《汇编语言程序设计》

期末速成课

课时1 计算机系统概述

高数帮

考点	重要程度	占分	题型
1.汇编语言的特点	****	5~10	
2.冯·诺依曼体系	***		大题
3.三大主流芯片架构	必考	0~3	选择 填空
4.CISC和RISC			
5.CPU寄存器			
6.条件码标志			
7.存储单元/存储器	7		
8.存储器地址分段			

考点1 汇编语言的特点

【题1】汇编语言是一种高级语言,其程序员代码必须编译成目标,代码程序才能 执行 (×)

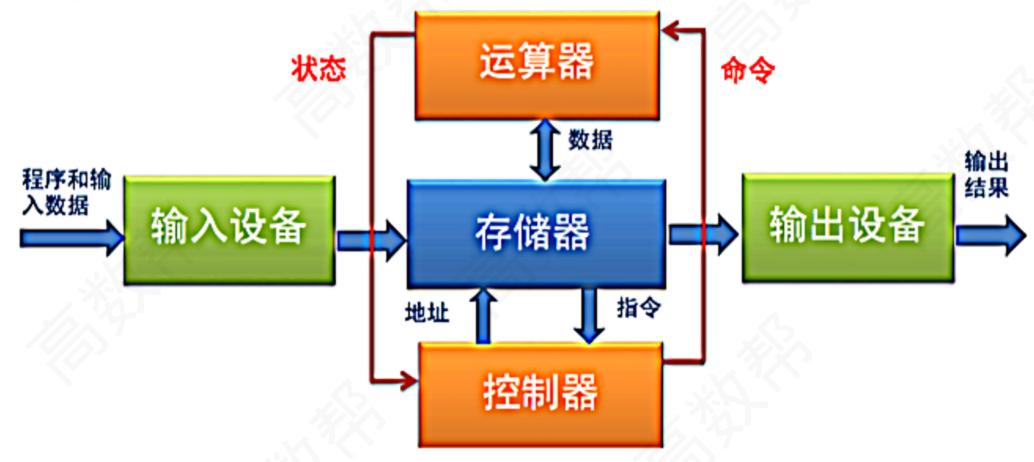
【题2】汇编语言的目标代码相对C语言而言,占用内存少这些速度快 (√)

【题3】将汇编语言源代码转换成机器,目标代码的过程称为编译 (×)

