第三章微处理器—— 原型MIPS微处理器





学习目标



- 了解微处理器的基本构成
- 能设计执行简单MIPS指令集的微处理器



華中科技大學 HUAZHONG UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY

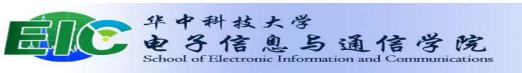
3.1微处理器基本构成

- 微处理器一般执行三种基本工作:
 - 通过使用ALU(算术/逻辑单元),微处理器执行数学 计算。例如:加法、减法、乘法和除法等。
 - 微处理器可以将数据从一个内存位置移动到另一个位置。
 - 一微处理器可以做出决定,并根据这些决定跳转到一组新指令。



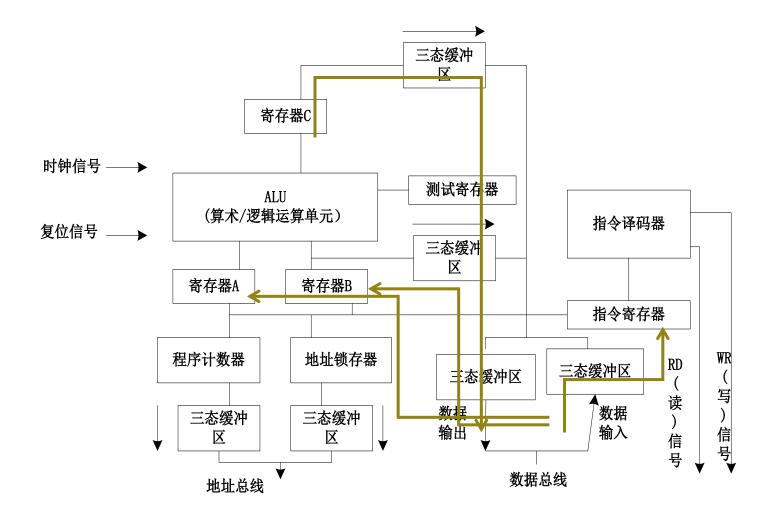


- 微处理器与外部组件的基本接口包括:
 - 一组地址总线(总线宽度可以8位、16位或32位),用 于向内存发送地址。
 - 一组数据总线(总线宽度可以是8位、16位或32位), 能够将数据发送到内存或从内存取得数据。
 - 一条RD (读) 和WR (写) 控制信号,告诉内存它是希望将数据写入某个地址位置还是从某个地址位置获得内容。
 - 一时钟信号,将时钟脉冲序列发送到处理器,控制微处理器进行工作。
 - 复位信号,用于将程序计数器重置为零(或者其他内容)并重新开始执行。





简单微处理器的基本构成



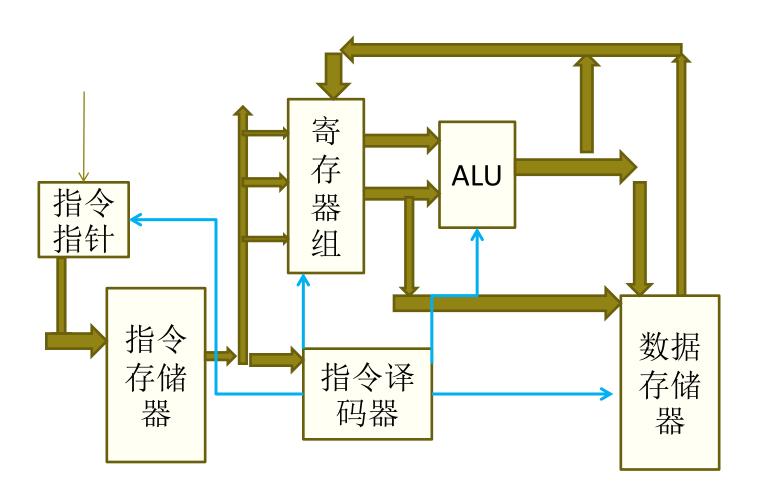




3.2简单MIPS指令集微处理器基本构成Hong UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOG

