

# 程序的机器级表示 I: 基础

## Machine-Level Programming

教师：郑贵滨

计算机科学与技术学院

哈尔滨工业大学

# 程序的机器级表示 I：基础

- Intel CPU及架构的发展史
- IA32处理器体系结构
- 汇编语言
- Linux汇编程序

# Intel x86 处理器

- 笔记本、台机、服务器市场的统治者
- 进化设计
  - 向后兼容，直至1978年推出的8086CPU
  - 与时俱进：不断引入新特征
- 复杂指令集计算机(Complex instruction set computer,CISC)
  - 指令多、指令格式多
    - Linux程序设计只用到其中较小的子集
  - 性能难与精简指令计算机(Reduced Instruction Set Computers,RISC)相比
  - 在速度方面Intel做到了与RISC相当的性能，但功耗不低

# Intel x86 进化的里程碑

名字	时间	晶体管数量	主频
■ 8086	1978	29K	5-10
<ul style="list-style-type: none"> <li>第一个16位intel处理器，主要用于IBM PC &amp; DOS</li> <li>1MB 地址空间，程序可用640KB，8087浮点运算协处理器</li> </ul>			
■ 80286	1982	134K	20
<ul style="list-style-type: none"> <li>IBM PC-AT &amp; Windows、更多寻址模式</li> </ul>			
■ 386	1985	275K	16-33
<ul style="list-style-type: none"> <li>第一个32位intel处理器，称为IA32</li> <li>增加“平坦寻址”(flat addressing),可运行Unix</li> </ul>			
■ Pentium 4E	2004	125M	2800-3800
<ul style="list-style-type: none"> <li>第一个64位Intel x86处理器,称为 x86-64，超线程(hyperthreading)</li> </ul>			
■ Core 2	2006	291M	1060-3500
<ul style="list-style-type: none"> <li>第一个多核处理器，不支持超线程 (Core酷睿)</li> </ul>			
■ Core i7	2008	731M	1700-3900
<ul style="list-style-type: none"> <li>4核处理器、支持超线程</li> </ul>			

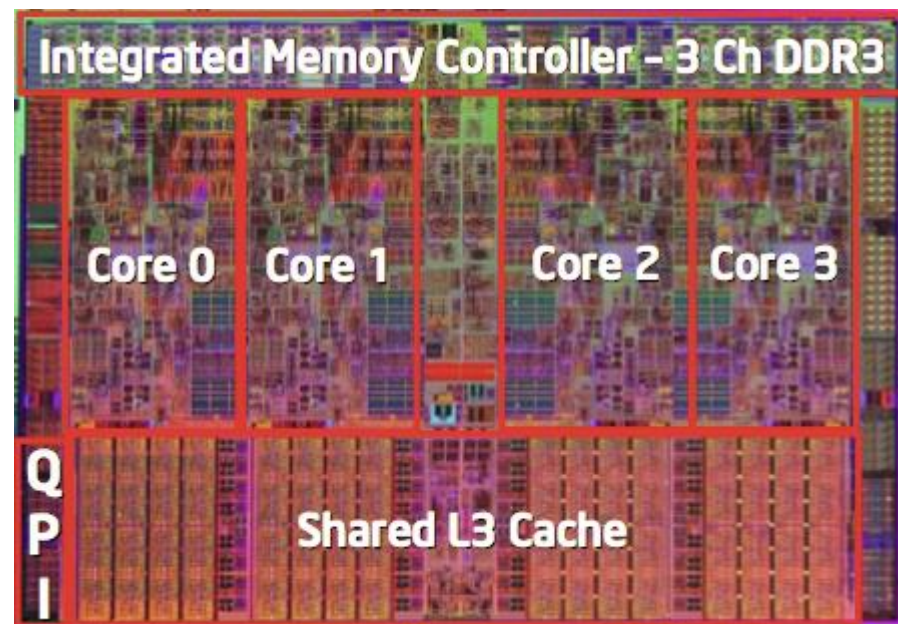
# Intel x86 处理器(续...)

## ■ 机器的演变

■ 386	1985	0.3M
■ Pentium	1993	3.1M
■ Pentium/MMX	1997	4.5M
■ PentiumPro	1995	6.5M
■ Pentium III	1999	8.2M
■ Pentium 4	2001	42M
■ Core 2 Duo	2006	291M
■ Core i7	2008	731M

## ■ 增加的特征

- 支持多媒体计算的指令
- 支持更高效的条件运算指令
- 从32位进化到64位
- 多核



# Intel最新状态

## ■ 2015 Core i7 Broadwell架构: 14nm工艺、低功耗

### ■ 台式机: Intel Core i7 6950X

- 10核/20线程25MB
- 3.0-3.5GHz
- 140W
- 集成显卡

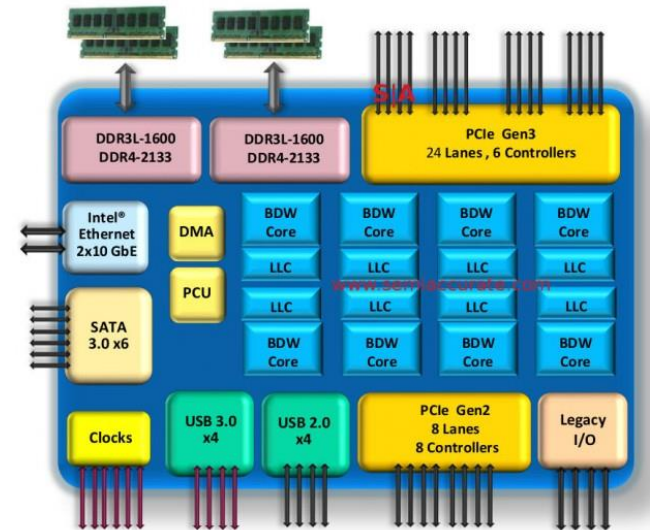
### ■ 服务器: Xeon(至强) E5-2699 v4

- 22核/44线程/55MB/2.2-3.6GHz/145W

## ■ 2016 Xeon E7-8890 v4

- 24核/48线程/60MB/2.2-3.4GHz/ 165w

## ■ 2017 Core i9-7980XE: 18核/36线程



# x86 的克隆: Advanced Micro Devices (AMD)

## ■ 历史

- AMD 紧随Intel
- 慢一点点、便宜很多！

## ■ 随后

- 从Digital Equipment Corp. 和其他发展趋势下降的公司招募顶级电路设计师
- Opteron（皓龙处理器）：Pentium 4的强劲对手
- 研发了x86-64, 向64扩展的自主技术

