第一章

1.6 性能

- 性能 = 1 / 执行时间;
- 性能的度量: 时间;
- CPU时间 = 用户CPU时间 + 系统CPU时间;
- 阿姆达尔定律:提升后性能 = 受影响时间 / 影响因素 + 不受影响时间;

第二章

- 设计原则1: 简单来自于规整;
- 设计原则2: 更少则更快;
- 设计原则3: 优秀的设计需要折中;
- 指令格式:
 - funct7 rs2 rs1 funct3 rd opcode (r-type)
 - o imm rs1 funct3 rd opcode (i-type)
 - o imm7 rs2 rs1 funct3 imm5 opcode (s-type)
 - o 000000 imm6 rs1 funct3 rd opcode (srli)

0

- slli sll 立即数左移;
- xori 按位异或;
- jalr rd, rs1, offset: x[rd] = pc + 4; pc = (x[rs1] + sext(offset)) & ~1;
- jalr 12位, jal 20位没bit0,
- Ib sb字节加载
- Ih sh半字加载
- lw sw字加载
- lui 左移12位加入
- beq 12位
- 编译器:将C语言转化为汇编
- 汇编器:将汇编转化为机器语言模块(处理伪指令)
- 连接器:将各个独立模块合并,解析未定义标签生成可执行文件
- 加载器:将目标程序放到内存中已准备执行

第三章

• 浮点偏移: 127、1023

第四章

- 单周期缺陷:
 - 。 指令数据存储器必须分开;
 - 。 所有操作必须在一个时钟周期内完成;
 - 。 电路频率受延时最大的指令限制,使用DRAM时限制极大
- ID计算beq目标地址,EX分支完成,访存地址计算,MEMIw读 store,WBIw写
- 流水线特点:
 - 。 没有缩短单个任务时间;
 - 。 提高整体吞吐率;
- 分支预测移动至ID
- 异常时
 - 。 保存发生PC值;
 - 。 保存错误原因;
 - 。跳转到异常处理函数。
- 非精确异常: 阻塞流水线, 保存状态;

• 依赖性限制了并行性的挖掘,复杂性导致功耗墙。

第五章

- 时间局部性:某个数据项被访问,将来可能再次被访问;
- 空间局部性: 某个数据项被访问, 相邻数据项可能很快也将被访问。
- 旋转延迟: 转半圈的时间;
- 增大块大小可以减少失效率;
- 对于固定的cache,增加大小导致块数量减少,导致更多竞争,增加失效率;
- 块越大, 失效造成的延时越大;
- 可用性 = 平均失效时间 / (平均失效时间 + 平均维修时间)
- 强制失效:没有在cache中出现过的块进行第一次访问产生的失效;
- 容量失效: 不可能容纳所有请求而导致的失效
- 冲突失效: 组相联和直接映射竞争同一组, 全相联中不存在
- 增加cache容量, 降低失效率, 可能演唱访问时间;
- 增加相连度,减少冲突失效,降低失效率,可能延长访问时间;
- 增加块容量, 降低失效率, 增大失效损失, 还可能增大失效率;

第六章

- 异常由内部引起, 中断由外部引起;
- 中断源提出请求:请求标记INTR;
- 中断优先级: 软硬件实现;
- CPU相应
 - 。相应条件: EINT = 1, 允许中断触发器;
 - 。 乡音时间: 指令执行周期结束, CPU发查询信号; 外部中断异步, 内部中断同步(马上相应);
 - 。中断银指令:包含程序断点(PC和PSW),寻找服务程序入口地址,硬件关中断(EINT=0,INT=1),转ISR;
- 恢复;
- 寻找入口地址:
 - 。 硬件向量法;
 - 。 软件查询发;
- 多重中断: 中断屏蔽技术, 提前设置开中断 (中断服务开始之后) ;
- RISCV处理方式:
 - 。 处理程序地址由中断原因决定;
 - 。 向量表及地址寄存器加上异常向量地址;
 - 。处理中断或者跳到实际处理程序。
- 非精确异常: 允许已经进入流水线中的指令执行完再去执行中断处理;
- 精确异常: 完整保存当前状态;
- 查询法 向量法
- ISR: 入口地址
- 断点, 现场

第八章

- 总线: 构成计算机系统二点互联结构, 连接系统中多个部件的信息传输线;
- 宽度:数据总线位数;
- 贷款: 每秒传输字节数;
- 单总线: 要求其上部件必须高速运行完成操作;
- 多总线: 将IO与主存分离;
- 现行总线结构:
 - 。 数据传送总线;
 - 。 仲裁总线;
 - 集中式仲裁:链式查询,计数定时,独立请求;
 - 分布式仲裁: 自举分布式仲裁, 冲突检测, 并行竞争;
 - 。 中断和同步总线;
 - 。 公用线;

- 广播: 一个主设备对多个从设备的写操作;
- 广集: 多个从设备对一个主设备的读操作。
- 总线周期:
 - 。 申请分配;
 - 。 寻址阶段;
 - 。 传送阶段;
 - 。结束阶段。
- 总线通信:
 - 。 同步通信: 用于总线长度较短, 各部件存取时间一致;
 - 。 异步通信: ;
 - 。 半同步通信: 工作速度差异较大;
 - 。 分离式通信: 大型计算机系统。
- IO编址方式:
 - 。 独立编址: 不占用主存, 需专用指令;
 - 。 统一编址:减少主存容量,无需专用指令;
- IO接口:可以是两种硬设备之间的连接电路,也可以是两个软件之间的共同逻辑边界;也叫适配器;
- 信息交换方式:
 - 。 程序查询方式;
 - 。 程序中断方式;
 - 。 DMA方式;
 - 数据不经过给CPU,直接与主存交换;
 - 周期挪用: DMA优先于CPU, 适合IO读写周期大于主存周期的情况;
 - 交替访问;
 - 。 通道方式;
- 中断 DMA
- 程序 硬件
- 指令执行结束 存取周期结束
- 能不能
- 传送数据 溢出、后处理
- 低高