## 计算机组成原理与系统结构



第六章 指含系统

http://jpkc.hdu.edu.cn/computer/zcyl/dzkjdx/







# 第六章 指令系统

- 6.1 指令格式
- 6. 2 寻址方式
- 6.3 指令类型
- 6.4 指令系统
- 本章小结
- 练习



# 6.4 指令系统的设计技术



指令系统的要求



指令系统的发展



CISC的特点



RISC的特点



指令系统举例





## 一、指令系统的要求

- 1. **完备性:** 指指令系统直接提供的指令足够使用, 而不必用软件来实现。
- 有效性:是指利用该指令系统所编写的程序能够 高效地运行。程序占据存储空间小、执行速度快 。

#### 3. 规整性:

- 对称性:所有的指令都可使用各种寻址方式;
- 匀齐性:指令可以支持各种数据类型;
- 指令格式和数据格式的一致性:指令长度和数据长度有一定的关系,以方便处理和存取。
- 4. 兼容性: "向上兼容" 即低档机上运行的软件 可以在高档机上运行。



## 二、指令系统的发展

- 1. "复杂指令系统计算机", 简称
   CISC (Complex Instruction Set Computer)
  - 指令格式不固定, 寻址方式丰富, 功能复杂
  - ■一些比较简单的指令,在程序中仅占指令系统中指令总数的20%,但出现的频率却占80%;占指令总数20%的最复杂的指令,却占用了控制存储器容量的80%,且使用频率却不高。
- 2. 精简指令系统计算机(Reduced Instruction



## 二、指令系统的发展

#### 2. RISC 体系结构的芯片经历了三代:

- 第一代以32位数据通路为代表,支持 Cache,软件支持较少,性能与CISC体系结构的产品相当,如RISC I、MIPS、IBM801等。
- 第二代产品提高了集成度,增加了对多处理机系统的支持,提高了时钟频率,建立了完善的存储管理体系,软件支持系统也逐渐完善。它们已具有单指令流水线,可同时执行多条指令。
- 第三代 RISC 产品为 64 位微处理器,采用了超级流水线技术和超标量技术,提高了指令级的并行处理能力,使 RISC 处理器的整体性能更好。如 MIPS 的 R4000处理器。



### 三、 CISC 的特点

#### 1. 早期 CISC 指令系统的主要特点是:

- 指令系统复杂。具体表现为指令条数多、寻址方式多 、指令格式多。指令串行执行,大多数指令需要多个 时钟周期完成。
- 采用微程序控制,因为微程序控制器适合于实现 CISC 指令执行过程的控制。
- 有较多的专用寄存器,大部分运算所需的数据均需访问存储器获取。
- 编译程序难以用优化措施生成高效的目标代码程序。



## 三、CISC 的特点

#### 2. CISC 主要在以下方面来对增强指令的功能

- 面向目标程序增强指令功能具体方法有:
  - ① 提高运算类指令的功能
  - ② 提高传送类指令的功能
  - ③ 增强程序控制指令功能
- 面向编译程序目标代码生成优化的改进
- 提供面向操作系统优化的指令





## 四、RISC 的特点

#### 1. 大部分 RISC 机具有以下特点:

(1) 指令系统设计时选择一些使用频率较高的简单 指令。

且选择一些很有用但不复杂的指令。

- (2) 指令长度固定,指令格式种类少,寻址方式种 类少。
- (3) 只有取数/存数指令访问存储器,其余指令的操作都

在寄存器之间进行。



指令

## 四、RISC 的特点

■ (4) 采用流水线技术。超级标量及超级流水线技术 ,增

加了指令执行的并行度,使得一条指令的平均

执行时间小于一个机器周期。

- (5) CPU 中通用寄存器数量相当多,可以减少访存次数。
- (6) 以硬布线控制逻辑为主,不用或少用微码控制。
- (7) 采用优化的编译程序,力求有效地支持高级语言程



## 四、RISC的特点

- 2. 同 CISC 比较, RISC 的优点
  - ■可以充分利用 VLSI 芯片面积
  - ■可以提高计算机运算速度
    - ①指令数、寻址方式和指令格式的种类都较少,且指令的编码很有规律,使指令译码加快。
    - ②在简化指令的情况下,硬布线连接比微程序控制的 延迟小,可缩短 CPU 的周期。
    - ③CPU 的通用寄存器多,减少了访存次数,加快了速度。



