

计算机组织与体系结构 Computer Architectures





陆俊林

2024年春季学期

第三讲 CISC和x86指令

本讲要点

分类介绍了x86的若干基本指令,重点说明其CISC的特点,最后简要介绍了x86指令系统逐步新增的指令。



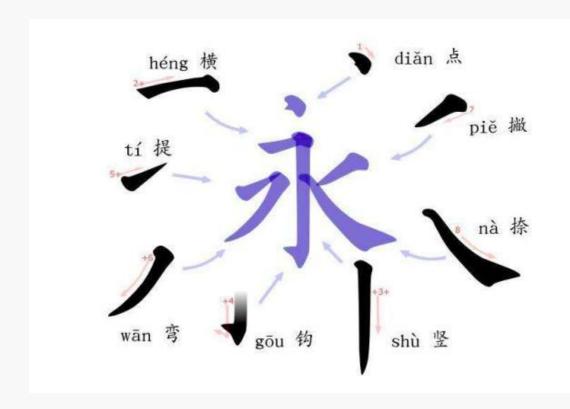




回顾: CISC与RISC

- CISC: Complex Instruction Set Computer
 - 复杂指令系统计算机(复杂指令集计算机)
- RISC: Reduced Instruction Set Computer
 - 精简指令系统计算机 (精简指令集计算机)

类比: 笔画和字



序号	笔画	名称	例字	序号	笔画	名称	例字
1	N	点	主	17	7	横折弯钩	九
2	_	横	Ξ	18	3	横撇弯钩	郑
3	1	竖	1	19	3	横折折折钩	奶
4	1	撇	八	20	4	坚折折钩	与
5	1	捺	人	21	L	坚弯	西
6	1	提	打	22	7	横折弯	没
7	<	撇点	女	23	7	横折	ם
8	1	坚提	K	24	上	坚折	山
9	1	横折提	语	25	1	撇折	云
10)	弯钩	了	26	7	横撇	水
11	1	坚钩	1	27	3	横折折撇	及
12	L	坚弯钩	孔	28	4	竖折撇	专
13	7	斜钩	我	29	7	横斜钩	风
14)	卧钩	শু	30	7	坚折折	鼎
15	1	横钩	写	31	1	横折折	凹
16	7	横折钩	カ	32	3	横折折折	凸

精简到极致:一条指令?

布尔和布尔代数

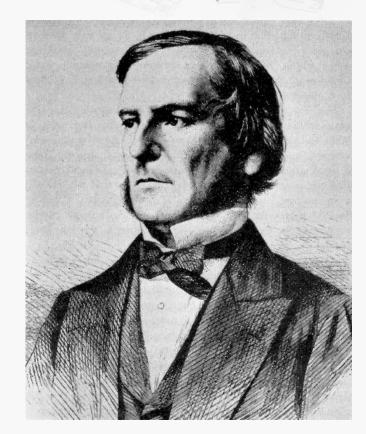
- 1854年,代表作《The Laws of Thought》
- 全名:《An Investigation of the Laws of Thought on Which are Founded the Mathematical Theories of Logic and Probabilities》

布尔代数的基本思想

○ 两个元素: 真,假

○ 三种运算: 与,或,非

这三种运算又都可以转换成"与非"或者"或非"运算



乔治·**布尔** George Boole 1815年~1864年

类比: 理发师的装备

◉ 哪个水平高?哪个效果好?





CISC与RISC

- CISC: Complex Instruction Set Computer
 - 复杂指令系统计算机(复杂指令集计算机)
- RISC: Reduced Instruction Set Computer
 - 精简指令系统计算机 (精简指令集计算机)

"一快遮百丑"