- MIPS微处理器支持以下指令:
 - 内存操作如lw, sw指令
 - 算术逻辑运算如add, sub, and, or, slt指令
 - -程序控制如beq,j指令

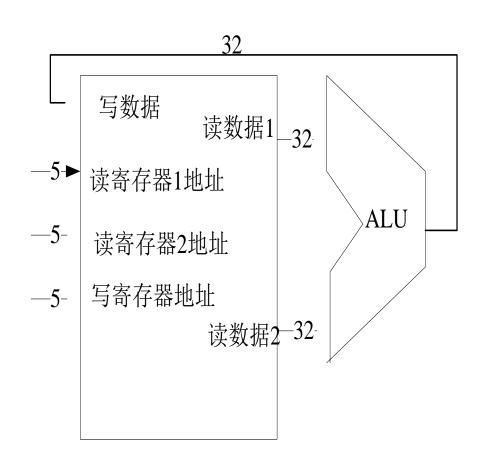








3.3数据通路实现原理 R型指令实现部件



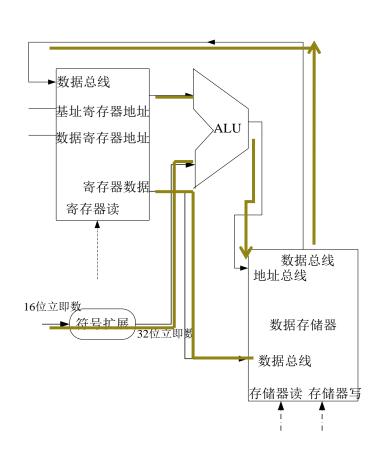






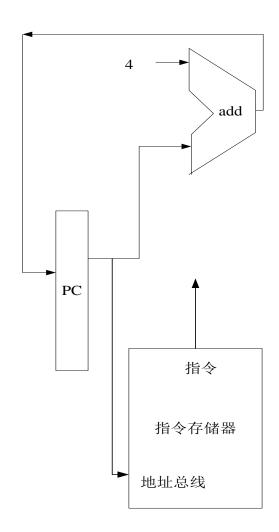
存储器数据存取部件







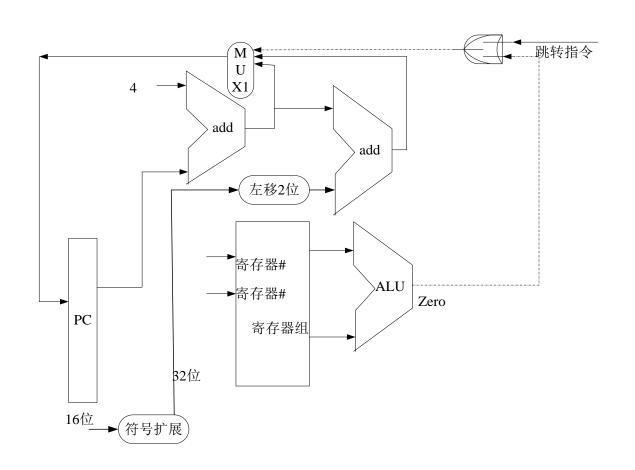
• 指令获取部件





条件跳转控制

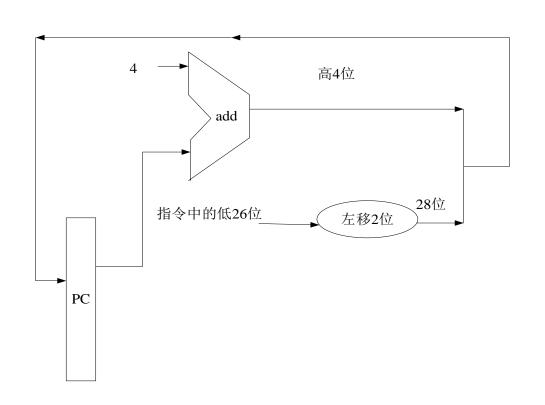








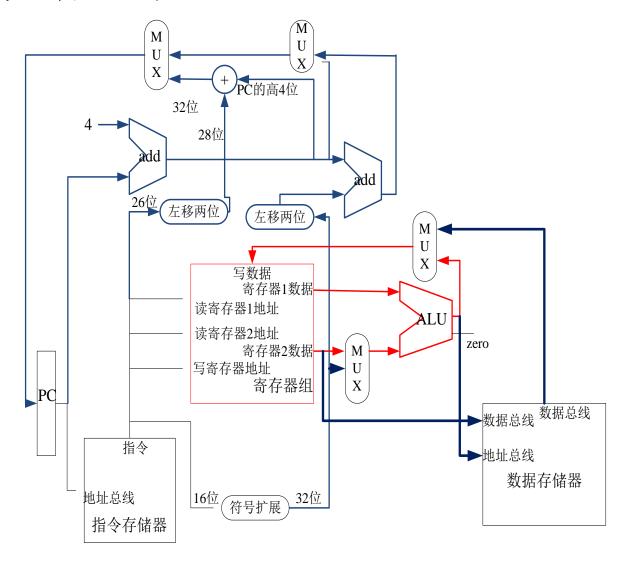
无条件伪直接寻址部件





完整的数据通路









3.4控制器实现_ALU控制信号需求分析

- 微处理器需支持add、sub、and、or、slt运算指令 需要利用ALU单元实现运算
- 数据存储指令sw、lw需要通过ALU单元计算存储器地址(加)
- 条件跳转指令beq需要ALU来比较两个寄存器是否相等(減)
- 包含的操作为加,减,与,或,小于设置等5种不同的操作





• 实际的MIPS处理器中, ALU单元利用4根输入控制线的译码决定执行何种操作

	输入控制	信号编码	操作类型	Ā
输为	0000		与	
(出)	0001		或	
