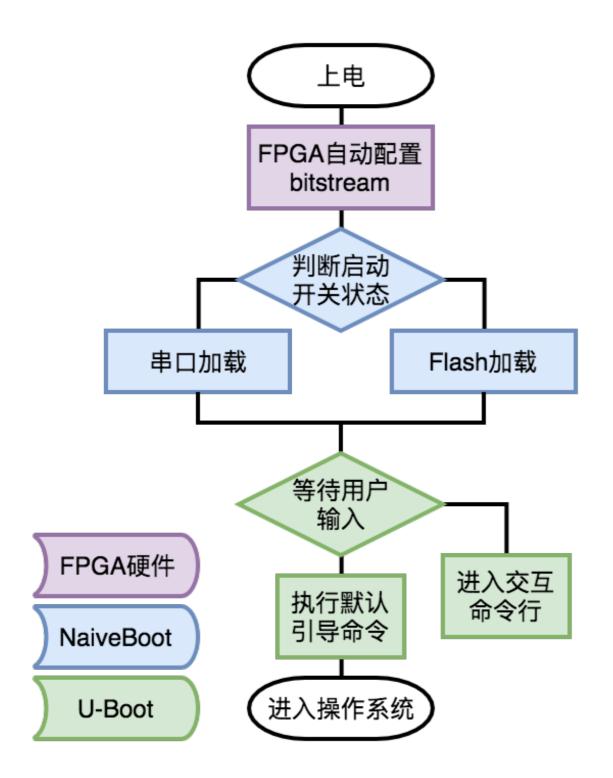
外设控制器

▶ SoC上自行开发或移植的外设控制器

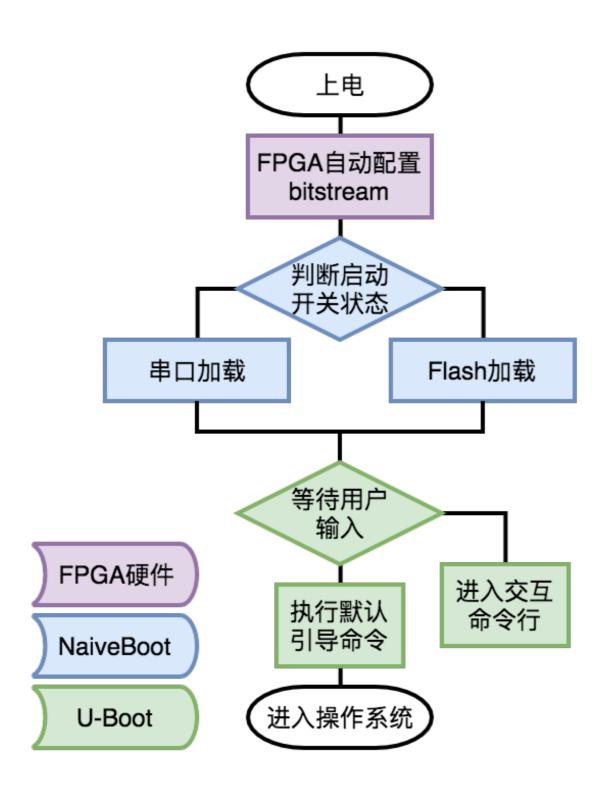
LCD接口	按照液晶屏异步接口时序,设计状态机,使得液晶屏控制寄存器可以挂载到外设总线上,从而支持软件访问液晶屏。
GPIO控制器	按照性能测试程序要求设计I/O控制寄存器,支持LED控制和 开关状态的读取。
PS/2控制器	移植至Altera大学计划例程,将原有的Avalon总线接口修改 为AMBA总线接口,从而连接至外设总线。
图形加速器	使用Xilinx的 DMA IP,配合自己开发的AXIS过滤器,实现 2D图形拷贝和填充加速。

