本节主题

数据通路的建立

北京大学。嘉潔

计算机组成

制作人:临檢統





建立数据通路的方法

№ 基本原则

。根据指令需求,连接组件,建立数据通路

❷ 指令的需求

- 。所有指令的共同需求
- 。不同指令的不同需求

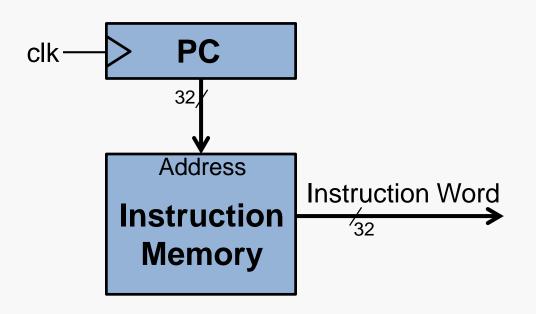
建立数据通路的方法

- № 基本原则
 - 。根据指令需求,连接组件,建立数据通路

- № 指令的需求
 - 。 所有指令的共同需求
 - 。不同指令的不同需求

❷ 取指令

- 。程序计数器(PC)的内容是指 令的地址
- 。用PC的内容作为地址,访问指 令存储器获得指令编码

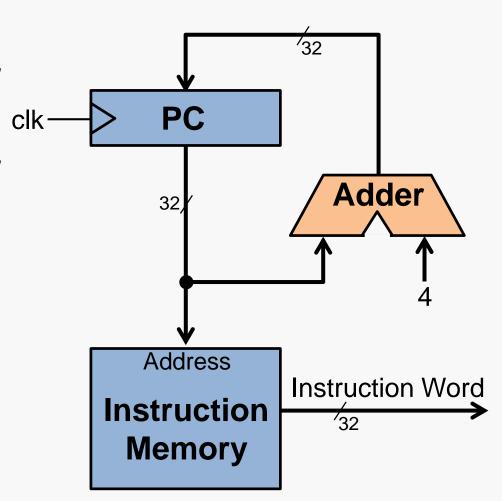


❷ 取指令

- 。程序计数器(PC)的内容是指 令的地址
- 。用PC的内容作为地址,访问指 令存储器获得指令编码

● 更新程序计数器(PC)

- 。顺序执行时
 - PC ← PC + 4
- 。发生分支时
 - PC ← 分支目标的地址

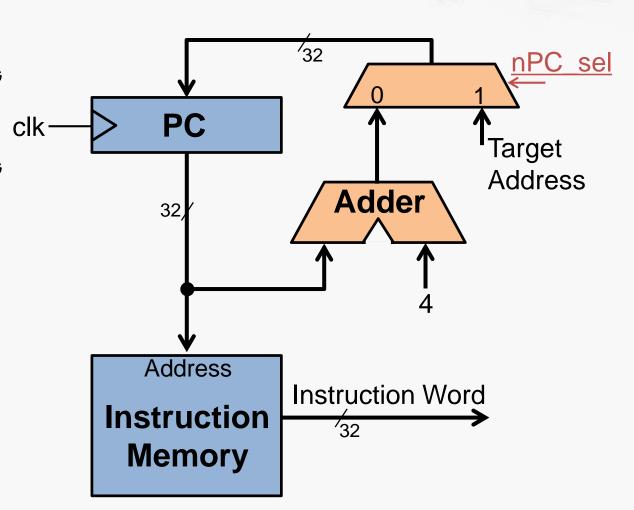


❷ 取指令

- 。程序计数器(PC)的内容是指 令的地址
- 。用PC的内容作为地址,访问指 令存储器获得指令编码

● 更新程序计数器(PC)