## ■ 近期

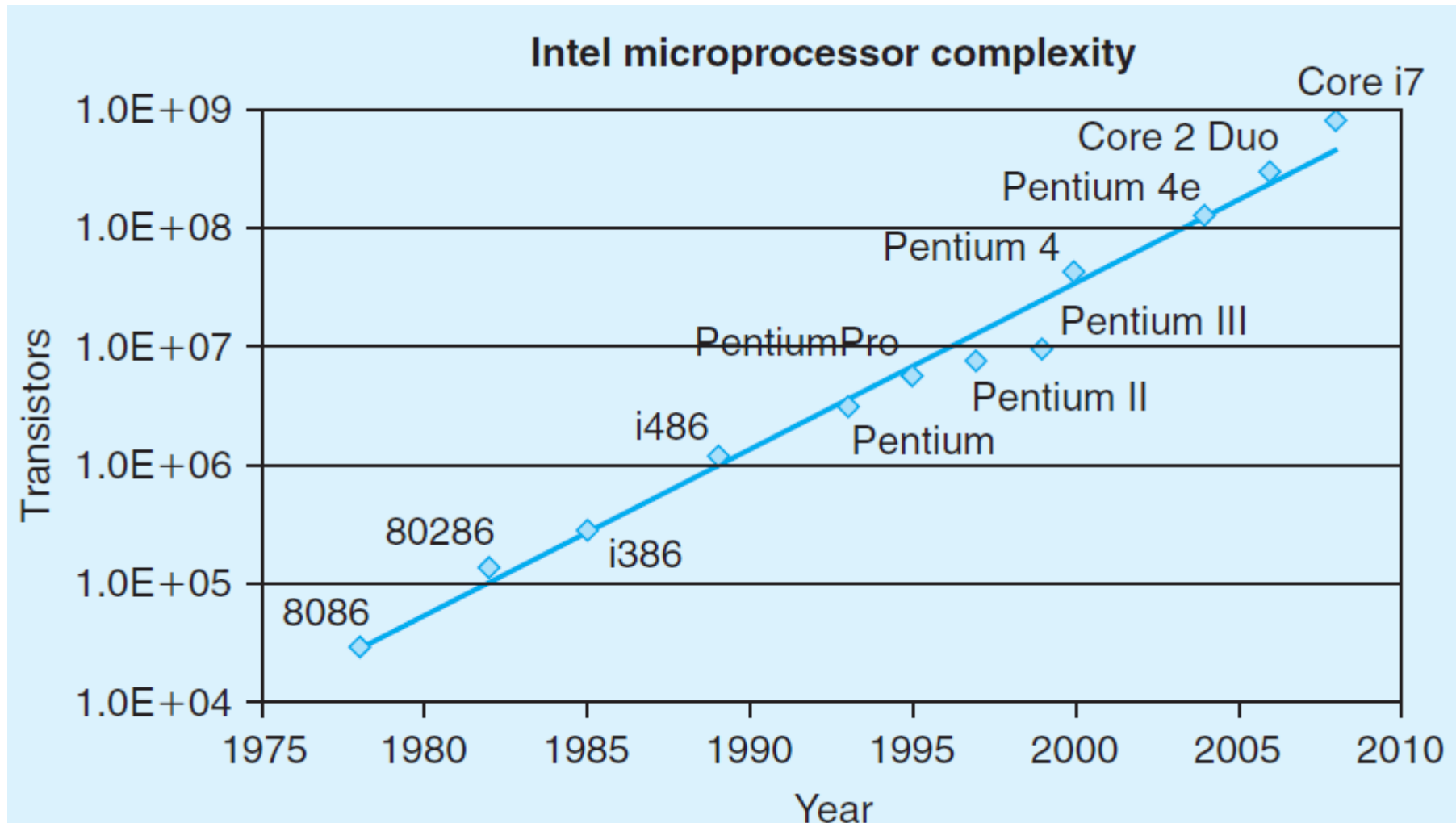
- 与Intel合作, 引领世界半导体技术的发展
- AMD 已经落后

# Intel的64位CPU发展史

- 2001: Intel激进地尝试从IA32跨到IA64
  - 采用完全不同的架构(Itanium)
  - 仅将运行IA32程序作为一种遗产
  - 性能令人失望
- 2003: AMD采用了进化的解决方案
  - x86-64 (现在称为“AMD64”)
- Intel 被动聚焦于IA64
  - 难以承认错误或承认AMD更好
- 2004: Intel 宣布了IA32的扩充EM64T
  - 64位技术的扩展内存
  - 几乎和x86-64一样
- 除了低端x86处理器外，都支持x86-64
  - 很多程序依旧运行在32位模式



# 摩尔定律(Moor's Law)



# 机器级程序设计I: 基础

- Intel CPU及架构的发展史
- IA32处理器体系结构
- 汇编语言
- Linux汇编程序

# IA32处理器体系结构

- 0、概念
- 1、微机的基本结构
- 2、IA32的寄存器
- 3、IA32的内存管理
- 4、指令的执行过程——指令执行周期
- 5、程序是如何运行的
- 6、系统是如何启动的

# 0、概念

## ■ 架构(Architecture)

即，指令集体系结构，处理器设计的一部分，理解或编写汇编/机器代码时需要知道。

- 例如：指令集规范,寄存器

## ■ 微架构(Microarchitecture)

架构的具体实现

- 例如：缓存大小、核心的频率

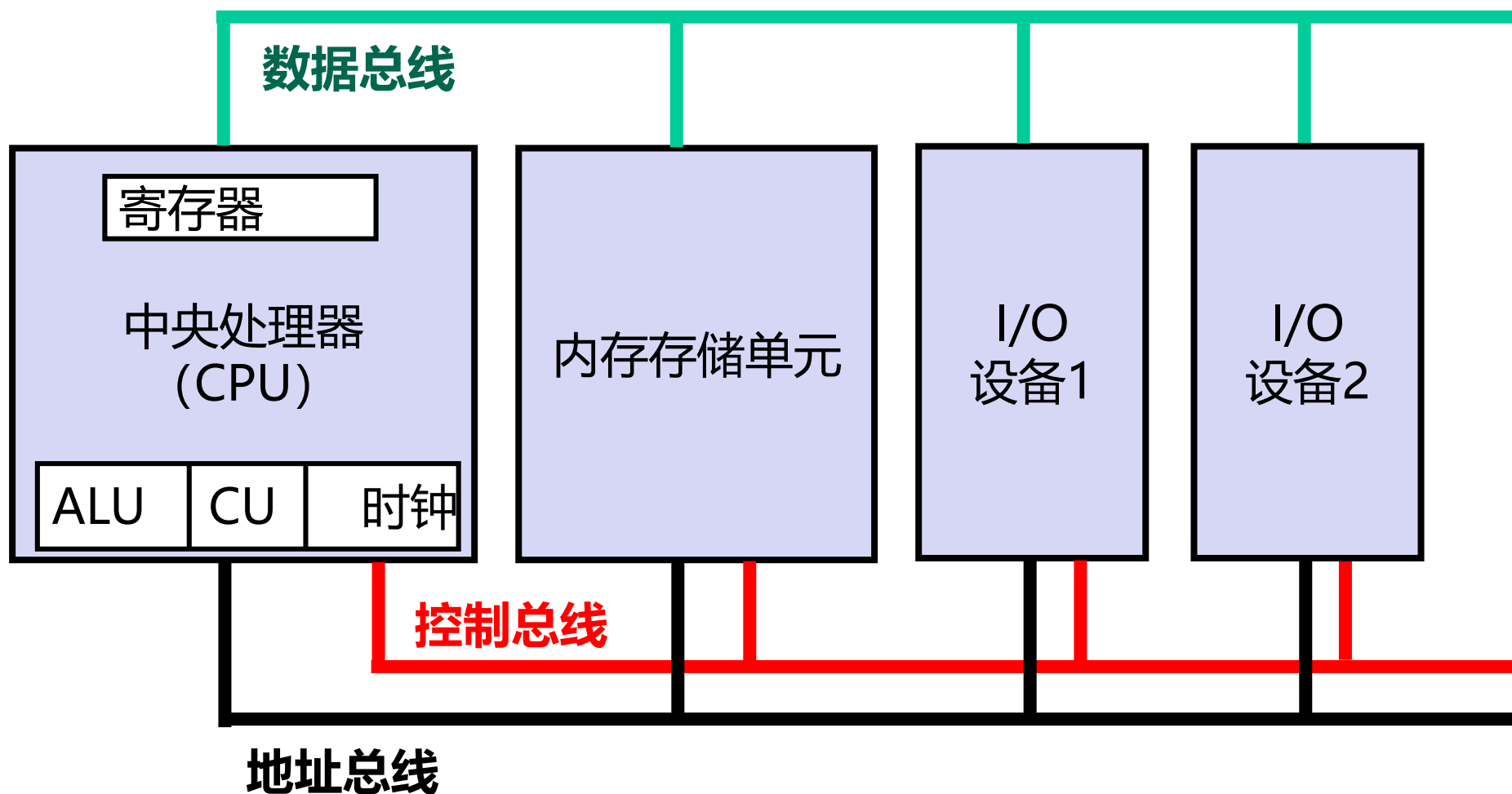
## ■ 代码格式(Code Forms)