	c 010		加	
	0110		减	
\sim	0111		小于设置	<u> </u>
输入?		R		功能码
	• • • •	I		操作码





两级译码



- 操作码产生中间译码 (ALU操作类型码)
- 中间译码结果与功能码进一步译码产生ALU控制 信号

指令	6位操作码 中间译码	指令功能	6位功能码	ALU的运算	ALU的控制信号
LW	00	取字	XXXXXX	加	0010
SW	00	存字	XXXXX	加	0010
BEQ	01	相等跳转	XXXXXX	减	0110
R型指令	10	加	100000	加	0010
R型指令	10	减	100010	减	0110
R型指令	10	与	100100	与	0000
R型指令	10	或	100101	或	0001
R型指令	10	小于设置	101010	小于设置	0111





4位ALU单元控制信号的真值表

華中科技大學 HIJAZHONG LINIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY

• 本指令集6位功能码的前2位完全相同,可以不参与译码

操作码	4	功能码	功能码					ALU控制信号
位1	位0	位5	位4	位3	位2	位1	位0	
0	0	Χ	X	X	Χ	Χ	Χ	0010
0	1	Χ	X	X	Χ	Χ	Χ	0110
1	0	X	X	0	0	0	0	0010
1	0	X	X	0	0	1	0	0110
1	0	Χ	X	0	1	0	0	0000
1	0	Χ	X	0	1	0	1	0001
1	0	X	X	1	0	1	0	0111





