#### 计算机体系结构--

# 指令系统的设计

zhaofangbupt@163.com



#### 主要内容

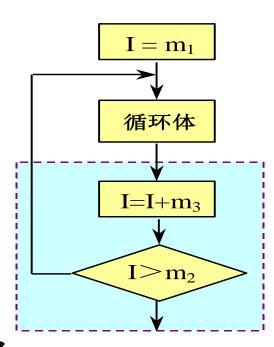
- 1. 指令系统结构的分类
- 2.操作数的类型和数据表示
- → 3.寻址方式
- 4. 指令系统的设计和优化
- → 5. 指令系统的发展和改进
- ▲ 6. MIPS/DLX指令系统结构

#### 指令系统的改进方向

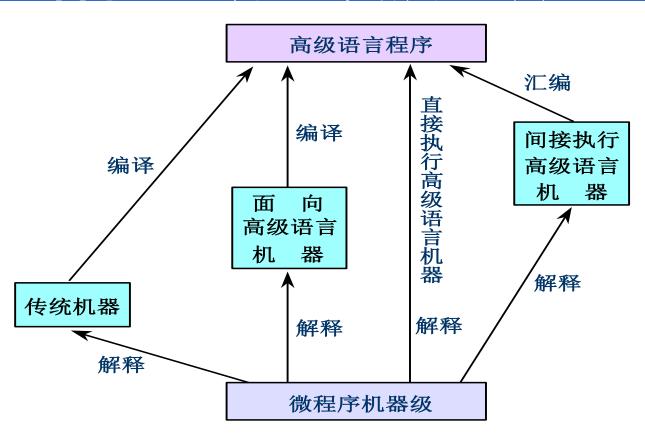
- □指令系统的优化设计有两个截然相反的方向:
  - ▶复杂指令系统计算机CISC
    - 增强指令功能,设置功能复杂的指令
    - 面向目标代码、面向高级语言、面向操作系统
    - 用一条指令代替一串指令
      - 传统主流: IBM370、VAX、微机IntelX86、AMD
  - ▶精简指令系统计算机RISC
    - 简化指令功能, 只保留功能简单的指令
    - 较复杂的功能用子程序来实现
      - 服务器主流: SUN SPARC、IBM PowerPC

- □CISC结构追求的目标
  - →强化指令功能,减少程序的指令条数,以达到提高性能的目的
- □增强指令功能主要是从以下几个方面着手:
  - ▶面向目标程序增强指令功能
  - ▶增强运算型指令的功能
  - ▶增强数据传送指令的功能
  - ▶增强程序控制指令的功能
  - 产丰富的程序控制指令为编程提供了多种选择

- □举例:循环程序
  - >循环控制部分:
    - 一条加法指令
    - 一条比较指令
    - 一条分支指令
    - 设置循环控制指令
- □增加了硬件的成本和复杂度
- □仅用于频繁使用的子程序或指令串



- □面向高级语言的优化实现来改进指令系统
  - ▶目标
    - 缩小高级语言与机器语言的语义差距
  - 》高级语言与一般的机器语言的语义差距非常大,为高级语言程序的编译带来了一些问题
    - 编译器本身比较复杂
    - 编译生成的目标代码比较难以达到很好的优化



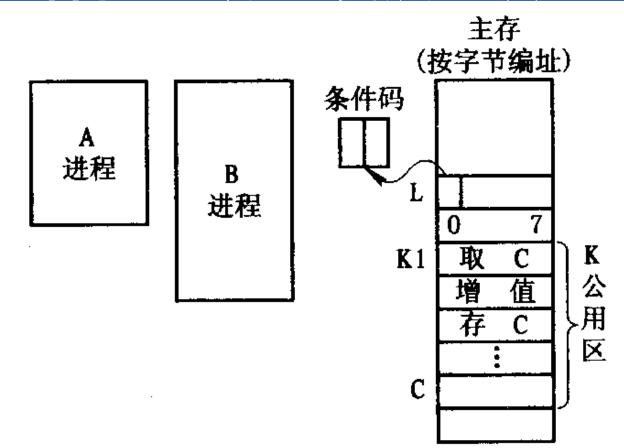
- □具体优化的方法: 统计指令和指令串的使用频度
  - ▶静态使用频度:侧重减少占用空间
    - 哈夫曼方法
  - > 动态使用频度:侧重减少运行时间
    - 减少访存
  - >高频指令:增强功能,加快执行,缩短长度
  - >高频指令串:增加新指令,软件向后兼容
  - >低频指令:取消或合并到其他指令中

- □增强对高级语言和编译器的支持
  - 》增强高级语言中使用频度高、执行时间长的语句,应 增强有关指令的功能,加快这些指令的执行速度
    - 一元赋值语句在高级语言程序中所占的比例最大
    - 条件转移和无条件转移语句所占的比例也比较高
  - ▶增加专门的指令,可以达到减少目标程序的执行时间和减少目标程序长度的目的
  - ▶增强系统结构的规整性,减少系统结构中的各种例外情况

- □面向高级语言的计算机
  - > 间接执行高级语言机器
    - 高级语言成为机器的汇编语言,高级语言和机器语言是一一对应的
    - 用汇编方法把高级语言源程序翻译成机器语言程序
  - > 直接执行高级语言的机器
    - 直接把高级语言作为机器语言,直接由固件/硬件对高级语言源程序的语句逐条进行解释执行
    - 这时既不用编译, 也不用汇编