回顾: 体系结构与微体系结构

▶ 体系结构: architecture

◎ 微体系结构: microarchitecture

不同的体系结构







不同的微体系结构





增加指令或特性



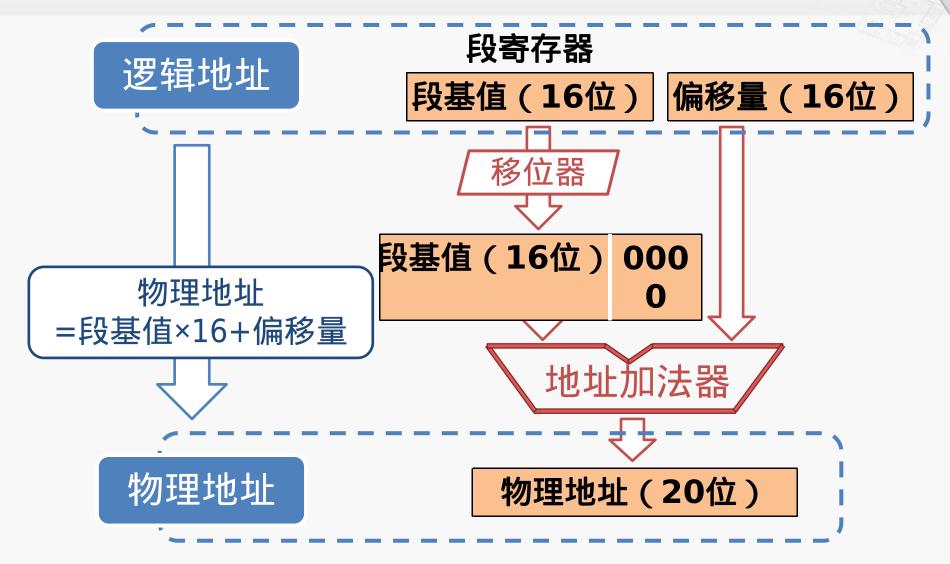
增加指令或特性

- 。 增加车筐
- 增加后排座
- 0

€ 兼容性

- 。 在新的体系结构上运行旧的软件
- 。 在旧的体系结构上运行新的软件

回顾: 8086的物理地址生成

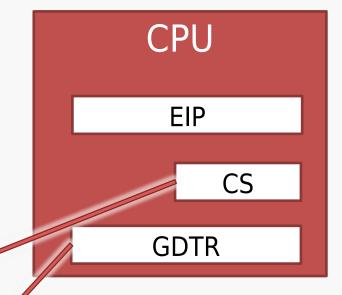


回顾: IA-32的存储器寻址

❷ 保护模式下,段基址不在CS中,而是在内存中

存储器片段

							I J IMELI	10 / I PX	,
高地址									
描述符8191									
描述符8190									
其中一个 描述符→	字节7基地址	字节6 其它	字节5 权限	字节4	字节3 基地址	字节2	字节1 段界		L
描述符1									
描述符0									Res .
低地址									



• GDT: 全局描述符表

• GDTR: 全局描述符表 的地址寄存器

• GDT可在系统中的任何 存储单元,通过GDTR 定位

回顾: x86-64的描述符

存储器片段

高地址								
描述符8191								
描述符8190								
其中一个 描述符→	字节7 全为0	字节6 其它	字节5 权限	字节4	字节3 全为0	字节2	字节1 全 ²	
描述符1								
描述符0								
低地址								

注:描述符中没有了段基址和段界限,只有访问权限字节和若干控制位。所有的代码段都从地址0开始。

主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法



- Ⅰ x86指令-传送类
- Ⅱ x86指令-运算类
- Ⅲ x86指令-转移类及其它
- IV x86指令的发展







指令分类举例

- 1.传送类指令
- 2.运算类指令
- 3.转移类指令
- 4.控制类指令

传送指令

- 作用
 - 把数据或地址传送到寄存器或存储器单元中

- 分类
 - 。分四大类
 - ∘ 共14条指令

传送指令的列表

分组	助记符	功能	操作数类型
	MOV	传送	字节/字
通用数据传送指令	PUSH	压栈	字
地内数油(交流)日~	POP	弹栈	字
	XCHG	交换	字节/字
	XLAT	换码	字节
累加器专用传送指令	IN	输入	字节/字
	OUT	输出	字节/字
	LEA	装入有效地址	字
地址传送指令	LDS	把指针装入寄存器和DS	4个字节
	LES	把指针装入寄存器和ES	4个字节
	LAHF	把标志装入AH	字节
标志传送指令	SAHF	把AH送标志寄存器	字节
小小心マ人工	PUSHF	标志压栈	字
	POPF	标志弹栈	字