## 四、RISC 的特点

- 2. 同 CISC 比较, RISC 的优点
  - ■可以充分利用 VLSI 芯片面积
  - ■可以提高计算机运算速度
    - ④大部分指令能在一个周期内完成,特别适合于流水线工作。
    - ⑤有的 RISC 机采用寄存器窗口重叠技术,程序嵌套时不必将寄存器内容保存到存储器中,加快了速度。
  - ■设计容易,可降低成本,提高可靠性。



### 四、RISC 的特点

- 能有效支持高级语言程序
  - ①RISC 靠编译程序的优化来支持高级语言程序。
  - ②指令少,寻址方式少,反而使编译程序容易选择更有效的指令和寻址方式。
  - ③通用寄存器多,可尽量安排快速的寄存器操作,使编译程序的代码优化效率较高。
  - ④有的 RISC 机采用寄存器窗口重叠技术,使过程间的参数传送快,且不必保存与恢复现场,因而能直接支持调用子程序和过程的高级语言程序。
  - ⑤在编译时尽量做好程序优化工作,而减少程序执行时间。



## 五、指令系统举例

指令系统举例

.1、 Pentium 指令系统 模型机上8 位字长的指令系统设计



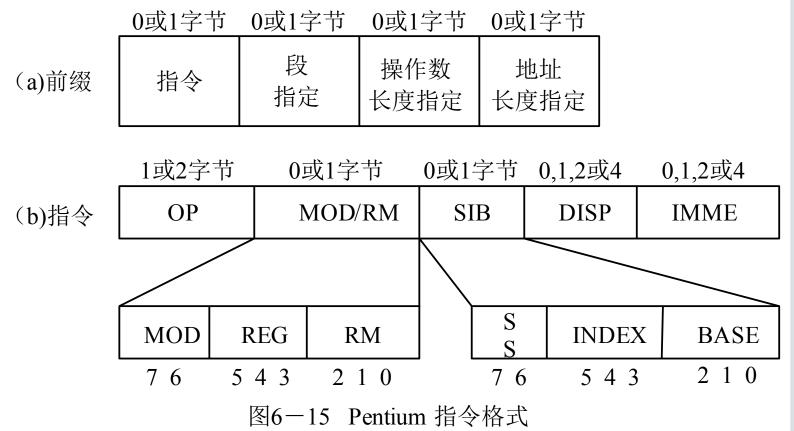


## 1、Pentium 指令系统

- 指令类型
  - ① 算术逻辑操作指令
  - ② 串操作/转移控制指令
  - ③ 标志控制 / 高级语言支持指令
  - ④ 数据传送指令
  - ⑤ 系统控制/段寄存器操作指令
  - ⑥ 保护/CACHE 管理指令
- Pentium 的指令格式



### 1、Pentium 指令系统



主要由两部分组成:指令前缀,指令本身。指令前缀为可选。



# 2、模型机上8位字长的指令系统设

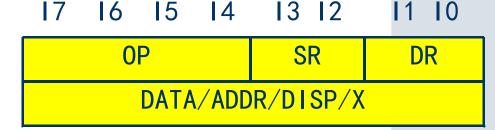




### ① 模型机指令格式

❖ 格式1:一般指令格式

OP:指令操作码,4位,用于对16条机器指令进行编码,是识别指令的标志。



SR: 源寄存器号, 2位, 用于对4个通用寄存器 R0、R1、R2

、R3 的选择, 其内容送总线,作为源操作数之一。

DR: 目的寄存器号, 2位, 用于对 4个通用寄存器 R0、 R1、 R

- 2、R3的选择,其内容可送总线,也可以从总线上接收数据
- ,通常作为目的操作数。

DATA/ADDR/DISP/X:指令的第二个字,可有可无,其含义也可以由用户自定义,可以是立即数,可以是直接/间接地址,也可以是其它寻址方式用到的地址信息,如相对偏移量、形式地



# 格式2: 带寻址方式码的指令格

OP1: 第一指令操作码,

2位,是带寻址方式码的指令(4条)的特征位。

 17
 16
 15
 14
 13
 12
 11
 10

 OP1
 MOD
 OP2
 DR

 ADDR/DTSP/X

MOD: 寻址方式码, 2位, 用于对4种寻址方式的编码,至于4种寻址方式的定义,可以自行设计,例如:可设计为直接、间接、变址、相对寻址。

OP2: 第二指令操作码, 2位, 是 4条带寻址方式码的指令本身的编码。

DR: 同格式一。

ADDR/DISP/X:指令的第二个字,为寻址方式中所用到的直接/间接地址 ADDR,或者是相对寻址的偏移量 DISP,或者是变址寻址的形式地址 X



## 格式3:三字指令

17 16 15 14 13 12 11 10 17 16 15 14 13 12 11 10

OP SR DR

ADDR/DISP/X1

DATA/ADDR/DISP/X2

OP1 MOD C		OP2	DR	
ADDR/DISP/X1				
DATA/ADDR/DISP/X2				

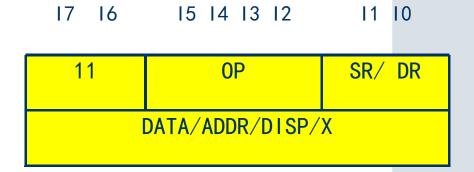
#### ❖ 指令包含三字:

- 指令第一字:包含操作码、寻址方式、寄存器 号
- ■指令第二,三字:为寻址方式中所用到的直接 /间接地址 ADDR,或者是相对寻址的偏移量 DISP,或者是变址寻址的形式地址 X,也可 以是立即数 DATA



## 格式3:操作码扩展指令格式

OP——指令操作码, 4位,是
 单寄存器地址指令(16条)
 的操作码,可通过 I<sub>7</sub> I<sub>6</sub>为 1
 1方式实现散转。



SR/DR 同上。

ADDR/DISP/X—指令的第二个字,为寻址方式中所用到的立即数 DATA、直接/间接地址 ADDR,或者是相对寻址的偏移量 DISP,或者是变址寻址的形式地址 X。





## ② 模型机寻址方式

- 模型机的指令系统,可实现:寄存器直接、寄存器间接、直接、间接、相对、变址、立即数7种基本寻址方式。
- 对于其中相对复杂的寻址方式(直接、间接、相对、 变址),可以由指令中的 MOD 字段来定义。
- 简单的寻址方式可以直接由指令操作码指定。
- 注意:任何一种寻址方式,均可以直接由指令操作码 隐含指定。
- 用户也可以根据需要,自行设计一些特殊的寻址方式 ,例如相对 SR 的偏移量寻址方法,即 EA= ( SR ) +A DDR 。



# 带寻址方式 MOD 的指令格式(格

- ❖ 对于指令格式 2 , 假设定义:
  - MOD=00: 直接寻址,则有效地址 EA=ADDR, 操作数 = (ADDR);
  - MOD=01: 间接寻址,则有效地址 EA= (ADD R),操作数= ((ADDR));
  - MOD=10: 变址寻址,则有效地址 EA= (SI) +X,操作数= ((SI) +X);其中 SI 为变址寄存器,隐含为 R2;
  - MOD=11: 相对寻址,则有效地址 EA= (PC) +DISP,操作数= ((PC)+DISP):





### ③ 模型机指令系统设计

- 指令设计原则
  - ①指令的格式必须按照规定的格式设计,即操作码 OP 、源寄存器号 SR 、目的寄存器号 DR 必须按格式规定固定长度和位置,若按照格式 2 设计指令,则操作码 OP 分为两段。
  - ②寻址方式的设计,可以根据需要,或由 MOD 字段定义,或由操作码隐含指定。
  - ③指令类型及功能的设计,只需满足程序设计的要求和需求即可。
  - ④指令操作码的分配设计,要注意规整性。
- 模型机指令设计举例1



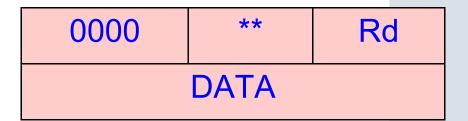


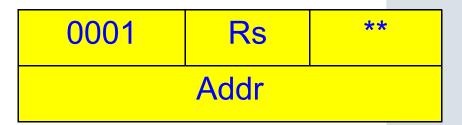
## 指令系统1举例

❖ 不用专门的 MOD 字段指出寻址方式,寻址方式由指令码定义

0

- MOV1 #DATA , Rd ;
   DATA→Rd
- 2. MOV2 Rs, [Addr]; (Rs)→Addr
- 3. ADD [Addr], Rd; (Addr)+(Rd)→Rd





0100 \*\* Rd Addr





### 4. IN Rd,[Addr]; (Port Addr)→Rd

11	0000	Rd
Port Addr		

5. OUT [Addr],Rs;(Rs)→ Port Addr

11	0001	Rs	
Port Addr			

6. Jmp [Addr]; (Addr)→ PC

11	0010	**	
Addr			

\*\*

7. HLT

8. DEC Rd; (Rd)-1 → Rd

11 0100 Rd

0011

9. INC Rd; (Rd)+1 → Rd

11 0101 Rd

10. JZ Addr ; FZ=1,则 Add r→PC; 否则结束

11 0110 \*\* Addr



Г			
	程序	功能	汇编结果 (M 地址:机器指令)
	MOV1 #04H, R1	Back 04H→R1	
	MOV2 R1, [11H]	Back (R1) →11H	
	IN [01H], R1	Back (INPUT DEVICE) →R1	
	MOV2 R1, [10H]	(R1) →10H	
	IN [01H], R1	(INPUT DEVICE) → (R1)	
	ADD [10H], R1	Back (10H) + (R1) → R1	
	OUT R1, [02H]	Back (R1) → OUTPUT DEVICE	
	JMP [11H]	Back (11H) →PC	