- 机器码(Machine Code):处理器接执行的字节级程序
- 汇编码(Assembly Code): 机器码的文本表示

## ■ 指令体系结构(ISA)例子:

- Intel: **x86**, **IA32**, Itanium, **x86-64**
- ARM: 广泛用于移动电话

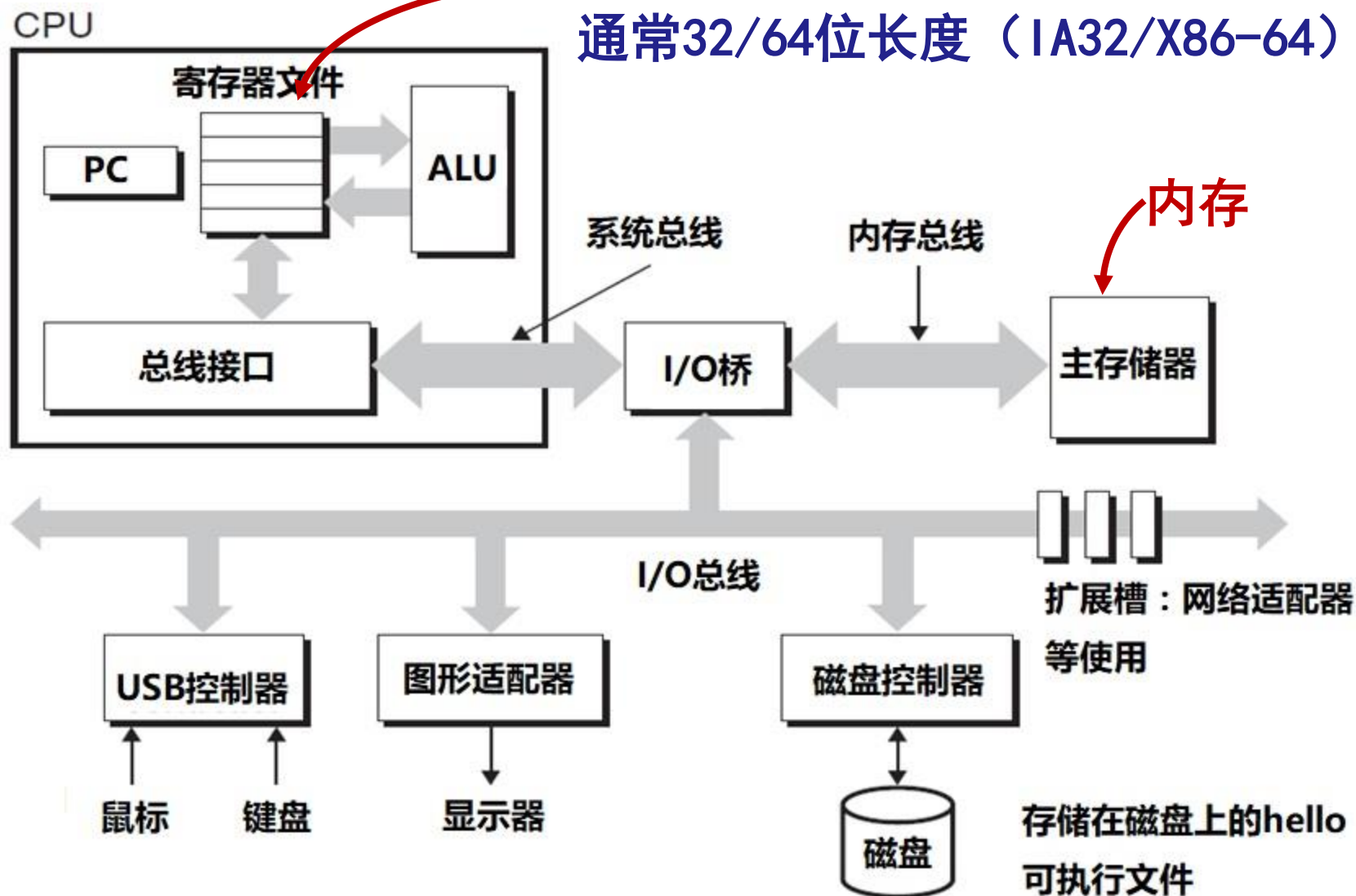
# 1 微机的基本结构



微机的结构示意图

# 1 微机的基本结构

**寄存器：**计算机中最快的存储单元、通常32/64位长度（IA32/X86-64）



## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1 基本寄存器

寄存器是CPU内部的高速储存单元，访问速度比常规内存快得多。包括：

- ✓ 8个32位通用寄存器
- ✓ 6个16位段寄存器
- ✓ 一个存放处理器标志的寄存器(EFLAGS)
- ✓ 一个指令指针寄存器(EIP)

### ■ 2.2 系统寄存器

### ■ 2.3 浮点单元

## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1 基本寄存器

EAX
EBX
ECX
EDX
EBP
ESP
ESI
EDI
EFLAGS
EIP

16位段寄存器

CS	ES
SS	FS
DS	GS

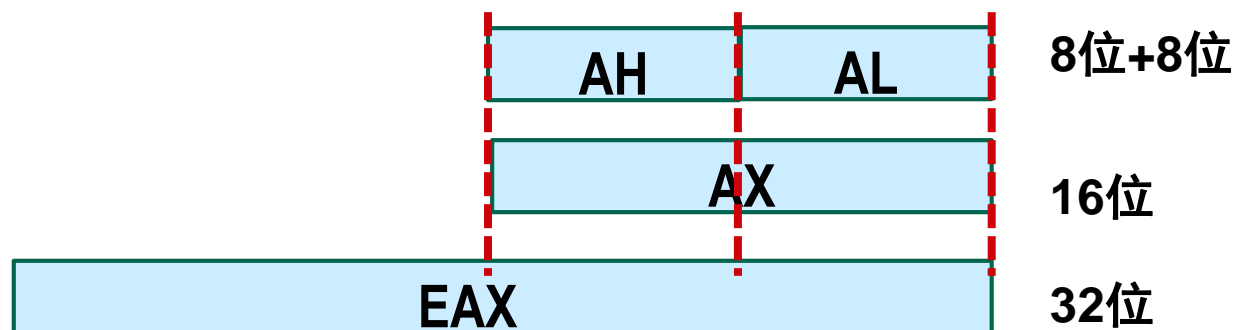
IA-32处理器的基本寄存器



## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1.1 通用寄存器

- 32位通用寄存器：主要用于算术运算和数据传送



32位	16位	高8位	低8位
EAX	AX	AH	AL
EBX	BX	BH	BL
ECX	CX	CH	CL
EDX	DX	DH	DL

## 2、 IA32的寄存器

### ■ 2.1.1 通用寄存器

EBP ESP ESI EDI只有低16位有特别名字，通常在编写实地址模式程序时使用：

32位	16位
EBP	BP
ESP	SP
ESI	SI
EDI	DI

## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1.1 通用寄存器

#### 通用寄存器的特殊用法

- **EAX**: 扩展累加寄存器。在乘法和除法指令中被自动使用;
- **ECX**: 循环计数器。
- **ESI**和**EDI**: 扩展源指针寄存器和扩展目的指针寄存器。用于内存数据的存取;
- **ESP**: 扩展堆栈指针寄存器。一般不用于算术运算和数据传送, 而用于寻址堆栈上的数据。
- **EBP**: 扩展帧指针寄存器。用于引用堆栈上的函数参数和局部变量;

## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1.2 段寄存器

- 在实地址模式下，段寄存器用于存放段的基址；段寄存器包括：CS、SS、DS、ES、FS、GS。
- ✓ CS往往用于存放代码段(程序的指令)地址；
- ✓ DS存放数据段(程序的变量)地址；
- ✓ SS存放堆栈段(函数的局部变量和参数)地址；
- ✓ ES、FS和GS则可指向其他数据段。
- 保护模式下，段寄存器存放段描述符表的指针(索引)。

## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1.3 指令指针寄存器EIP

- 也称为：程序计数器(**Program counter,PC**)
- EIP始终存放下一条要被CPU执行的指令的地址。
- 有些机器指令可以修改EIP，使程序分支转移到新的地址执行。例如：JMP, RET