MOV指令说明

MOV指令(传送)

● 格式: MOV DST, SRC

操作: DST←SRC

○ 说明:

- DST表示目的操作数,SRC表示源操作数
- ∘ MOV指令把一个字节或字操作数从源传送至目的,源操作数保持不变

MOV指令示例

MOV AL, BL

MOV [DI], AX

MOV CX, DS:[1000H]

MOV BL, 40

MOV WORD PTR[SI], 01H

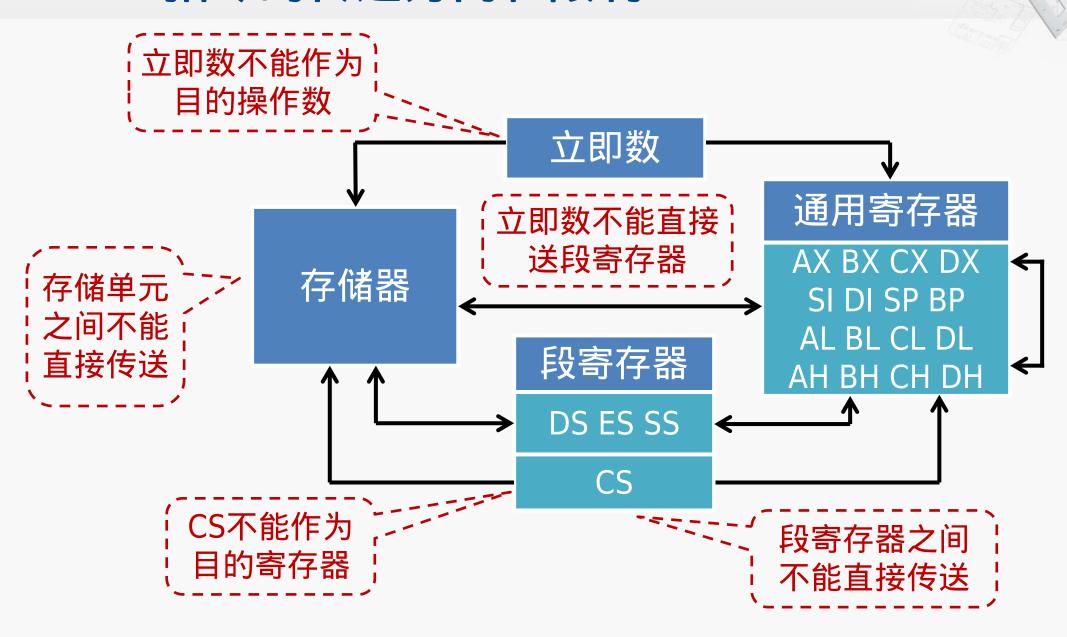
注:

BYTE PTR: 字节长度标记

WORD PTR: 字长度标记

DWORD PTR: 双字长度标记

MOV指令的传送方向和限制



MOV指令编码(七种类型)

76543210	76543210	7654321 0	7654321 0	7654321 0	7654321 0
1 1 0 0 0 1 1 w	mod 000 r/m	DISP-LO	DISP_HI	data	data if w=1
100010dw	mod reg r/m	DISP-LO	DISP_HI		
10001110	mod 0 SR r/m	DISP-LO	DISP_HI		
10001110	mod 0 SR r/m	DISP-LO	DISP_HI		
1010000w	addr-lo	addr-hi			
1010001w	addr-lo	addr-hi			
1011wreg	data	data if w=1			

MOV指令编码示例

76543210	76543210	7654321 0	76543 0	321	7654321 0	76543 0	321
1011 w reg	data	data if w=1		<u>7</u>	立即数到寄存器		
1011 1 000	1 1 1 0 1 1 1 0	00010000		MOV AX,10EEH			
B8	EE	10					
76543210	76543210	7654321 0	76543 0	321	7654321 0	76543 0	321
100010dw	mod reg r/m	DISP-LO	DISP_	HI	存储器到	引寄存器	
1000111	000 011 11			MOV CX,[BX]			
8B	OF						

XCHG指令说明

XCHG指令(交换)

