# 第四章 处理器体系结构--速记清单

# 4-1 节一指令集体系结构

- 1. 程序寄存器: 15 个寄存器 (除了 %r15),每个 64 位。其中特别注意,0xF 代表无寄存器。对于仅使用一个寄存器的指令,简单有效的处理方法是用特定编码0xFF表示操作数不是寄存器。
- 2. Y86-64 指令集的指令长度: 1 到 10 个字节。
- 3. halt、exit和 break的区别。

halt: 退出程序。

exit: 退出过程、函数。如果在主程序,则效果和 halt 一样。

break: 跳出循环。

# 4-2 节一逻辑设计

- 1. 组合逻辑和时序逻辑的区别。
- (1)组合逻辑一输出仅取决于当前的输入。
- (2)时序逻辑一输出与当前和之前的输入有关(在时钟上升沿来临时才更新输出)。
- 2. 寄存器文件。

写:只在时钟上升沿更新。(时序逻辑)

读: 类似组合逻辑, 根据输入地址产生输出数据(但也有延迟)。

# 4-3 节一顺序执行的处理器

- 1. 顺序执行分成6个阶段。
- (1)取指:
  - ①从指令存储器读取指令
  - ②ValC=ISA 的 V/D/Dest
  - ③ValP=PC+指令长度
- (2)译码: 读程序寄存器 rA rB %rsp
- (3)执行: 计算数值或地址 valE CC
- (4) 访存: 读或写数据 valM
- (5) 写回: 写程序寄存器 valE valM (6) 更新 PC: 更新程序计数器 PC
- 2. 指令的格式,如图 3-1 所示。

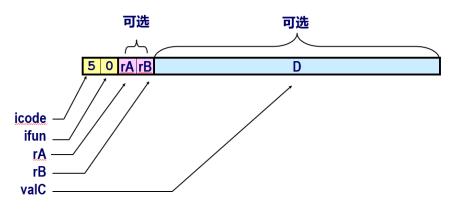


图 3-1 指令的通用格式

icode:ifun (第一字节固定不变)

可选的寄存器字节 rA:rB 可选的常数字 valC

#### 3. 计算的数值

#### (1)取指

icode 指令码

ifun 功能码

rA 指令中的寄存器 A

rB 指令中的寄存器 B

valC 指令中的常数

valP 增加后的 PC

#### (2)译码

srcA 寄存器 ID A

srcB 寄存器 ID B

valA 寄存器值 A

valB 寄存器值 B

dstE 写入 valE 的寄存器

dstM 写入 valM 的寄存器

#### (3)执行

valE ALU 运算结果

Cnd 分支或转移标识

#### (4)访存

valM 内存中的数值

#### (5)写回

写回阶段更新寄存器, 无计算。

#### (6) 更新 PC

PC

4. 通用的 Y86-64 的微指令。所有指令遵循同样的一般格式,区别在于每一步计算的不同。具体每条指令的计算过程,见附表"Y86-64 微指令. x1sx"。

# 4-4 节 流水线的实现基础

- 1. 流水线分为 5 个阶段。(注意把顺序执行的修改 PC 阶段,添加到了取指阶段里)
- (1)取指:
  - ①选择当前 PC
  - ②读取指令
  - ③计算 PC 的值
- (2)译码:读取程序寄存器
- (3) 执行: 操作 ALU
- (4) 访存: 读或写存储器 (5) 写回: 更新寄存器文件
- 2. 参照 Y86-64 流水线 CPU 的实现,说明流水线如何工作。
- 答:流水线化的系统,待执行的任务被划分成若干个独立的阶段,将处理器的硬件 也组织成若干个单元,让各个独立的任务阶段在不同的硬件单元上一次执行,从而使多个任务并行操作。

结合案例:如 Y86-64 将指令执行分为取指、译码、执行、访存、 写回 5 个阶段,通过在每个阶段插入流水线寄存器,利用时钟信号控制流水线 的时序和操作,理想情况下可实现 5 条指令的同时运行。

# 4-5 节 流水线实现高级技术

- 1. Y86-64 流水线 CPU 中的冒险的种类与处理方法。
- 答: (1)数据冒险: 指令使用寄存器 R 为目的,瞬时之后使用 R 寄存器为源。 处理方法有:
- ①暂停:通过在执行阶段插入气泡(bubble/nop),使得当前指令执行暂停在译码阶段;
  - ②数据转发:增加 valM/valE 的旁路路径,直接送到译码阶段;
- (2) 加载使用冒险:指令暂停在取指和译码阶段,在执行阶段插入气泡 (bubble/nop)
- (3)控制冒险:分支预测错误:在条件为真的地址 target 处的两条指令分别插入 1 个 bubble。ret:在 ret 后插入 3 个 bubble。

# 4-6 节 处理器的性能

CPI: Cycle Per Instruction.

- 1. CPI 的计算:
  - C: 时钟周期
  - I: 执行完成的指令数
  - B: 插入的气泡个数 (C = I + B)

CPI = C/I = (I+B)/I = 1.0 + B/I

其中针对我们前面设计的流水线,平均插入的气泡个数计算如图 6-1 所示:

B/I = LP + MP + RP	T : 17/1
■ LP:由加载/使用冒险停顿产生的处罚	Typical Values
■ 加载指令的比例	0.25
<ul><li>加载指令需要停顿的比例</li></ul>	0.20
<ul><li>每次插入气泡的数量</li></ul>	1
$\Rightarrow$ LP = 0.25 * 0.20 * 1 = 0.05	
■ MP:由错误的分支预测产生的处罚	
■ 条件转移指令的比例	0.20
<ul><li>条件转移预测错误的比例</li></ul>	0.40
<ul><li>每次插入气泡的数量</li></ul>	2
$\Rightarrow$ MP = 0.20 * 0.40 * 2 = 0.16	
■ RP: 由ret指令产生的处罚	
■ 返回指令站的比例	0.02
<ul><li>每次插入的气泡数量</li></ul>	3
$\Rightarrow$ RP = 0.02 * 3 = 0.06	

图 6-1 平均插入气泡个数的计算

因此我们设计的流水线处罚造成的影响(三种处罚的总和)为:

$$0.05 + 0.16 + 0.06 = 0.27$$

→CPI = 1.27

2. 补充: 超标量: CPI > 1。

HIT(SZ) xiawon 课题组