其余外设使用Xilinx标准IP

引导程序

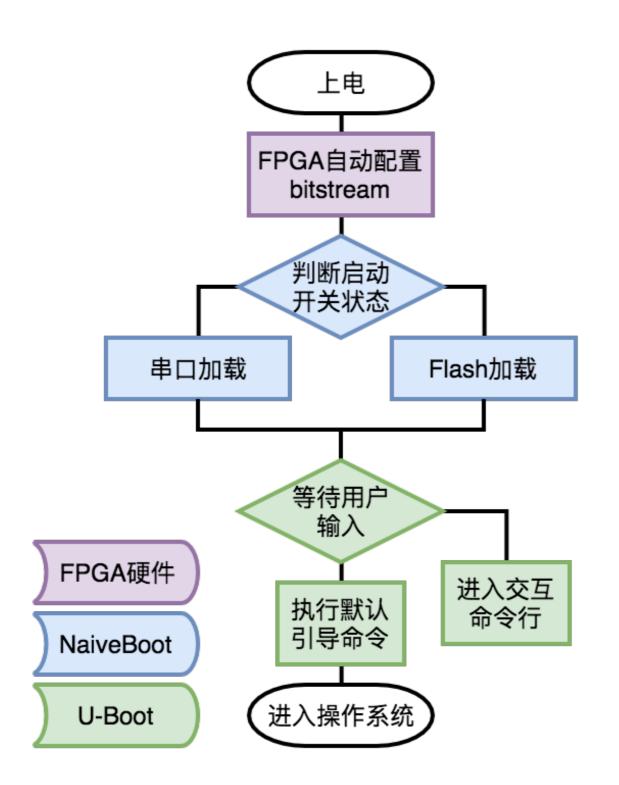


引导程序



- ▶ SoC采用两级引导程序
- ▶ 一级引导: NaiveBootloader (小而精)
 - ▶ 使用汇编语言开发,体积较小
 - ▶ 固化在BootROM中,随硬件逻辑加载
 - ▶ 支持串口加载、Flash加载

引导程序



- ▶ SoC采用两级引导程序
- ▶ 一级引导: NaiveBootloader (小而精)
 - ▶ 使用汇编语言开发,体积较小
 - ▶ 固化在BootROM中,随硬件逻辑加载
 - ▶ 支持串口加载、Flash加载
- ▶ 二级引导: U-Boot (功能强大)
 - ▶ 针对NaiveMIPS架构自行移植
 - ▶ 存储在Flash中,由一级引导加载
 - ▶ 支持网络加载、Flash加载、命令交互

- ▶ uCore操作系统支持
 - ▶ 根据Xilinx串口文档修改串口驱动支持
 - 入口点后移64字节,添加U-Boot镜像描述头
 - ▶ 编写LCD测试程序

- ▶ uCore操作系统支持
 - ▶ 根据Xilinx串口文档修改串口驱动支持
 - 入口点后移64字节,添加U-Boot镜像描述头
 - ▶ 编写LCD测试程序
- ▶ uCore功能有限,如何将充分地展现硬件特性?

- ▶ uCore操作系统支持
 - ▶ 根据Xilinx串口文档修改串口驱动支持
 - 入口点后移64字节,添加U-Boot镜像描述头
 - ▶ 编写LCD测试程序
- ▶ uCore功能有限,如何将充分地展现硬件特性?
- ▶ 移植Linux!

- > 以4.6主线版本为基础,编译最简配置的MIPS Linux内核,分析其对硬件的依赖
 - ▶ 静态: 反编译得到所有用到的指令和CP0寄存器
 - ▶ 动态: 用修改的QEMU虚拟机运行内核,得出异常、TLB信息

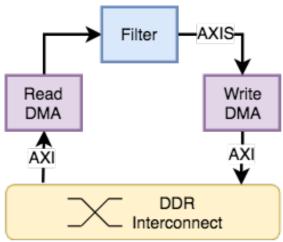
- > 以4.6主线版本为基础,编译最简配置的MIPS Linux内核,分析其对硬件的依赖
 - ▶ 静态: 反编译得到所有用到的指令和CP0寄存器
 - ▶ 动态:用修改的QEMU虚拟机运行内核,得出异常、TLB信息
- ▶ 增强硬件、裁剪内核,并同时修改QEMU进行验证

- > 以4.6主线版本为基础,编译最简配置的MIPS Linux内核,分析其对硬件的依赖
 - ▶ 静态: 反编译得到所有用到的指令和CP0寄存器
 - ▶ 动态:用修改的QEMU虚拟机运行内核,得出异常、TLB信息
- ▶ 增强硬件、裁剪内核,并同时修改QEMU进行验证
- ▶ 编写dts设备树文件,移植和编写部分设备驱动

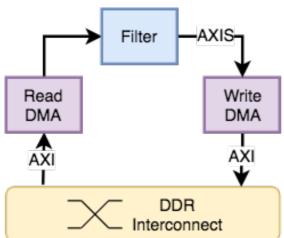
- > 以4.6主线版本为基础,编译最简配置的MIPS Linux内核,分析其对硬件 的依赖
 - ▶ 静态: 反编译得到所有用到的指令和CP0寄存器
 - ▶ 动态:用修改的QEMU虚拟机运行内核,得出异常、TLB信息
- ▶ 增强硬件、裁剪内核,并同时修改QEMU进行验证
- ▶ 编写dts设备树文件,移植和编写部分设备驱动
- ▶ 调试,调试,再调试!
 - ▶ 在空泡上触发的中断,重复的外设读写,被中断打断的Cache加载...