- 格式: XCHG OPR1, OPR2
- 操作: OPTR1 ↔ OPTR2
- ◉ 说明:
 - 。 两个操作数的位宽要相同
 - 两个操作数的类型包括:
 - 寄存器/存储器
 - 存储器/寄存器
 - 寄存器/寄存器
 - 不允许使用段寄存器

XCHG指令示例

● 用XCHG指令完成"存储器中两个字节单元内容的交换"

MOV BL, [2035H]

MOV CL, [2045H]

MOV [2045H], BL

MOV [2035H], CL



XCHG指令的两种编码:

- 1、寄存器/存储器与寄存器交换
- 2、寄存器和累加器(AX)交换

76543210	76543210	7654321 0	7654321 0
1000011w	mod reg r/m	DISP-LO	DISP_HI
10010reg			

XLAT指令说明

XLAT指令(换码,查表)

- 格式: XLAT
- 操作:

(事先在数据段中定义了一个字节型数据表)

- ① 从BX中取得数据表起始地址的偏移量
- ② 从AL中取得数据表项索引值
- ③ 在数据表中查得表项内容
- ④ 将查得的表项内容存入AL

XLAT指令示例

TAB DB 3FH, 06H, 5BH, 4FH, 66H

DB 6DH, 7DH, 07H, 7FH, 6FH

. . .

MOV BX, OFFSET TAB

. . .

MOV AL, 4

XLAT

O4H

AL

66H

AL

MOV AL, 6

XLAT

7DH AL

. . .

主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法





- Ⅱ x86指令-运算类
- Ⅲ x86指令-转移类及其它
- IV x86指令的发展







指令分类举例

- 1.传送类指令
- 2.运算类指令
- 3.转移类指令
- 4.控制类指令

算术运算指令

● 作用

- 完成加、减、乘、除等算术运算
- 提供运算结果调整、符号扩展等功能

◎ 分类

∘ 分五大类, 共20条指令

操作数的限制

- ∘ 对于双操作数的指令,限制与MOV指令相同
 - 目的操作数不能是立即数或CS寄存器
 - 两个操作数不能同时为存储器操作数

算术运算指令的列表

分组	助记符	功能	操作数类型
	ADD	加	字节/字
加法	ADC	加(带进位)	字节/字
	INC	加1	字节/字
	SUB	减	字节/字
	SBB	减(带借位)	字节/字
减法	DEC	减1	字节/字
	NEG	取补	字节/字
	CMP	比较	字节/字
乘法	MUL	乘 (不带符号)	字节/字
米/石	IMUL	乘 (带符号)	字节/字
	DIV	除 (不带符号)	字节/字
小木/石	IDIV	除 (带符号)	字节/字

算术运算指令的列表

分组	助记符	功能	操作数类型
符号扩展	CBW	将字节扩展为字	/
1寸 与 1) /枝	CWD	将字扩展为双字	/
	AAA	加法的ASCII调整	/
	DAA	DAA 加法的十进制调整	
十进制调整	AAS	减法的ASCII调整	1
一个人工的问题	DAS	减法的十进制调整	/
	AAM	乘法的ASCII调整	/
	AAD	除法的ASCII调整	/

加法类指令说明

ADD指令(加)

- 格式: ADD DST, SRC
- 操作: DST←DST+SRC

ADC指令(带进位的加)

- 格式: ADC DST, SRC
- 操作: DST←DST+SRC+CF

INC指令(加1)

- 格式: INC OPR
- 操作: OPR←OPR+1

ADD BL, 8 ADD WORD PTR[BX], 01H

ADD AX, CX ADC AX, DX

INC CL

示例

加法类指令编码

76543210	76543210	7654321 0	7654 0	321	0	7654321 0			
100000sw	mod 000 r/m	DISP-LO	DISP	P_HI	立即数到内存 data	data if w=1			
0 0 0 0 0 d w	mod reg r/m	DISP-LO	DISP	<u>'_HI </u>	寄存器和内存之间加				
0 0 0 0 0 1 0 w	data	data if w=1		ADD指令编码: 1、寄存器/存储器与寄存器相加					
		立即数加到	AX		即数加至寄存				

76543210	76543210	7654321 0	7654321 0
1 1 1 1 1 1 w	mod 000 r/m	DISP-LO	DISP_HI
0 1 0 0 0 reg	最短的指令(之一)		