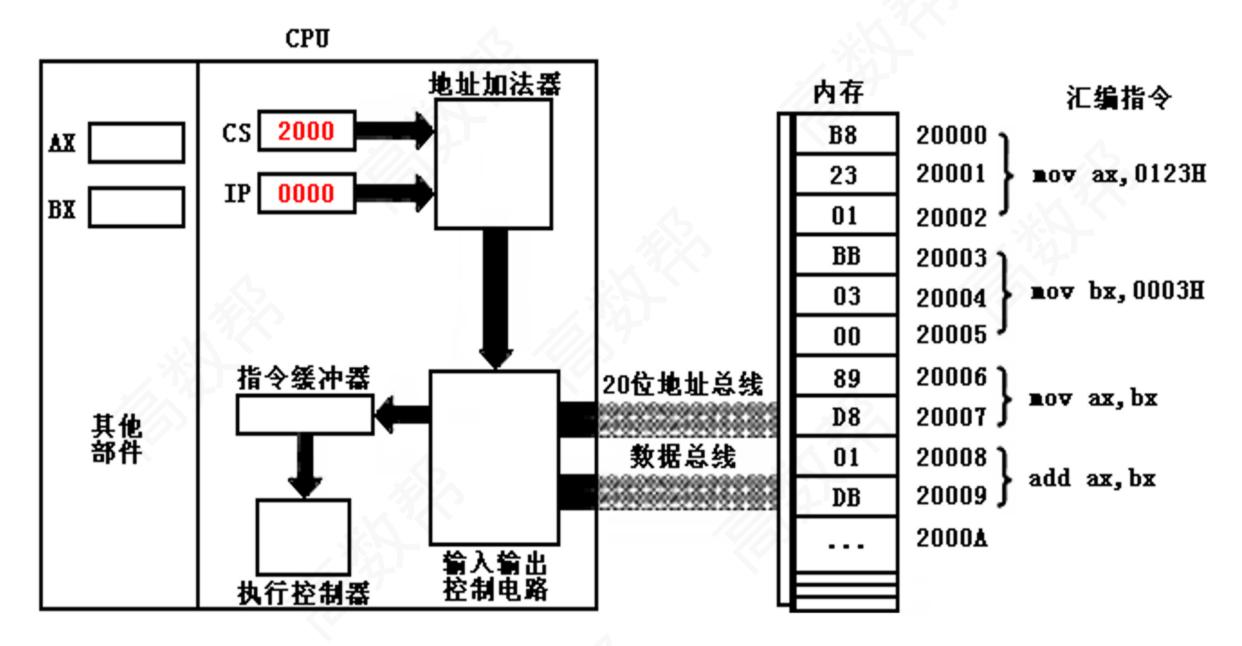


扫码观看 视频讲解更清晰

1.冯·诺依曼体系组成



2.冯·诺依曼结构模型和工作机理



考点3 三大主流芯片架构

1.ARM

优点: 体积小, 低功耗, 低成本, 高性能。

支持Thumb(16位)/ARM(32位)双指令集,能很好的兼容8位/16位器件。

大量使用寄存器,指令执行速度更快。

大多数数据操作在寄存器中完成。

寻址方式灵活简单,执行效率高。流水线处理方式。

指令长度<mark>固定</mark>,大多是简单指令且都能在一个时钟周期内完,易于设计超标率与流水线。

缺点:性能差距稍大。ARM在性能上接近X86,频率必须比X86处理器高很多,但频率高能耗就更高,抵消了ARM的优点。

2.X86

优点:速度快:单条指令功能强大,指令数相对较少。 带宽需求低。采用CISC,指令顺序执行,控制简单。

产业规模更大。目前绝大多数的CPU厂商生产的就是这种处理器。

缺点: 寻址范围小。计算机各部分利用率不高,执行速度慢。遇到复杂的X86 指令需要进行微解码,并把它分成若干条简单指令,速度较慢且很复杂。

3.MIPS: RISC架构, 32位, 龙芯

优点: MIPS支持64bit指令和操作, ARM目前只到32bit。

有专门除法器,可以执行除法指令。

内核寄存器比ARM多一倍,所以同样的性能下MIPS功耗比ARM低,同样功 耗下性能比ARM更高。指令比ARM多,更灵活。MIPS开放。

缺点: MIPS在内存和Cache的支持方面都有限制。

考点4 复杂指令集(CISC)与精简指令集(RISC)

CISC: 复杂指令集(complex instrction set computer)

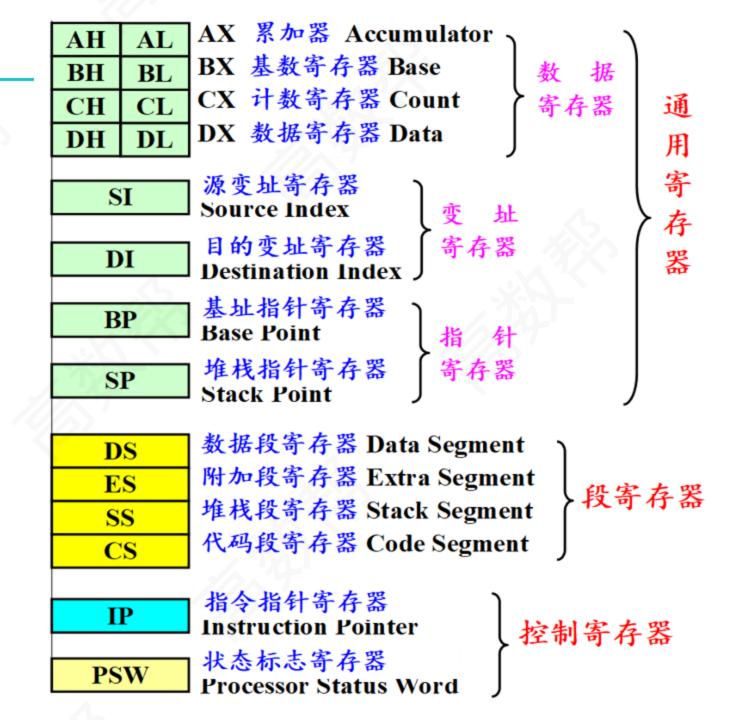
- 1.只有大量的指令和寻址方式,指令长度可变
- 2.8/2原则,80%的程序只使用20%的指令
- 3.大多数程序只使用少量的指令就能够运行
- 4.可以对存储器和寄存器进行算数和逻辑运算
- 5.难以用优化编辑器生成高效的目标代码程序



RISC: 精简指令集(Reduced instrction set computer)

- 1.指包含最有用的指令, 指令长度固定
- 2.确保数据通道快速执行
- 3.每一条指令使CPU硬件结构设计变得更为简单
- 4.只能对寄存器对行算术和逻辑操作
- 5.采用优化编码技术, 生成高效的目标代码程序

考点5 CPU寄存器



```
【题1】段寄存器包括DX,ES,SS和CS。(×)
```

【题2】数据寄存器包括 AX,BX,CX,DX 变直寄存器,SI,DI指针寄存器,BP,SP

【题3】CS: IP总是指向(下一条程序执行代码), SS: SP指向(堆剑断剑顶位置)

【题4】IP指令指针寄存器是属于(D)