- 。顺序执行时
 - PC ← PC + 4
- 。发生分支时
 - PC ← 分支目标的地址

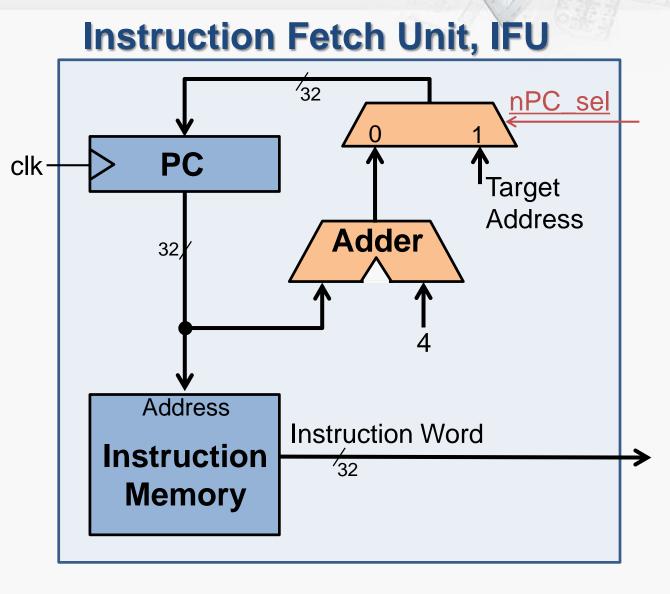


❷ 取指令

- 。程序计数器(PC)的内容是指 令的地址
- 。用PC的内容作为地址,访问指 令存储器获得指令编码

● 更新程序计数器(PC)

- 。顺序执行时
 - PC ← PC + 4
- 。发生分支时
 - PC ← 分支目标的地址



建立数据通路的方法

- № 基本原则
 - 。根据指令需求,连接组件,建立数据通路

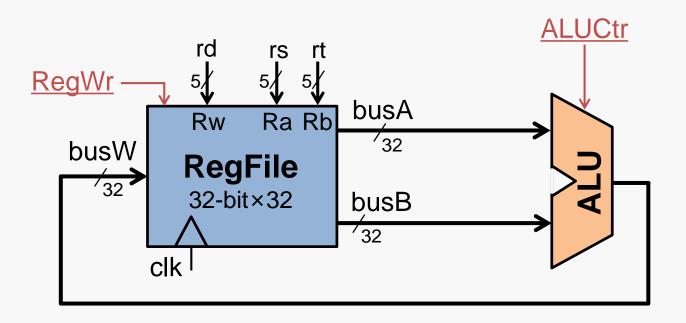
- № 指令的需求
 - 。所有指令的共同需求
 - 。 不同指令的不同需求

加法和减法指令的需求

 \bigcirc R[rd] = R[rs] op R[rt]