INC指令编码:

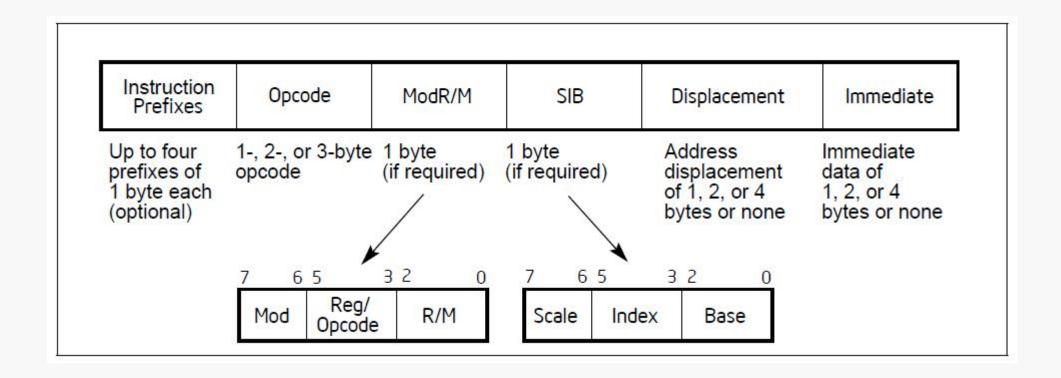
- 1、寄存器/存储器
- 2、寄存器

3、立即数加至累加器

"最长的指令"

LOCK ADD DWORD PTR ES:[EAX+ECX*8+11223344H],12345678H

指令编码(15个字节): 26 66 67 F0 81 84 C8 44 33 22 11 78 56 34 12



十进制调整指令说明

DAA指令(加法十进制调整指令)

- 格式: DAA
- 操作:
 - 。 跟在二进制加法指令之后
 - ∘ 将AL中的"和"数调整为压缩BCD数格式
 - ∘ 调整结果送回AL

示例

MOV AL, 27H ; AL=27H ADD AL, 15H ; AL=3CH DAA ; AL=42H

BCD (Binary-Coded Decimal)

BCD数具有二进制编码的形式,又保持了十进制的特点,可以作为人与计算机联系时的中间表示

十进制数

9502



压缩BCD .0010101B 95H 00000010B 02H 非压缩BCD 00001001B 00000101B 05H00H 00000000B 02H 0000010B



十六进制 25H 1EH

主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法

- Ⅰ x86指令-传送类
- Ⅱ x86指令-运算类
- Ⅲ x86指令-转移类及其它
- IV x86指令的发展





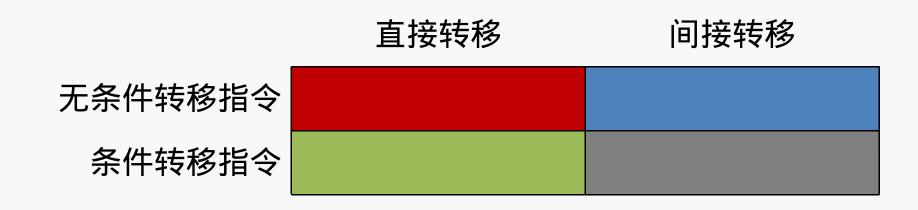


指令分类举例

- 1.传送类指令
- 2.运算类指令
- 3.转移类指令
- 4.控制类指令

转移指令

- № 作用
 - 。 改变指令执行顺序
- ◉ 说明
 - 根据是否有判断条件,分为无条件转移指令和条件转移指令
 - 。根据转移目标地址的提供方式,可分为直接转移和间接转移



转移指令的列表(1)