A通用寄存器 B段寄存器 C变址寄存器 D控制寄存器

【题5】下列自存器中用来指示堆件中任意数据区的偏移地址的是(B)

A.BX B.BP C.SI D.DI

考点6 条件码标志

1:	5 1	4	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	
					OF	DF	IF	TF	SF	ZF	/	AF	4"	PF		CF	$\bigg]$

条件码标志有:

ZF(Zero Flag): 零标志。若运算结果为0,则ZF=1,否则ZF=0。

SF(Sign Flag): 符号标志。若运算结果为负数,则SF=1, 否则SF=0。

 $CF(Carry\ Flag)$: 进位标志。若加法时结果最高位向前有进位或减法时最高位向前有借位,则CF=1,否则CF=0。

OF(Overflow Flag): 溢出标志。若带符号数的运算结果超出了补码表示的范围,则 OF = 1,否则OF = 0。

AF(Auxiliary Carry Flag): 辅助进位标志。若加法时结果低4位向前有进位或减法时结果低4位向前有进位或减法时结果低4位向前有借位,则AF = 1,否则AF = 0。

PF(Parity Flag): 奇偶标志。若结果操作数中1的个数为偶数,则PF = 1,否则PF = 0。

控制标志是由程序根据需要用指令来设置的, 以控制某些指令的执行方式, 有:

DF(Direction Flag): 方向标志 =1表示减量。

IF(Interrupt Flag): 中断标志 =1表示允许中断。

TF(Trace Flag): 跟踪标志 =1表示每条指令执行完后产生陷阱,由系统控制计算机。

【题6】零标志ZF=1,表示计算结果为0 (√)



扫码观看 视频讲解更清晰

考点7 存储单元/存储器

1.存储单元的地址

存储器的基本存储单位是一个二进制位(bit),每8位组成一个字节,每相邻的2个字节可组成一个字。

存储器以字节为单位存储信息。为区别不同的字节存储单元,每个单元都被指定一个唯一的编号,称为该单元的物理地址(简称PA)。地址编号从0开始,按顺序加1,一般用十六进制数表示。因此PC机的内存是按字节编址的,即以字节单元为单位对内存进行编址。

00100H

00101H

00102H

00103H

27II

34H

12H

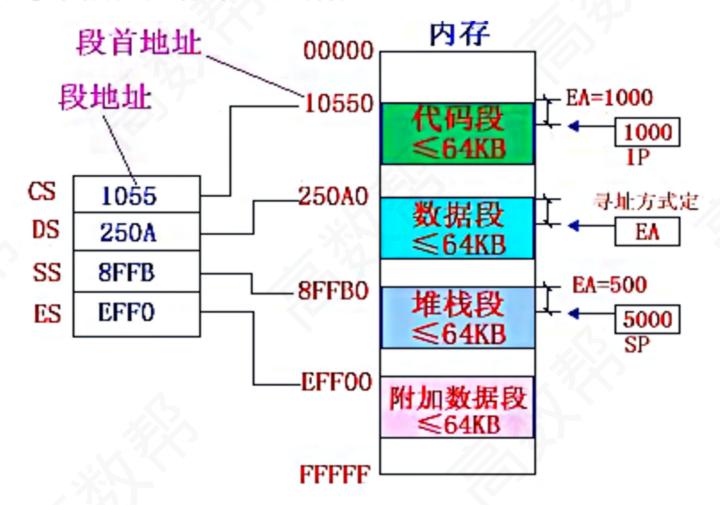
68II

2.存储单元的内容

一个存储单元中存放的信息称该单元的内容。 如图,地址是00100H的字节单元的内容为27H,表示为 (00100H)=27H=00100111B 8086/8088CPU有20位地址总线,而寄存器16位-->存储器地址分段

- 1.内存中某单元的位置可用16位的段基址和16位的偏移地址确定。
- 2.当CPU访问存储单元时,先由<mark>段寄存器</mark>提供存储单元所在段的段基址。然后段基址被左移4位(乘16),即恢复段起始地址,再与待访问存储单元的偏移地址相加,可得到该单元的20位物理地址。这样一来,CPU寻址范围可达1MB。
- 3.80×86计算机的系统总线分为数据总线、地址总线、控制总线
- 4.逻辑地址→物理地址的转换: 16位段地址×16 + 16位偏移地址→20位物理地址

内存一般可分成4个段,分别称为代码段、数据段、堆栈段和附加数据段,由这4个段寄存器来指明每个段在内存中的起始位置



【题7】80×86计算机的系统总线分为(数据总线)、(地址总线)、(控制总线)

【题8】8088是第一代个人计算机所采用的微处理器,其内部数据总线路是(A

A.16**位**

B.8**位**

C.20**位**

D.32**位**

【题9】8088微处理器,其地址总线是(C)

A.16位

B.8**位**

C.20位

D.32位



扫码观看 视频讲解更清晰