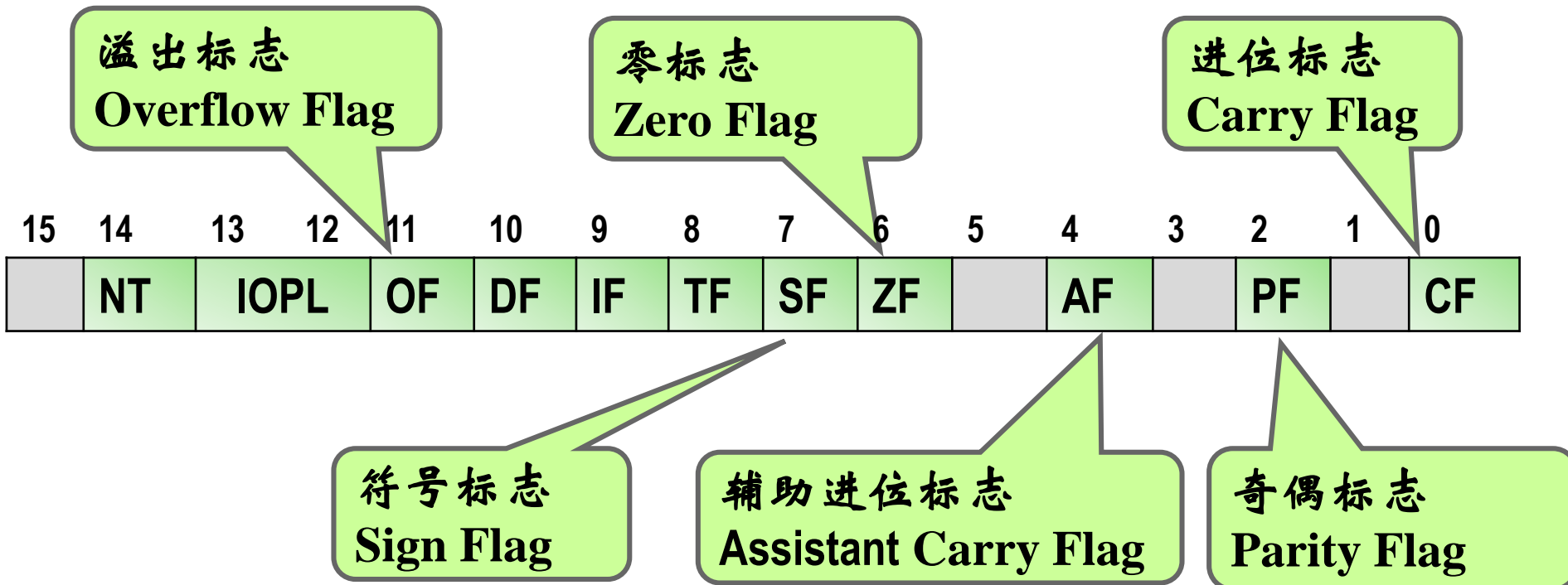
## 2、IA32的寄存器

- 2.1.4 EFLAGS寄存器(标志寄存器、条件码寄存器)
  - EFLAGS由控制CPU的操作或反映CPU某些运算结果的二进制位构成。
  - 处理器标志包括两种类型：状态标志和控制标志。
    - 说某标志被设置意味着使其等于1；被清除意味着使其等于0
    - 程序员可以通过设置EFLAGS中的控制标志控制CPU的操作，如方向和中断标志。
    - 一些机器指令可以测试和控制这些标志，例如：JC 或 STC

## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1.4 EFLAGS寄存器...

- 其中反映CPU执行的算术和逻辑操作结果的状态标志，包括溢出、符号、零、辅助进位、奇偶和进位标志。



## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.1.4 EFLAGS寄存器的状态标志（条件码）

- **进位标志CF**：在无符号算术运算的结果，无法容纳于目的操作数中时被设置。
- **溢出标志OF**：在有符号算术运算的结果位数太多，而无法容纳于目的操作数中时被设置。
- **符号标志SF**：在算术或逻辑运算产生的结果为负时被设置。
- **零标志ZF**：在算术或逻辑运算产生的结果为零时被设置。
- **辅助进位标志AC**：8位操作数的位3到位4产生进位时被设置,BCD码运算时使用。
- **奇偶标志PF**：结果的最低8位中，为1的总位数为偶数，则设置该标志；否则清除该标志。



## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.2 系统寄存器

仅允许运行在最高特权级的程序（例如：操作系统内核）访问的寄存器，任何应用程序禁止访问。

- 中断描述符表寄存器IDTR：保存中断描述符表的地址。
- 全局描述符表寄存器GDTR：保存全局描述符表的地址，全局段描述符表包含了任务状态段和局部描述符表的指针。
- 局部描述符表寄存器LDTR：保存当前正在运行的程序的代码段、数据段和堆栈段的指针。
- 任务寄存器：保存当前执行任务的任务状态段的地址。
- 调试寄存器：用于调试程序时设置端点。

## 2、IA32的寄存器

### ■ 2.3 浮点单元FPU

适合于高速浮点运算，从Intel 486开始集成到主处理器芯片中。

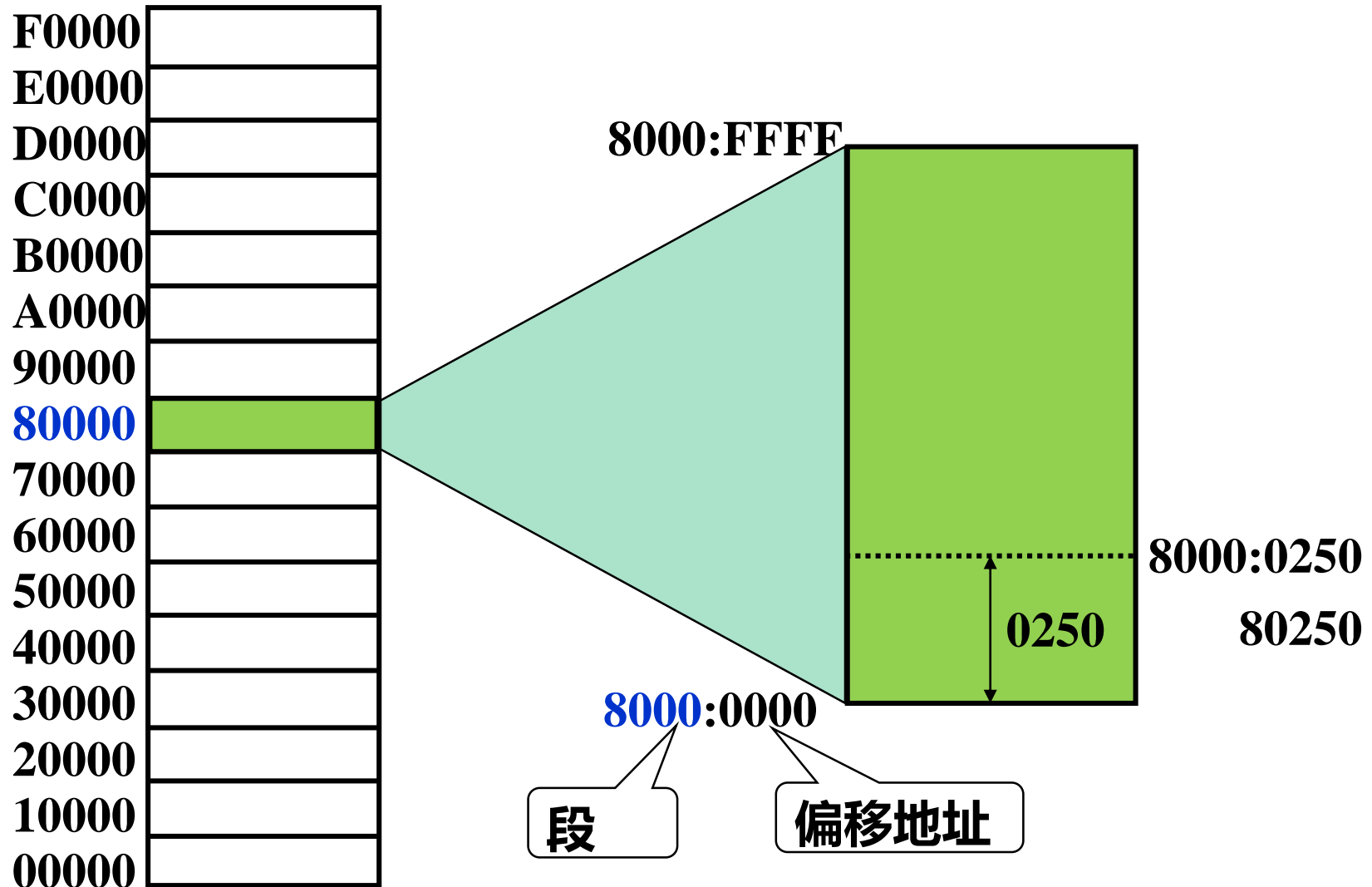
- 8个80位的浮点数据寄存器： st(0) — st(7)
- 2个48位的指针寄存器
- 3个16位的控制寄存器