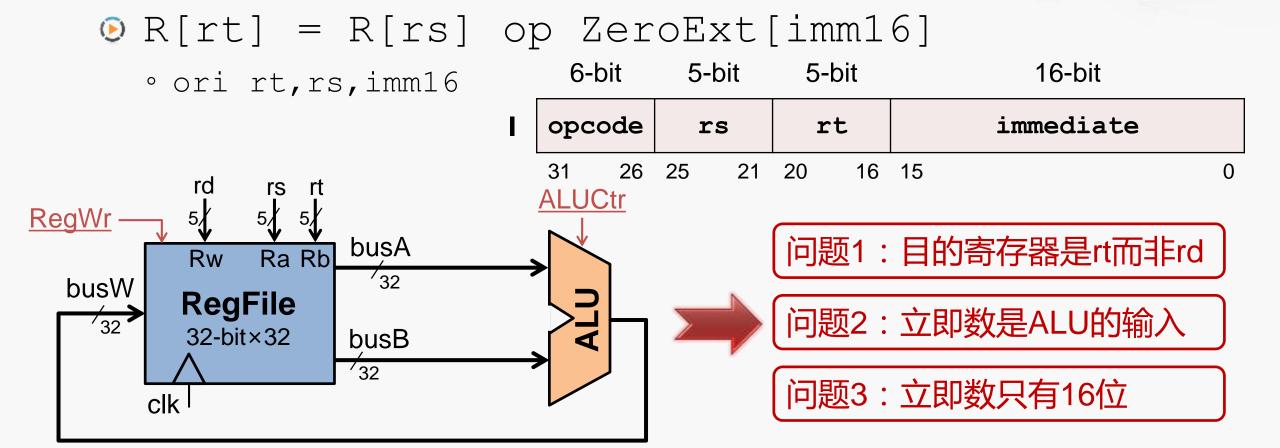
o addu rd, rs, rt subu rd, rs, rt

	6-bit		5-bit		5-bit		5-bit		5-bit		6-bit	
R	opcode		rs		rt		rd		shamt		funct	
	31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0