分组	格式		功能	测试条件
无条件转移指令	JMP	LABEL	无条件转移	
	CALL	LABEL	过程调用	
	RET		过程返回	

无条件转移指令 - 直接转移

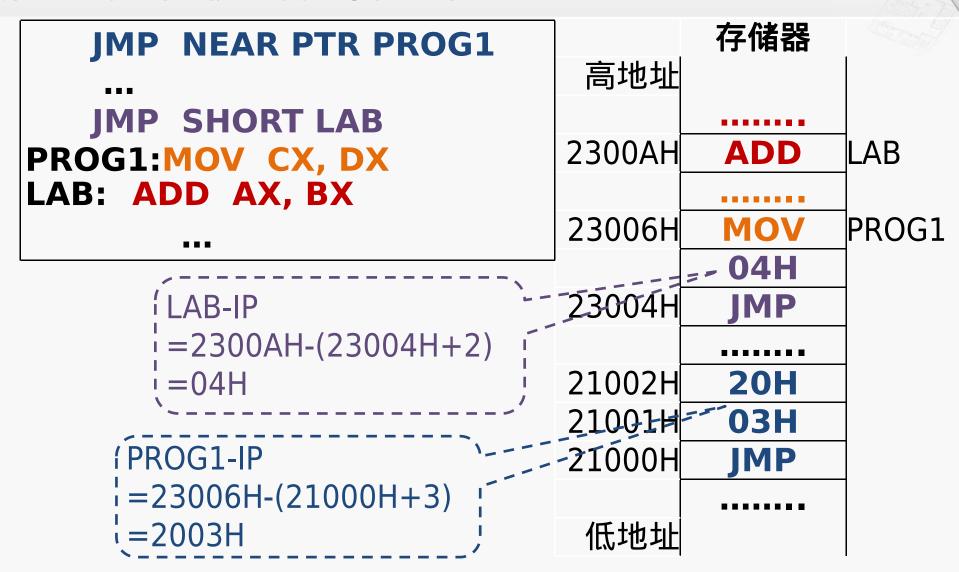
- 短转移: JMP SHORT LABEL
 - 操作: IP←IP+8位的位移量 (-128~127Byte)
- ◉ 近转移: JMP NEAR PTR LABEL
 - 操作: IP←IP+16位的位移量(±32KByte)
- 远转移: JMP FAR PTR LABEL
 - ○操作: IP←LABEL的偏移地址; CS ←LABEL的段基值 操作码

短转移	EB	8-bit位移 量	不会考背诵		
近转移	E9	16-bit	位移量		
远转移	EA	IP	IP	CS	CS

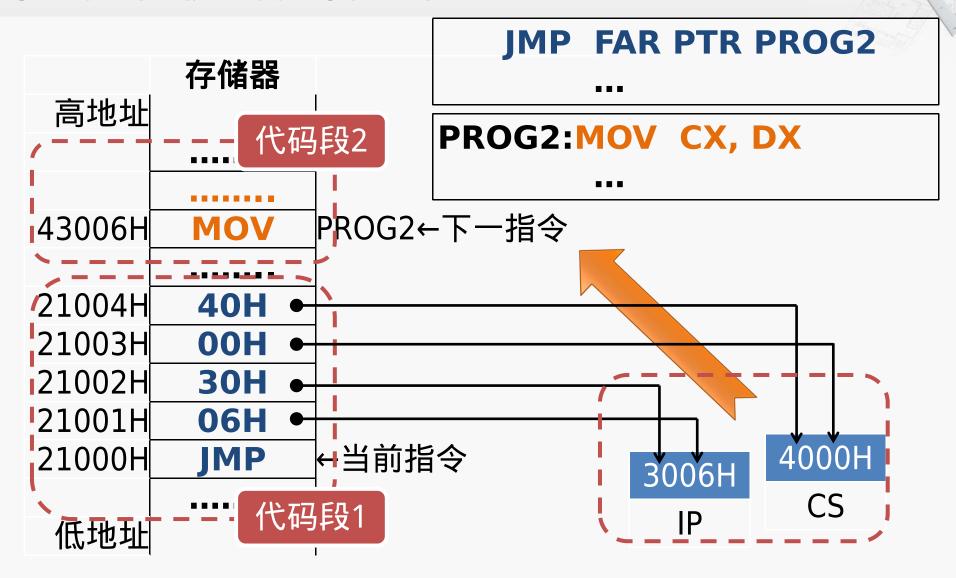
- 1. 位移量是一个带符号数, 为LABEL的偏移地址与当 前EIP/IP值之差
- 2. 从80386开始,近转移可 以使用32位的位移量