# 3、IA32的内存管理

## ■ 3.1 实地址模式

- 在实地址模式下，处理器使用20位的地址总线，可以访问1MB(0~FFFFFF)内存。
- 8086的模式，只有16位的地址线，不能直接表示20位的地址，采用内存分段的解决方法。
- 段：将内存空间划分为64KB的段Segment；
- 段地址存放于16位的段寄存器中（CS、DS、ES或SS）：
  - CS用于存放16位的代码段的段地址/基地址
  - DS用于存放16位的数据段的段地址/基地址
  - SS用于存放16位的堆栈段的段地址/基地址
  - ES用于存放16位的附加段的段地址/基地址

# 段-偏移地址



## ■ 20位线性地址的计算

例：

**08F1: 0100**

$$\rightarrow 08F1H * 10H + 0100H = 09010H$$

**8000:0250**

$$\rightarrow 8000H * 10H + 0250H = 80250H$$

# 3、IA32的内存管理

## ■ 3.2 保护模式

- 寄存器、地址总线都是32位
- 32位地址总线寻址，每个程序可寻址4GB内存：  
0~FFFFFFFF

## ■ 段寄存器无用？更有用：“保护”的实现！

- 保护——访问权限：可写、可写程序的优先级、可执行
- 段描述符(Segment Descriptor): 8字节,包括：段的参数、  
(保护) 属性等
- 段描述符集中存放→段描述符表(Segment Descriptor Table)
- 段寄存器：保存段描述符在段描述符表中的索引值，称为  
段选择器(Segment Selector)，而非段地址

# 3、 IA32的内存管理

## ■ 3.2 保护模式

### ■ 段寄存器(CS、DS、SS、ES、FS和GS)指向段描述符:

- ✓ CS代码段描述符的索引值
- ✓ DS数据段描述符的索引值
- ✓ SS堆栈段描述符的索引值

# 3、IA32的内存管理

## ■ 全局描述符表GDT(Global Descriptor Table)

整个系统只有一个，包含：

- 操作系统使用的代码段、数据段、堆栈段的描述符
- 各任务/程序的LDT（局部描述符表）段

## ■ 局部描述符表LDT（Local Descriptor Table）

每个任务/程序有一个独立的LDT(intel 80386)，包含：

- 对应任务/程序私有的代码段、数据段、堆栈段的描述符
- 对应任务/程序使用的门描述符：任务门、调用门等。



### 3、IA32的内存管理

#### ■ 48位的全局描述符表寄存器GDTR

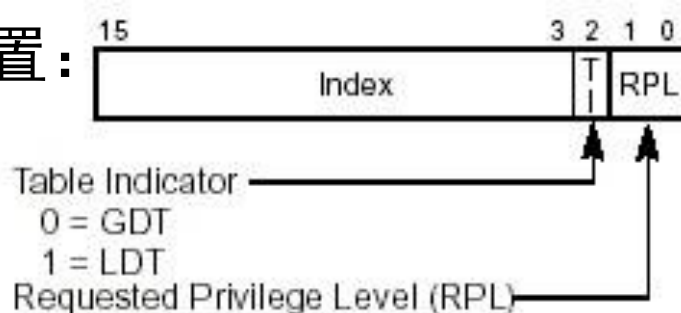
- 指向GDT(Global Descriptor Table), 即GDT在内存中的具体位置

#### ■ 16位的局部描述符表寄存器LDTR

- 指向LDT段在GDT中的位置 (索引)

#### ■ 16位段选择器/段选择子(Selector)的编码

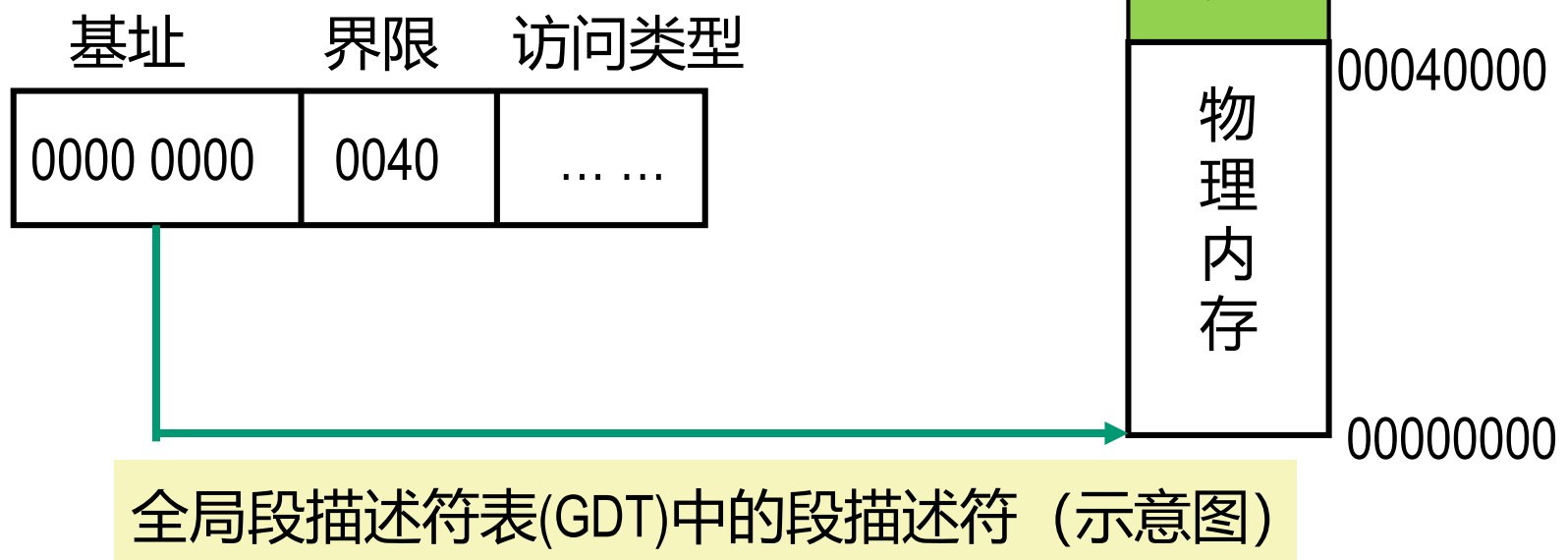
- 高13位表示索引值
- 0、1位表示程序的当前优先级RPL;
- 第2位是TI位, 表示段描述符的位置:
  - TI=0, 段描述符在GDT中
  - TI=1, 段描述符在LDT中