- □面向操作系统的优化实现改进指令系统
  - ▶操作系统和计算机系统结构是紧密联系的,操作系统的实现在很大程度上取决于系统结构的支持
  - >指令系统对操作系统的支持主要有:
    - 处理机工作状态和访问方式的切换
    - 进程的管理和切换
    - 存储管理和信息保护
    - 进程的同步与互斥, 信号灯的管理等
  - >操作系统指令属于特权指令,一般用户程序不能使用

- □核心:缩短0S与系统结构语义差距,减少0S辅助操作时间,节省0S占用空间
  - ▶ 思路1: 统计0S常用指令和指令串的使用频度,进行分析改进
    - 效果有限
  - ▶ 思路2: 增设专用于支持0S的新指令
    - 进程使用公用区:测试与设置指令
    - 多进程防止死锁: 比较与交换指令



- ▶ 思路3: 硬件、固件实现0S的某些功能--使用频繁、影响速度
  - 为进程切换设置相关指令
    - 保存进程关联信息、恢复进程关联信息
  - 堆栈机HP-300设置PCAL、EXIT指令
    - 支持程序嵌套与递归调用
- ▶ 思路4: 发展由专门的处理机完成0S功能的分布式系统 结构

#### 从CISC到RISC

- □CISC指令集结构存在的问题
  - ▶各种指令的使用频度相差悬殊
    - ·据统计:只有20%的指令使用频度比较高,占运行时间的80%,而其余80%的指令只在20%的运行时间内才会用到
    - 使用频度高的指令也是最简单的指令

## 从CISC到RISC

执行频度排序	80x86指令 指令执行频度(占执行指令总数的 分比)		
1	load 22%		
2	条件分支 20%		
3	比较 16%		
4	store	12%	
5	加	8%	
6	与	6%	
7	减	5%	
8	寄存器-寄存器间数据移动	4%	
9	调用子程序	1%	
10	返回	1%	
合 计		95%	

#### 从CISC到RISC

- ▶指令集庞大,指令条数很多,许多指令的功能又很复杂,使得控制器硬件非常复杂
- >导致的问题:
  - · 占用了大量芯片面积,给VLSI设计造成很大的困难
  - 增加了研制时间和成本, 容易造成设计错误
  - · 许多指令由于操作繁杂,CPI值比较大,执行速度慢
  - 由于指令功能复杂,规整性不好,不利于采用流水 技术来提高性能

- □设计RISC机器遵循的原则
  - ▶指令条数少而简单
    - 只选取使用频度很高的指令,在此基础上补充一些 最有用的指令
  - >采用简单而又统一的指令格式,并减少寻址方式
    - 指令字长都为32位或64位
  - > 指令的执行在单个机器周期内完成
    - 采用流水线机制

- ▶ 只有 load和store指令才能访问存储器, 其他指令的操作都是在寄存器之间进行
  - 即采用 load-store结构
- > 大多数指令都采用硬连逻辑来实现
- →强调优化编译器的作用,为高级语言程序生成优化的 代码
- > 充分利用流水技术来提高性能

- □早期的RISC微处理器
  - ▶1981年, Patterson等人的32位微处理器RISC I:
    - ·31条指令,指令字长都是32位,78个通用寄存器,时钟频率为8 MHz
    - ·控制部分所占的芯片面积只有约6%。商品化微处理器MC68000和Z8000分别为50%和53%
    - RISC I性能比MC68000和Z8000快3~4倍
  - > 1983年的RISCⅡ
  - ▶1981年,Stanford大学Hennessy等人的MIPS
  - > IBM約801

- □RISC为了使流水线高效率执行,应具有以下特征:
  - >简单而统一的指令格式, 加快指令译码
  - > 大部分指令在单周期完成
  - ▶ 只有LOAD/STORE指令能够访问主存
  - ▶简单的寻址方式
  - > 采用延迟转移技术
  - > LOAD延迟技术

#### □减少CPI是RISC思想的精华

>程序执行时间的计算公式:

$$P = I \cdot CPI \cdot T$$

类型	指令条数IC	指令平均周期数CPI	时钟周期
CISC	1	$2^{\sim}15$	33~5ns
RISC	1.3~1.4	1.1~1.4	10~2ns

▶RISC速度要比CISC快3倍,关键是RISC的CPI减小了

#### CISC和RISC发展的融合

- □RISC的出现是计算机系统结构发展最重要的变革 之一
  - ▶ CISC通过吸收RISC设计思想提高了传统机器的性能
  - >RISC指令系统也开始采用一些复杂而必要的指令,使 RISC计算机结构也日益复杂
- □发展趋势来看,RISC与CISC的优势互补和技术交融将会持续下去

#### 内容小结

- □指令系统的发展和改进
  - ▶沿着CISC方向发展和改进
    - 面向目标程序增强指令功能
    - 面向高级语言的优化
    - 面向0S的优化实现
  - ▶ 从CISC到RISC的演变
    - · CISC指令系统结构存在的问题
  - ▶沿着RISC方向发展和改进
  - >发展趋势, RISC与CISC的优势互补和技术交融

#### 内容小结

- □知识要点
  - > CISC
  - > RISC

#### 练习题

- □1. 简述CISC指令集结构功能设计的主要目标。从 当前的计算机技术观点来看,CISC指令集结构的 计算机有什么缺点?
- □2. 简述RISC指令集结构的设计原则?
- □3. 根据CPU性能公式简述RISC指令集结构计算机和CISC指令集结构计算机的性能特点。

# Thank You !

zhaofangbupt@163.com