说明

段内直接转移的执行过程



段间直接转移的执行过程



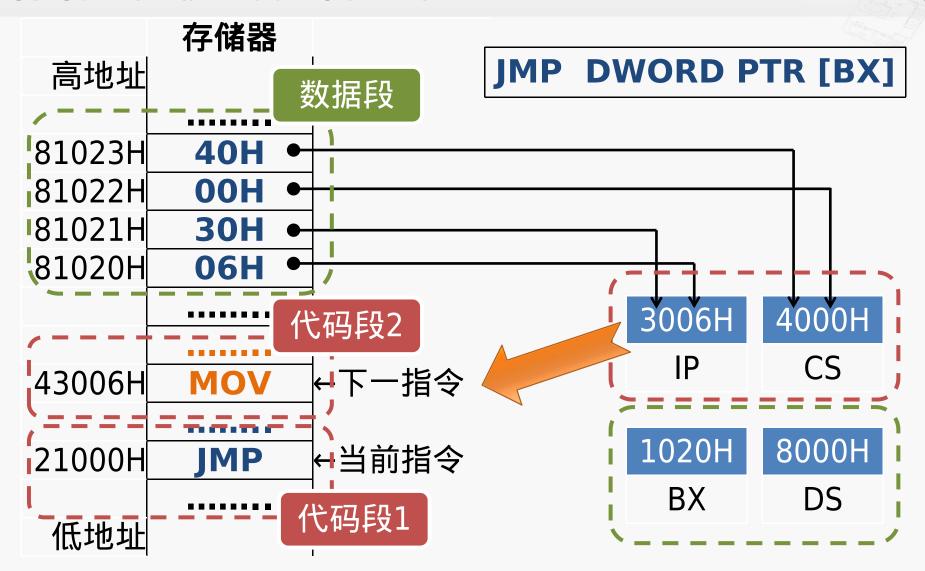
段间间接转移

● 格式: JMP DWORD PTR OPR

№ 操作

- ① 寻址到OPR指定的存储器单元双字
- ② 将该双字中的低字送到IP寄存器中
- ③ 将该双字中的高字送到CS寄存器中

段间间接转移的执行过程



转移指令的列表(2)

分	组	,	格式	功能	测试条件
		JC	LABEL	有进位时转移	CF=1
	 ₩	JNC	LABEL	无进位时转移	CF=0
	根据某	JP/JPE	LABEL	奇偶位为1时转移	PF=1
条件	某一	JNP/JPO	LABEL	奇偶位为0时转移	PF=0
条件转移指令	状	JZ/JE	LABEL	为零/相等时转移	ZF=1
移地	态坛	JNZ/JNE	LABEL	不为零/不相等时转移	ZF=0
1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	态标志	JS	LABEL	负数时转移	SF=1
·	转移	JNS	LABEL	正数时转移	SF=0
	侈	JO	LABEL	溢出时转移	OF=1
		JNO	LABEL	无溢出时转移	OF=0

转移指令的列表(3)

分	组		格式	功能	测试条件
	对	JB/JNAE	LABEL	低于/不高于等于时转移	CF=1
		JNB/JAE	LABEL	不低于/高于等于时转移	CF=0
条		JA/JNBE	LABEL	高于/不低于等于时转移	CF=0且ZF=0
条件转移指令	数	JNA/JBE	LABEL	不高于/低于等于时转移	CF=1或ZF=1
移		JL/JNGE	LABEL	小于/不大于等于时转移	SF≠OF
指令	灯 有	JNL/JGE	LABEL	不小于/大于等于时转移	SF=OF
	对有符号数	JG/JNLE	LABEL	大于/不小于等于时转移	ZF=0且SF=OF
	釵	JNG/JLE	LABEL	不大于/小于等于时转移	ZF=1或SF≠OF

条件转移指令的说明

❷ 操作

。根据当前的状态标志位决定是否发生转移

◉ 说明

- 。 一般在影响标志位的算术或逻辑运算指令之后
- 。8086中,所有的条件转移都是短转移
 - 同一代码段内, -128~127字节范围内
- 。从80386起,条件转移指令可以使用32位的长位移量

转移指令的列表(4)