# 3、IA32的内存管理

## ■ 3.2.1 平坦分段模式

- 所有段被映射到32位物理地址空间；
- 程序至少两个段：代码段和数据段；
- 全局描述符表GDT 保存所有的段描述符



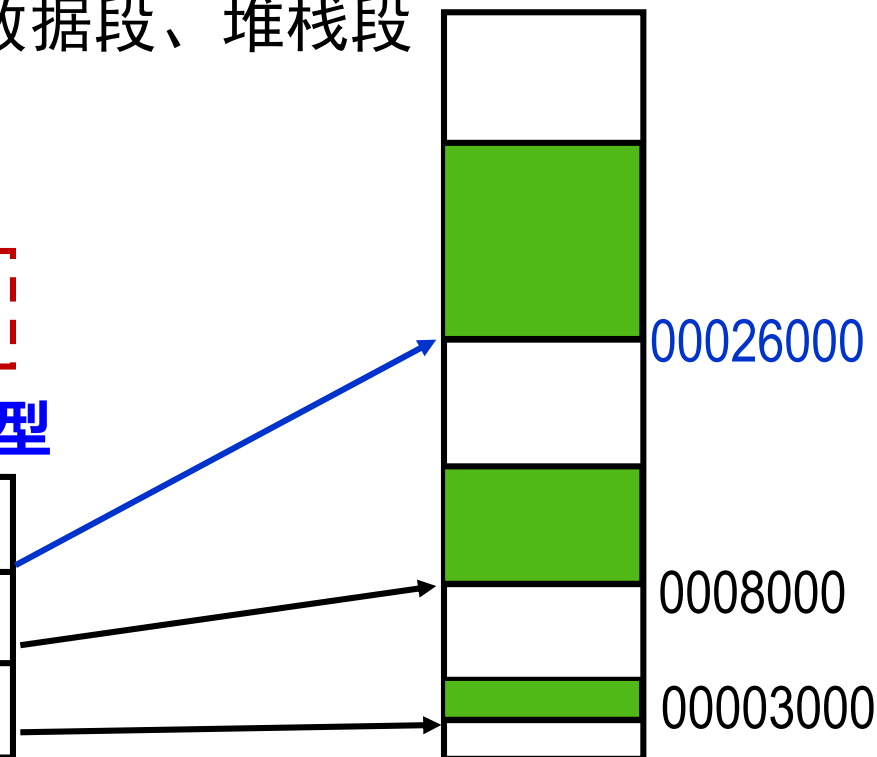
# 3、IA32的内存管理

## ■ 3.2.2 多段模式（Multi-Segment）

- 每个任务/程序有自己的局部段描述符表(LDT)
- 每个任务/程序有代码段、数据段、堆栈段
- 每个段有独立的地址空间

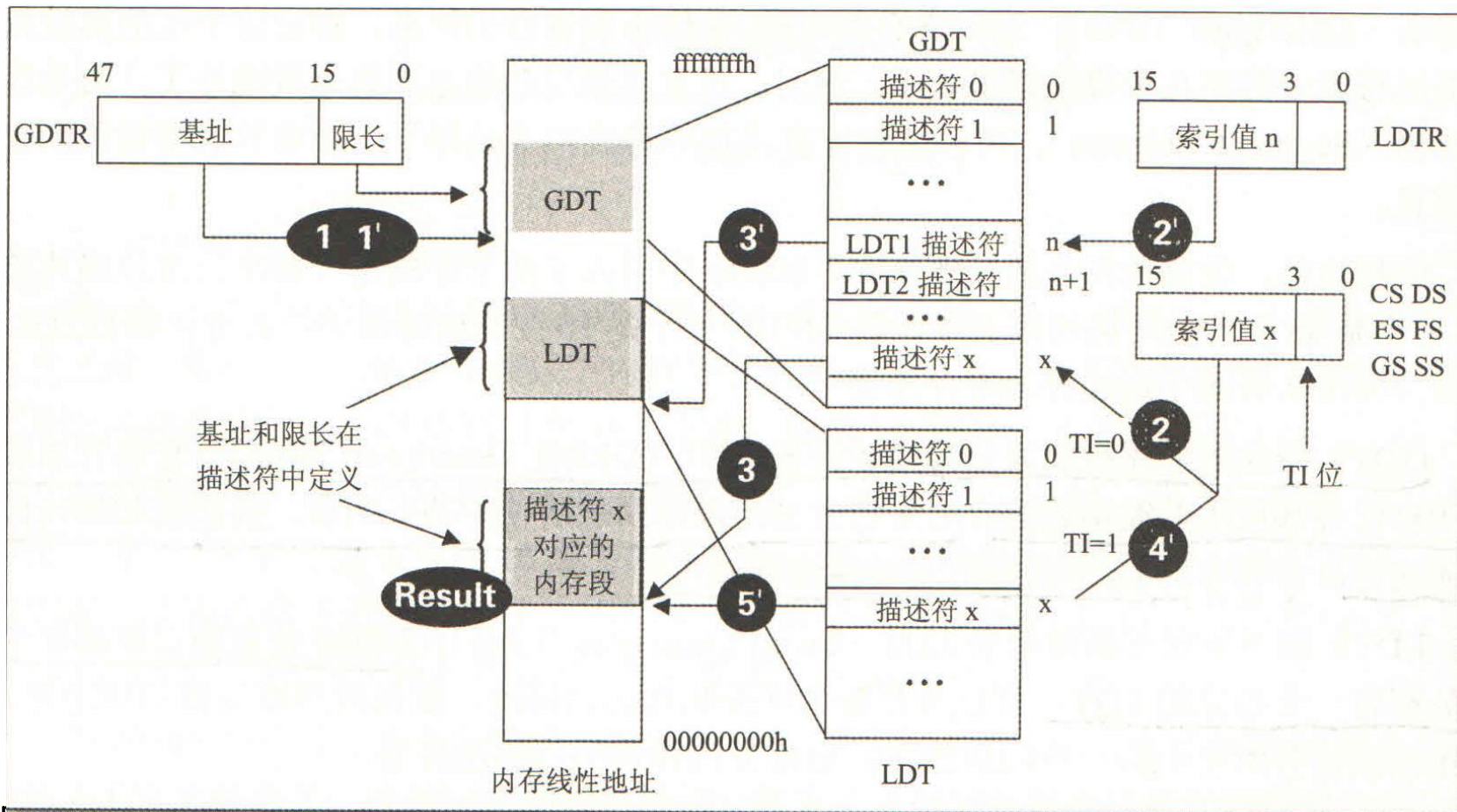
局部描述符表 (LDT)

基址	界限	访问类型
0002 6000	0010	.....
0000 8000	000A	.....
0000 3000	0002	.....



# 保护模式下的段寻址...

- 段寄存器为全局描述符表项的寻址：1-2-3
- 段寄存器为局部描述符表项的寻址：1'-2'-3'-4'-5'



# 3、IA32的内存管理

## ■ 3.2.3 分页(Paging)

- 将内存分割成4KB大小的页（Pages），同时将程序段的地址空间按内存页的大小进行划分。
- 分页模式的基本思想：当任务运行时，当前活跃的执行代码保留在内存中，而程序中当前未使用的部分，将继续保存在磁盘上。当CPU需要执行的当前代码存储在磁盘上时，产生一个缺页错误，引起所需页面的换进(从磁盘载入内存)。
- 通过分页以及页面的换进、换出，一台内存有限的计算机上可以同时运行多个大程序，让人感觉这台机器的内存无限大，因此称为**虚拟内存**。

## 4、指令周期

- 指令周期：单条机器指令的执行可以分解成一系列的独立操作，这些操作被称为指令执行周期。
- 单条指令的执行有三种基本操作：**取指令、解码和执行**。
- 程序在开始执行之前必须首先被装入内存。执行过程中，指令指针(IP)包含着要执行的下一条指令的地址，指令队列中包含了一条或多条将要执行的指令。
- 当CPU执行使用内存操作数的指令时，必须计算操作数的地址，将地址放在地址总线上并等待存储器取出操作数。

## 4、指令周期

- 如指令使用内存操作数，需要5种基本操作：
  - **取指令**：控制单元从指令队列取得指令并增加指令指针RIP/EIP的值。
  - **解码**：控制单元确定指令要执行的操作，把输入操作数传递给算术逻辑单元ALU，并向ALU发送信号指明要执行的操作。
  - **取操作数**：如果使用了内存操作数，控制单元通过读操作，获取操作数，复制到**内部寄存器（用户程序不可见）**；
  - **执行**：算术逻辑单元执行指令，以有名寄存器、内部寄存器为操作数，进行计算，将结果数据送出，并更新反映处理器状态的状态标志。
  - **写内存（存储输出/目的操作数）**：如输出/目的操作数为内存操作数，控制单元就执行一个写操作，将结果数据写入内存。
- **机器指令的执行至少需要一个时钟周期。**