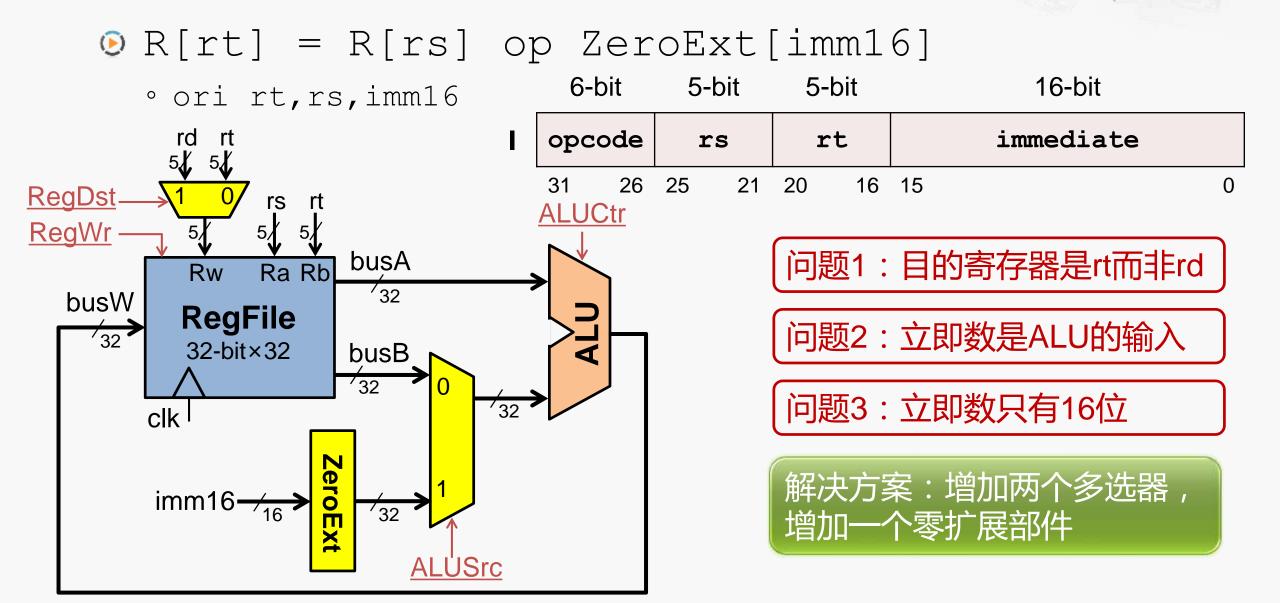


注:ALUCtr和RegWr是由 指令译码生成的控制信号

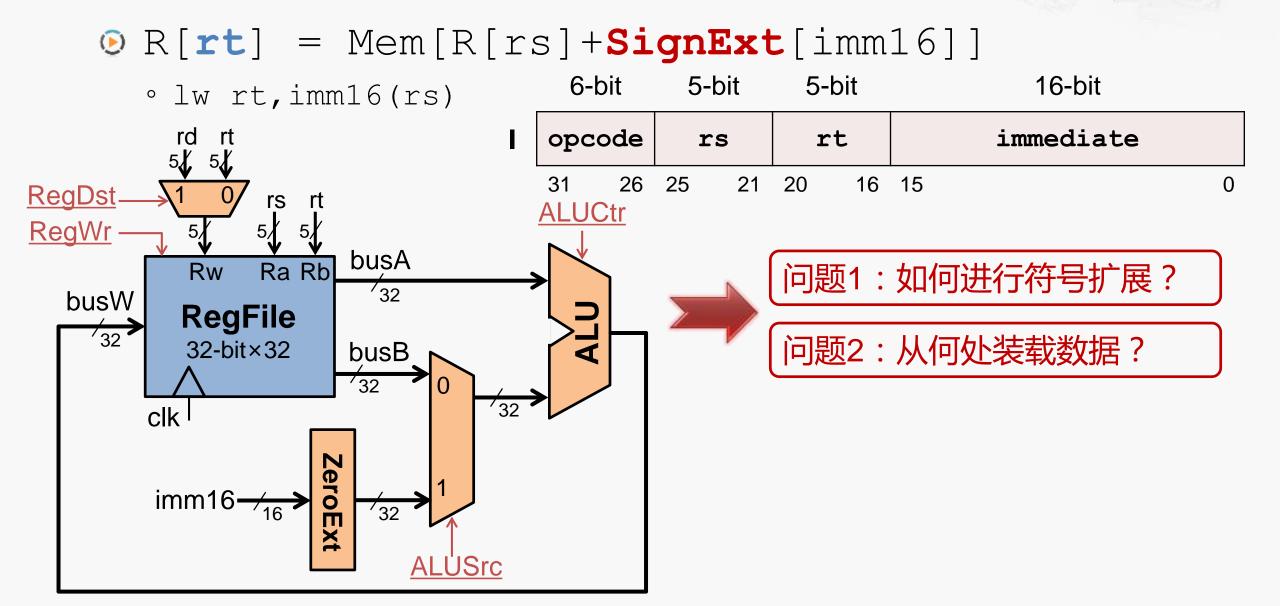
逻辑运算指令的需求



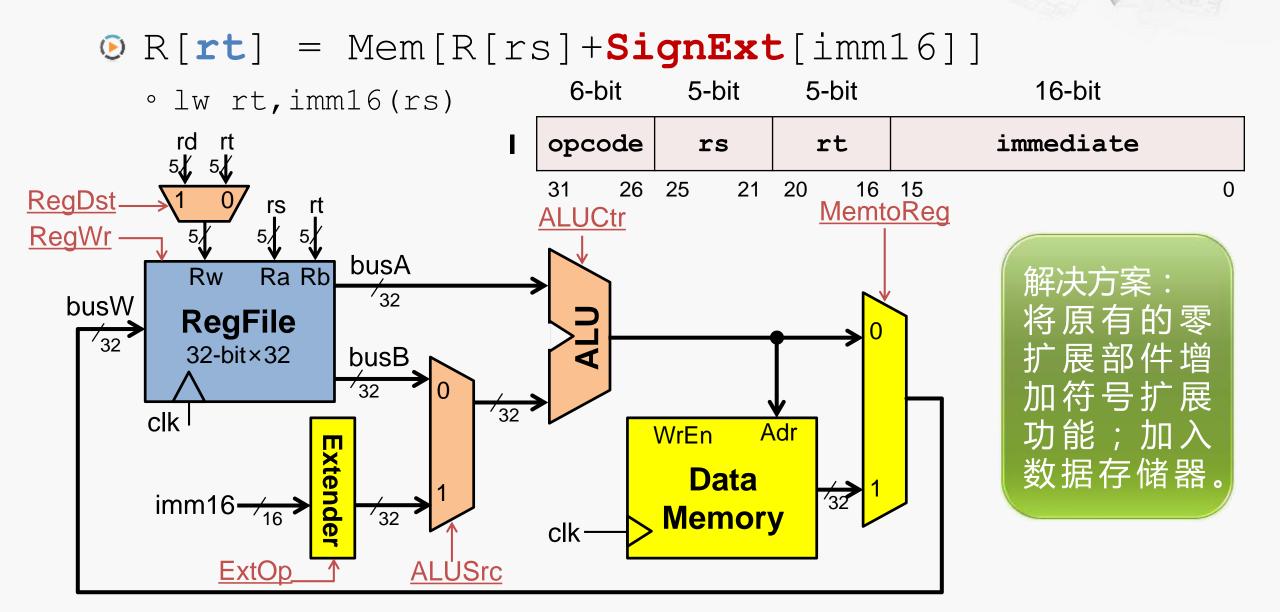
逻辑运算指令的需求



访存指令的需求 (Load)