分组	格式		功能	测试条件
	LOOP	LABEL	循环	CX≠0
循环 控制	LOOPZ/LOOPE	LABEL	为零/相等时循环	CX≠0且ZF=1
指令	LOOPNZ/LOOPNE	LABEL	不为零/不相等时循环	CX≠0且ZF=0
	JCXZ	LABEL	CX值为零时循环	CX=0

LOOPNE/LOOPNZ指令说明

LOOPNE/LOOPNZ指令(不为零/不相等时循环)

● 格式: LOOPNE LABEL
或 LOOPNZ LABEL

❷ 操作

- ① CX←CX-1
- ② 若CX≠0且ZF=0,转移到LABEL处继续执行 否则,结束循环,顺序执行下一条指令

循环控制指令示例

№ 在100个字符的字符串中寻找第一个\$字符

MOV CX, 100

MOV SI, OFFFH

NEXT:INC SI

CMP BYTE PTR [SI], '\$'

LOOPNZ NEXT

在循环出口 分析查找情况

ZF=0 CX=0	查找完毕,在串中没有\$字符
ZF=1 CX≠0	已找到\$字符,通过CX的内容可确定位置
ZF=1 CX=0	已找到\$字符,在串的最后一个字符处

指令分类举例

- 1.传送类指令
- 2.运算类指令
- 3.转移类指令
- 4.控制类指令

处理器控制指令

● 作用

- 。控制CPU的功能
- 。 对标志位进行操作

分组	格式	功能
	STC	把进位标志CF置1
	CLC	把进位标志CF清0
	CMC	把进位标志CF取反
标志操作指令	STD	把方向标志DF置1
	CLD	把方向标志DF清0
	STI	把中断标志IF置1
	CLI	把中断标志IF清0
外同步指令	HLT	暂停
	WAIT	等待
	ESC	交权
	LOCK	封锁总线(指令前缀)
空操作	NOP	空操作

主要内容

通过学习本课程 了解计算机的发展历程,理解计算机的组成原理,掌握计算机的设计方法

- Ⅰ x86指令-传送类
- Ⅱ x86指令-运算类
- Ⅲ x86指令-转移类及其它









x86指令系统的发展

€ 兼容性

- 。 每款处理器包含该系列早期处理器的全部指令
- 。 每款处理器包含该系列早期处理器的寄存器和操作方式

指令系统的增强和扩充

- 。 对已有指令进行功能上的扩展和改进
- 。 增加新指令

x86指令增强和扩充举例

处理器	新增指令举例	指令功能扩充举例
80286	8个通用寄存器压栈 PUSHA	立即数的移位次数 SHL AX, 31
80386	符号扩展传送 MOVSX AX, CL	条件转移的位移量 可以是32位
80486	比较并交换 CMPXCHG [DX], CX	
Pentium	处理器特征识别 CPUID	MOV指令的源操作数可以使 用控制寄存器CR4

x86指令系统的发展历程(1)

1978年	Intel8086、8088
要点	16位的x86指令
1985年	Intel80386, AMD Am386
要点	扩展为32位的x86指令
1989年	Intel486, AMD Am486
要点	增加x87指令(浮点指令)
1996年	Pentium MMX
要点	增加了MMX指令:一般认为MMX是指Multi Media eXtension,即多媒体扩展指令; AMD称为Matrix Math eXtension。拥有57条多媒体指令(SIMD),不能与浮点数操作同时进行

x86指令系统的发展历程(2)

1999年	Pentium III
要点	SSE: Streaming SIMD Extension,即SIMD扩展指令集,共70条指令。包括50条浮点SIMD运算指令、12条定点MMX指令和8条优化内存数据块传输指令
2001年	Pentium 4(Willamette核心) AMD Opteron(SledgeHammer核心)
要点	SSE2: 共144条指令,扩展了MMX(定点)和SSE(浮点)技术
2004年	Pentium 4(Prescott核心) AMD Opteron(Troy核心)(皓龙)
要点	SSE3:在SSE2的基础上增加了13条SIMD指令,目的是改进线程同步和特定应用程序领域,例如媒体和游戏



本讲到此结束,谢谢 欢迎继续学习本课程

计算机组织与体系结构 Computer Architectures 主讲: 陆俊林