# 5、程序是如何运行的

## ■ 前提：

### 计算机(CPU)的工作过程

(1) 从CS:IP/EIP/RIP指向内存单元读取指令，读取的指令进入指令缓冲器；

(2) 令IP/EIP/RIP指向下一条指令：

$$\text{IP/EIP/RIP} = \text{IP/EIP/RIP} + \text{所读取指令的长度}$$

(3) 执行指令。转到步骤 (1)，重复这个过程。



# 5、程序是如何运行的

## ■ (1) 装入和执行进程

计算机操作系统(OS)加载和运行程序的步骤：

- 用户发出特定程序的命令。
- OS在当前磁盘目录中查找程序文件名，如果未找到就在预先定义的目录列表中查找，如果还是找不到，就发出一条错误信息；
- 如找到程序文件，OS获取磁盘上程序文件的基本信息，如文件大小、在磁盘驱动器上的物理位置等；
- OS确定下一个可用的内存块的地址，并将程序文件载入内存，然后将程序的大小和位置等信息登记在描述符表中；

# 5、程序是如何运行的

## ■ (1) 装入和执行进程(续...)

- 操作系统执行一条分支转移指令，使CPU从程序的第一条机器指令开始执行。一旦程序运行就被称为一个[进程](#)，操作系统为进程分配一个唯一的标识号称为进程ID。
- 进程自身开始运行，操作系统的任务就是跟踪进程的执行并响应进程对系统资源的请求。
- 进程终止时，其句柄被删除，使用的内存也被释放以便能够由其他程序使用。

# 5、程序是如何运行的

## ■ (2)多任务

- 操作系统运行的可以是一个进程或一个执行线程。当操作系统能够**同时**运行多个任务时，就被认为是多任务的。

注意：多任务中进程的“**同时**”运行包含的是**并发**运行的含义。

- 并发可以看成是在系统中同时有几个进程在活动着，也就是同时存在几个程序的执行过程。如果进程数与处理机数相同，则每个进程占用一个处理机，但更一般的情况是处理机数少于进程数，于是处理机就应被共享，在进程间切换使用。如果相邻两次切换的时间间隔非常短，而观察时间又相当长，那么各个进程都在前进，造成一种宏观上并发运行的效果。

# 5、程序是如何运行的

## ■ 多任务的实现

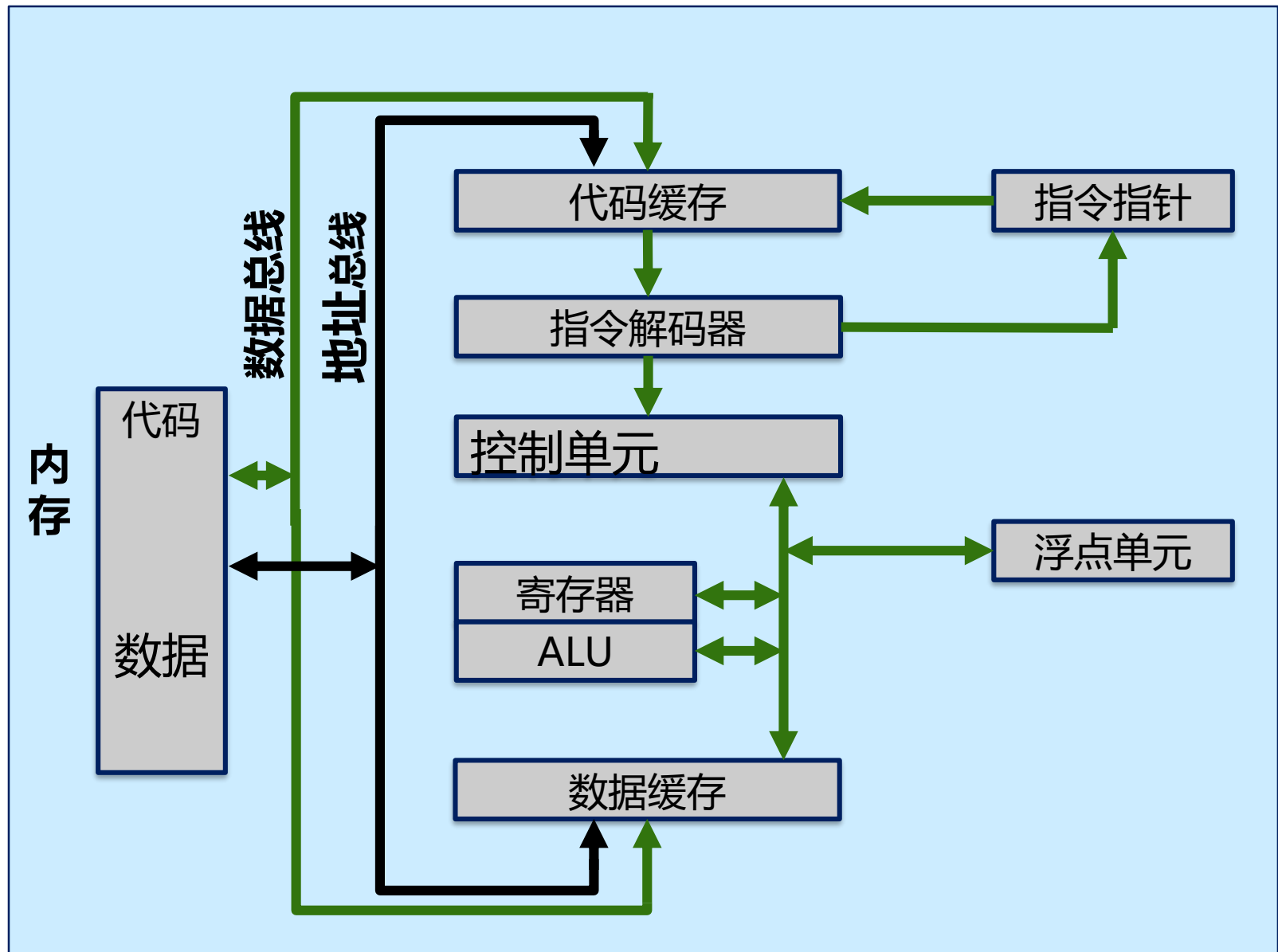
如何实现处理器在各个进程之间共享？

操作系统的**调度程序**(scheduler)为每个任务分配一小部分CPU时间，称为时间片。在时间片内，CPU将执行一部分该任务的指令，并在时间片结束的时候停止执行，并迅速切换到下一个任务的指令执行。通过在多个任务之间的快速切换，给人以同时运行多个任务的假象。

## 6、 计算机是如何启动的

### ■ 8086 PC的启动方式

- 在 8086CPU 加电启动或复位后（即 CPU刚开始工作时）CS和IP被设置为CS=FFFFH，IP=0000H，即在8086PC机刚启动时，CPU从内存FFFF0H单元中读取指令执行，FFFF0H单元中的指令是8086PC机开机后执行的第一条指令。
- F0000~FFFFFFH:系统ROM，BIOS中断服务例程。