主控制器



写寄存器地址

R型指令

ор	rs	rt	rd	shamt	funct
6∕泣	5位	5位	5位	5位	6位

I型指令

ор	rs	rt	constant address
6位	5位	5位	16位

J型指令

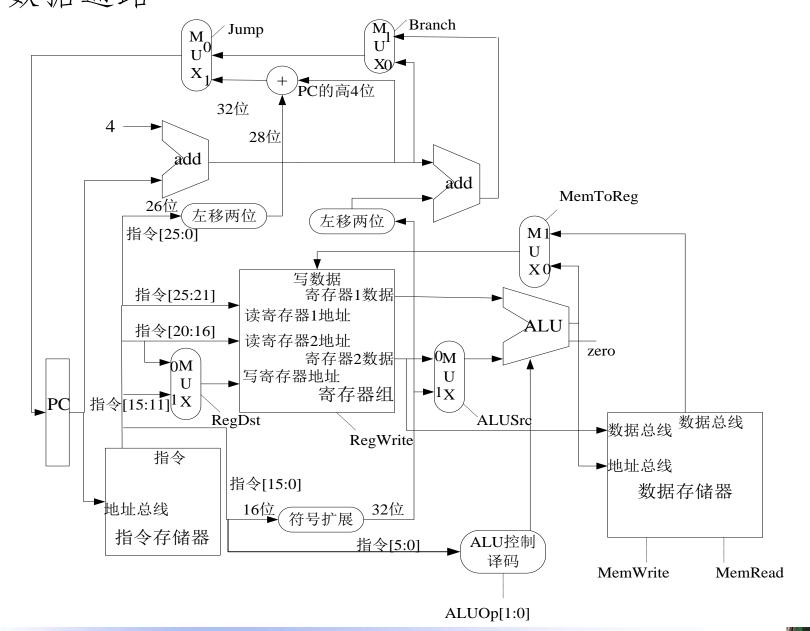
ор	constant address
6位	26位





加上写寄存器地址复用器以及ALU控制译码部件的数据通路







控制信号定义



		Δ.
控制信号名称	置1	清0
RegDst	表示写寄存器的地址来自指令[15:11]	来自指令[20:16]
Jump	表示PC的值来自伪直接寻址	来自另一个复用器
Branch	表示下一级复用器的输入来PC相对寻址加法器	来自PC+4
MemToReg	表示写寄存器数据来自存储器数据总线	来自ALU结果
ALUSrc	表示ALU的第二个数据源来自指令[15:0]	来自读寄存器2
RegWrite	将写寄存器数据存入写寄存器地址中	无操作
MemWrite	将写数据总线上的数据写入内存地址单元	无操作
MemRead	将内存单元的内容输出到读数据总线上	无操作



控制信号与指令之间的关系



指令	RegDst	Jump	Branc h	MemToReg	ALUSrc	RegWrite	MemWrite	MemRead	ALUOp1	ALUOp0
R型	1	0	0	0	0	1	0	0	1	0
lw	0	0	0	1	1	1	0	1	0	0
sw	X	0	0	Χ	1	0	1	0	0	0
beq	X	0	1	X	0	0	0	0	0	1
j	Χ	1	0	X	X	0	0	0	X	X

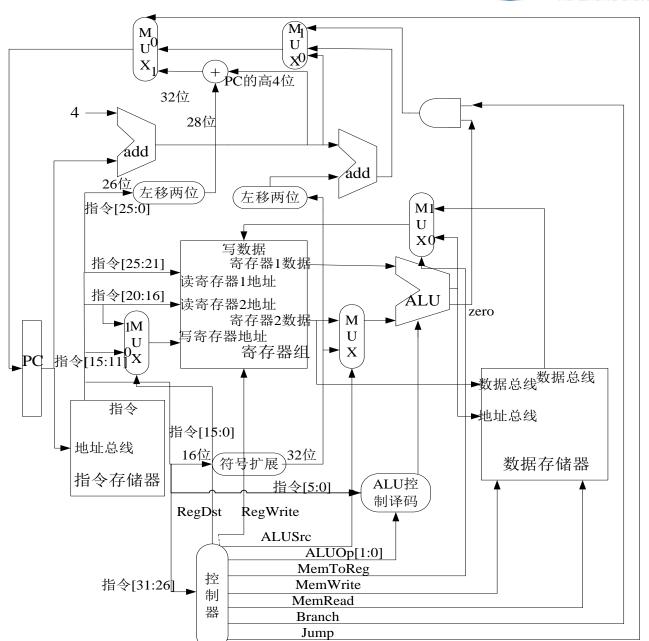




指令操作码与控制信号逻辑关系真值表。UNIVERSITY OF SCIENCE AND TECHNOLOGY

1 1 1/1/1	1 1, 1 1	17-16.7 11-1		ナノマスハラ		
输入输出	信号名称	R型	lw	sw	beq	j
输入	op5	0	1	1	0	0
	op4	0	0	0	0	0
	op3	0	0	1	0	0
	op2	0	0	0	1	0
	op1	0	1	1	0	1
	op0	0	1	1	0	0
输出	ALUop1	1	0	0	0	X
	ALUop0	0	0	0	1	X
	RegDst	1	0	X	X	X
	ALUSrc	0	1	1	0	X
	RegWrite	1	1	0	0	0
	MemWrite	0	0	1	0	0
	MemRead	0	1	0	0	0
	Branch	0	0	0	1	0
	Jump	0	0	0	0	1
	MemToReg	0	1	X	X	X