▶ 启用FrameBuffer图形设备 后,发现运行效率极低

- ▶ 启用FrameBuffer图形设备 后,发现运行效率极低
- > 分析发现大量内存拷贝、填充, 可以使用DMA硬件加速实现



- ▶ 启用FrameBuffer图形设备 后,发现运行效率极低
- 分析发现大量内存拷贝、填充, 可以使用DMA硬件加速实现
- ▶ 基于Xilinx DMA IP和自己开 发的AXIS过滤模块实现加速



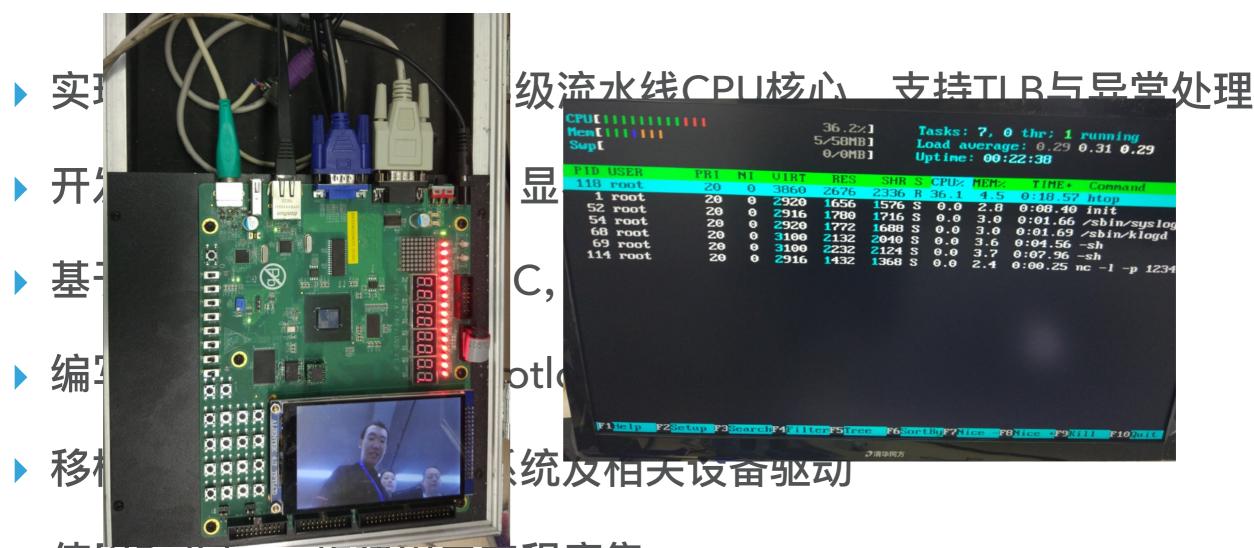
```
() 0.000001 binix dersion (Change Lange Lange Lange (Lange Lange L
```

- > 启用FrameBuffer图形设备 后,发现运行效率极低
- > 分析发现大量内存拷贝、填充, 可以使用DMA硬件加速实现
- ▶ 基于Xilinx DMA IP和自己开 发的AXIS过滤模块实现加速
- ▶ 编写驱动替代软件实现的 cfb_fillrect、cfb_copyarea

总结

- > 实现了MIPS32指令集的5级流水线CPU核心,支持TLB与异常处理
- ▶ 开发了配套的L1 Cache,显著提升系统性能
- ▶ 基于CPU和Cache搭建SoC,支持板上大部分外围设备
- ▶ 编写一级引导器NaiveBootloader,移植二级引导器U-Boot
- ▶ 移植uCore和Linux操作系统及相关设备驱动
- ▶ 使用Buildroot构建用户态程序集
- > 综合计算机系统各学科知识,打造一个功能相对完整的计算机系统

总结



使用Buildroot构建用尸态程序集

> 综合计算机系统各学科知识,打造一个功能相对完整的计算机系统



谢谢!