## 指令系统2举例

### 共有12条指令,分为:

- 1.5条双寄存器算术逻辑运算类指令
- 2.3条单寄存器指令
- 3. 4条存储器访问类指令
- 4.2条1/0指令
- 5.2条过程控制类指令
- 6. 程序设计





# 5条双寄存器算术逻辑运算类指令

格式:

17 16 15 14 13 12 11 10

操作码及功能:

0P	SR	DR

助记符	操作码 <b>OP</b>	功能
MOV DR , SR	0000	(SR)→DR
ADD DR , SR	0001	(SR)+(DR)→DR
SUB DR , SR	0010	(DR)-(SR)→DR
AND DR , SR	0011	(SR)∧(DR)→DR
RRC DR , SR	0100	(SR) 进行带进位循环右移→ DR





# 3条单寄存器指令

格式:

17 16 15 14 13 12 11 10

操作码及功能:

11 OP DR/SR

助记符	操作码 <b>OP</b>	功能
INC DR	1101	(DR)+1→DR
DEC DR	1110	(DR)-1→DR
CLR DR	1111	0→DR





# 4条存储器访问类指令

格式:

操作码及功能:

SI 隐含为 R2

10	MOD	0P2	DR	
ADDR/DISP/X				

MOD	寻址方式	EA	助记符	OP <sub>2</sub>	功能
00	直接寻址	ADDR	LDA	00	[EA]→DR
01	间接寻址	[ADDR]	STA	01	$(DR) \rightarrow EA$
10	变址寻址	(SI) + X	JMP	10	EA→PC
11	相对寻址	(PC) + DISP	JZC	11	若 FC+FZ=1 ,则 EA→ PC ,否则,结束指令





# 2条 1/0 指令

格式:

操作码及功能:

17 16 15 14 13 12 11 10

11	OP	DR
PORTAR		

助记符	操作码OP	功能
IN DR , [PORT AR]	0000	(PORTAR)→DR
OUT DR , [PO RTAR]	0001	(DR)→ PORTAR





## 2条过程控制类指令

#### 格式:

- CALL ADDR
- $(PC) \rightarrow (SP)$
- $(SP) 1 \rightarrow SP$   $DDR \rightarrow PC$

#### 

11	0010	××			
ADDR					

#### 格式:

- RET
- $(SP) + 1 \rightarrow SP,$   $((SP)) \rightarrow PC$

17	16	15	1/	I 2	12	11	$I \cap$
/	IO	IJ	14	IJ	ΙZ		ΙU

11	0011	××

地址	机器码	助记符	备注
00Н	?	CLR R <sub>0</sub>	R <sub>0</sub> 当作累加器。
01H	?	LDA R <sub>2</sub> , [2BH]	R <sub>2</sub> 当作计数器 / 变址寄存器; 其初值 0AH 存
02H	?	直接地址 2BH	放在单元 2BH 中。
03H	?	L1 : LDA R <sub>1</sub> , [SI	取出需要累加的数据;采用变址寻址方式;第1
04H	?	+1FH]	次地址 = 29H 。
05H	?	ADD R <sub>0</sub> , R <sub>1</sub>	累加。
06H	?	DEC R <sub>2</sub>	计数器递减;并影响标志 FZ 、 FC
07H	?	JZC L2	FC+FZ=1 循环,FC+FZ=0 (无借位不为
08H	?	相对位移 03H	0 ) 退出循环。
09H	?	STA [2AH],R <sub>0</sub>	存储累加和;采用直接寻址方式。
0AH	?	直接地址 2AH	
0BH	?	JMP L1	无条件转移;采用直接寻址方式。
0CH	?	直接地址 03H	
0DH	?	L2: JMP [00H]	转移至 <b>00H</b> 单元。

地址	机器码	助记符	备注
•••	•••••		
20H	?	N1	数据 1
21H	?	N2	数据2
•••	•••••		
29H	?	N10	数据 10
2AH	?	N1+N2++N10	累加和
2ВН	?	计数值 <b>0AH</b>	

作业:请仿照前例,写出例 2 给出的程序中每条机器指令对应的二进制代码(用存储器地址:机器语言程序的形式写出来)