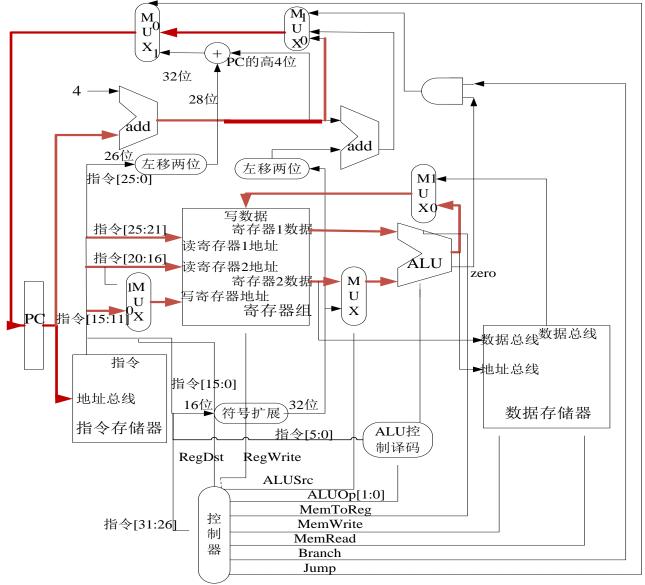








add \$t1,\$t2,\$t3执行过程

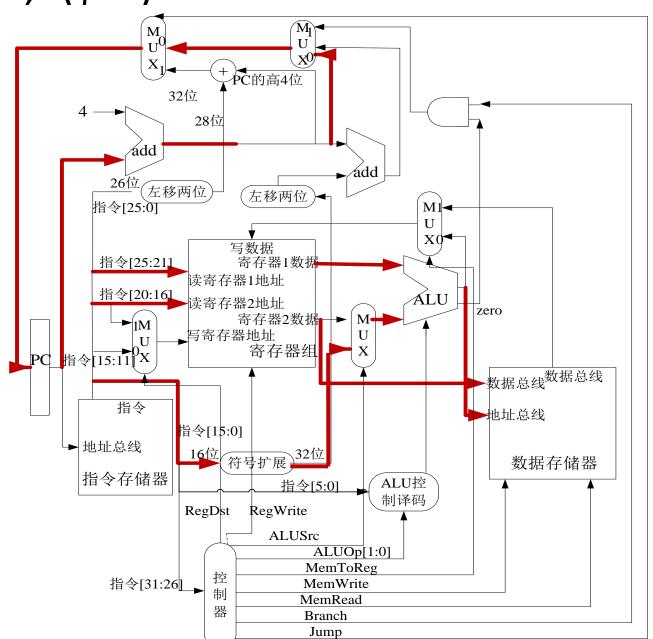




School of Electronic Information and Communications

sw \$t1,8(\$t2)