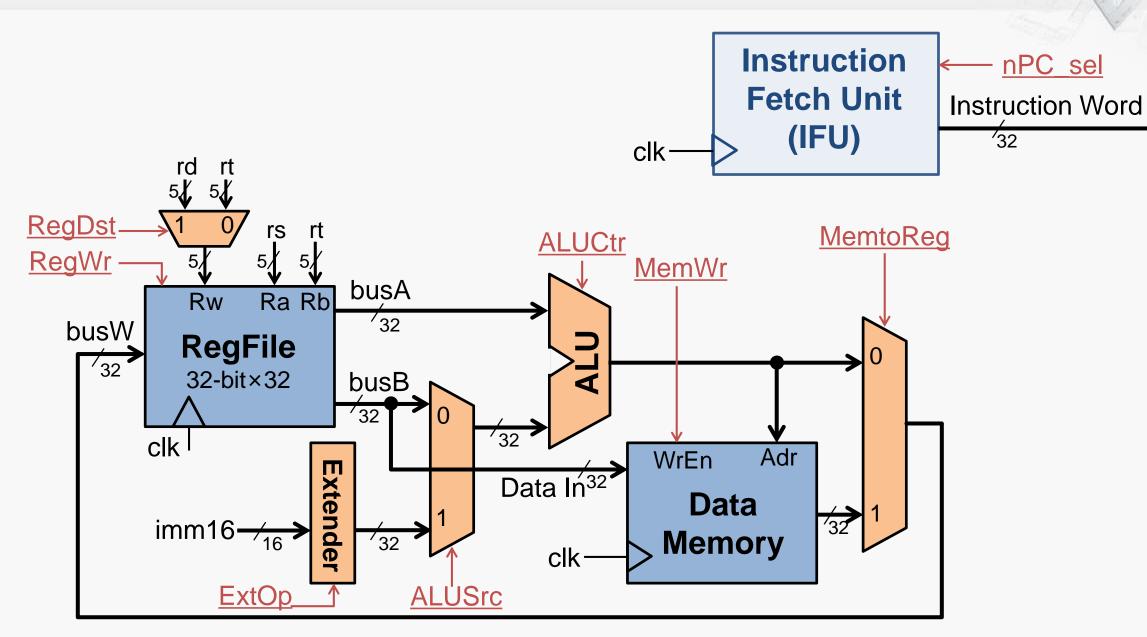
访存指令的需求(Load)



访存指令的需求 (Store)

Mem[R[rs]+SignExt[imm16]] = R[rt] 5-bit 6-bit 5-bit 16-bit o sw rt,imm16(rs) immediate opcode rt rs 26 21 16 15 31 25 20 RegDst rs **MemtoReg ALUCtr** RegWr **MemWr** busA Ra Rb Rw ⁷32 busW RegFile ⁷32 ' 32-bit×32 busB ⁷32 ⁷32 clk Adr WrEn Extender Data Data In imm16 $\frac{1}{16}$ **Memory** ⁷32 clk-**ALUSrc ExtOp**

数据通路初步完成



处理器的设计步骤

- ① 分析指令系统,得出对数据通路的需求
- ② 为数据通路选择合适的组件
- ③连接组件建立数据通路
- ④ 分析每条指令的实现,以确定控制信号
- ⑤ 集成控制信号,形成完整的控制逻辑

本节小结

数据通路的建立

北京大学。嘉课

计算机组制成

制作人:临後旅