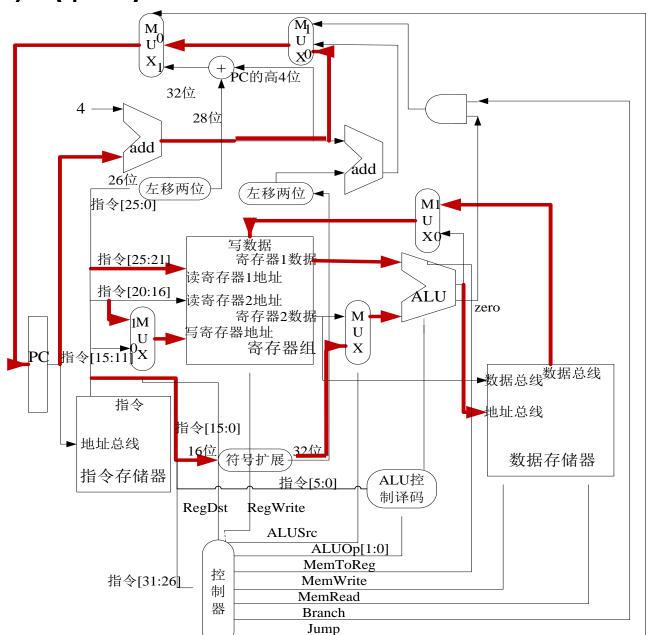






lw \$t1,8(\$t2)



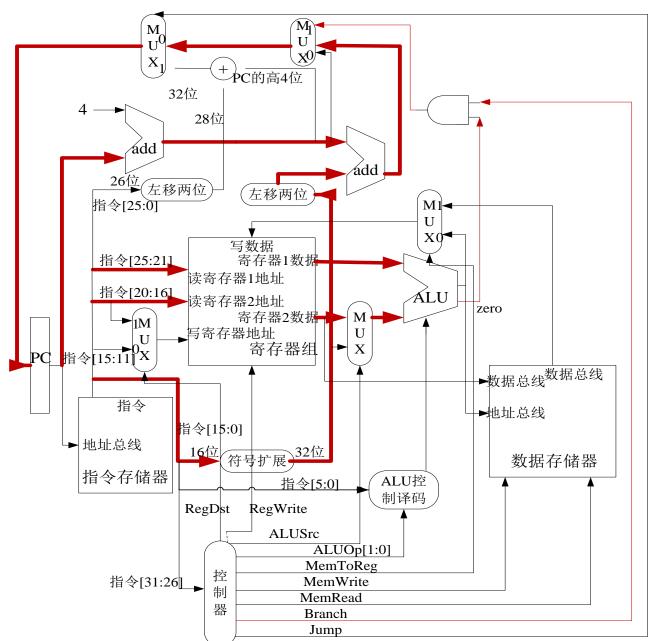






beq \$t1,\$t2,L1

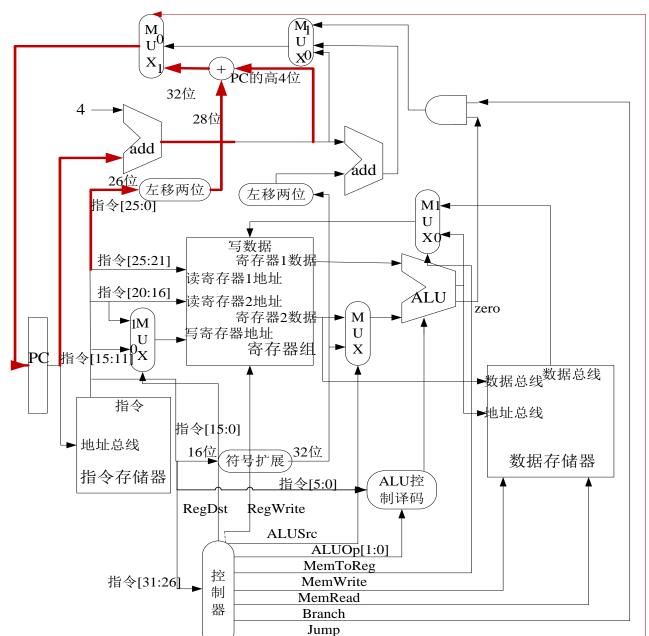
















作业

- 采用Verilog语言实现支持基本指令集控制器的 译码设计
 - 输入信号为: opcode[5:0], func[5:0]
 - 输出信号为: ALUctr[3:0],以及5个mux的控制信号, 寄存器和存储器写控制信号
 - -采用两级译码 (两个模块)
 - 模块1根据opcode[5:0]->ALUop[1:0]
 - 模块2根据ALUop[1:0],func[5:0]-> ALUctr[3:0],5个 mux的控制信号以及寄存器和存储器写控制信号