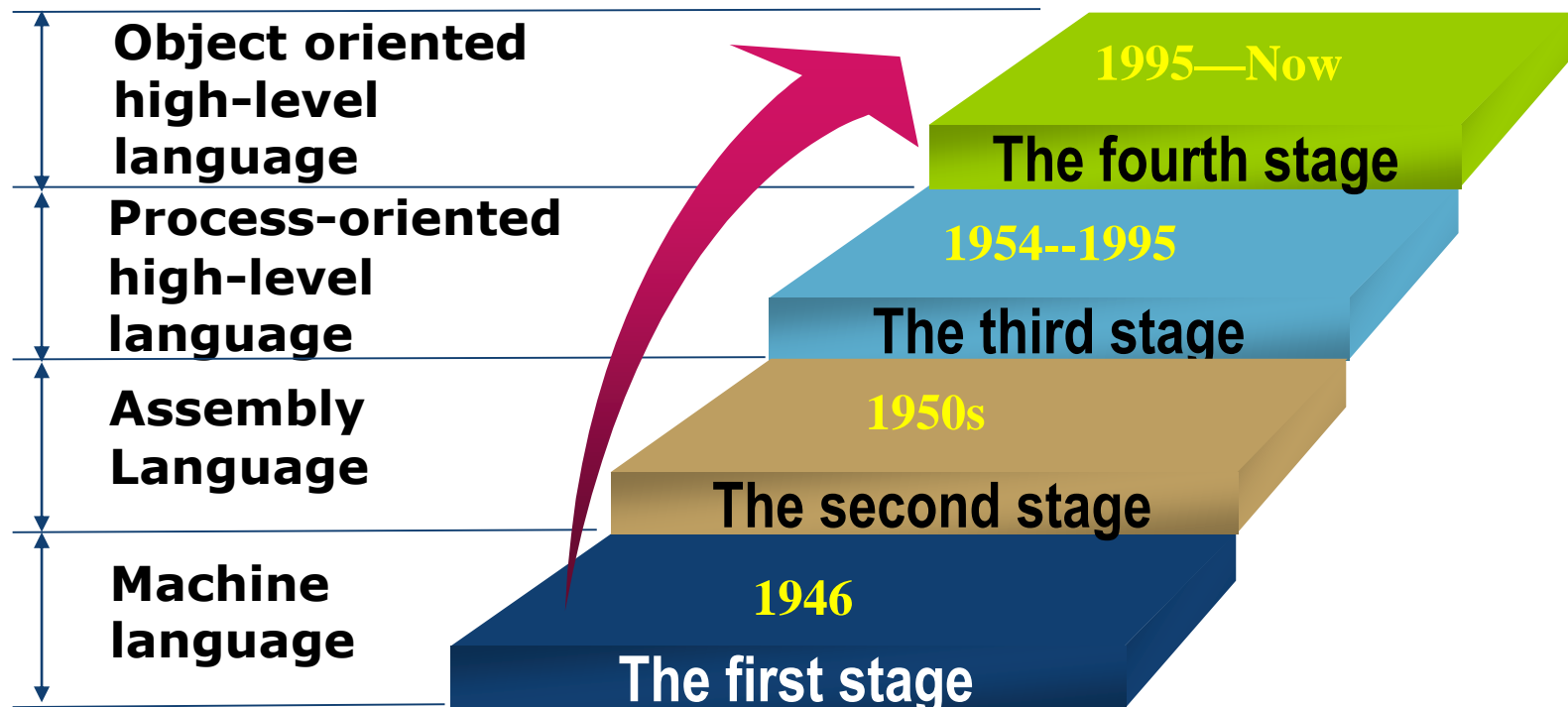
**简化的奔腾CPU结构图**

# 机器级程序设计I: 基础

- Intel CPU及架构的发展史
- IA32处理器体系结构
- 汇编语言
- Linux汇编程序

# 汇编语言简介

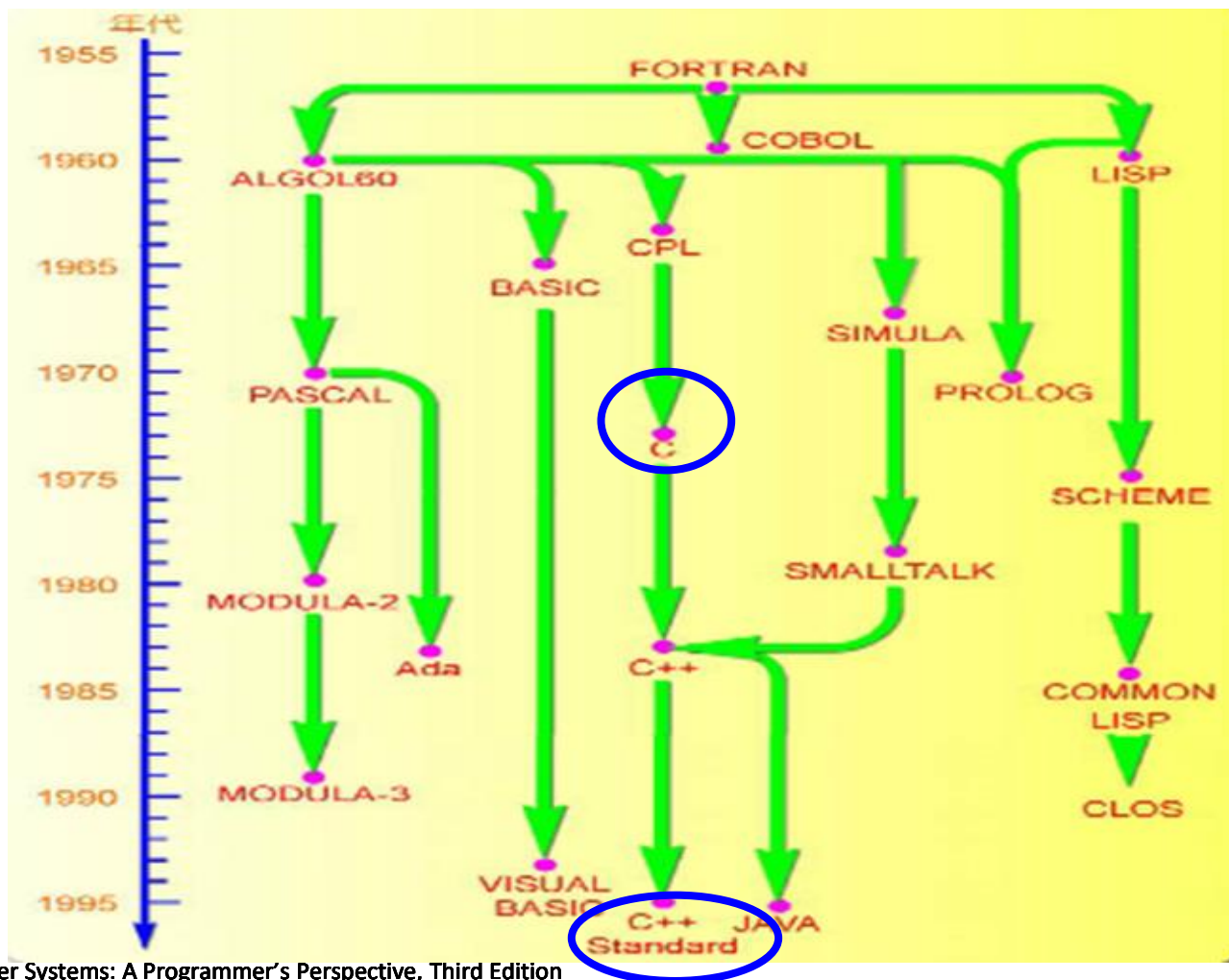
- 从计算机诞生至今，编程语言总数超过2500种
- 编程语言的发展简史——四个阶段





# 汇编语言简介

## ■ 编程语言的发展简史——编年史



# (1) 机器语言

- 是一种二进制语言，由二进制数0、1组成的指令代码的集合，机器能直接识别和执行。
- 每一条语句都是二进制形式的代码。

例如：1000 0000（加法）

- 每条指令都简单到能够用相对较少的电子电路单元即可执行。
- 各种机器的指令系统互不相同。

# (1) 机器语言

- 采用穿孔纸带保存程序(1打孔, 0不打孔)

优点:

- 1.速度快
- 2.占存储空间小
- 3.翻译质量高

缺点:

- 1.可移植性差
- 2.编译难度大
- 3.直观性差
- 4.调试困难

# (1) 机器语言

## ■ 示例

应用8086CPU完成运算：

$$S = 768 + 12288 - 1280$$

机器指令码：

10110000000000000000000011

0000010100000000000110000

001011010000000000000101

假如将程序错写成以下这样，请找出错误：

10110000000000000000000011

0000010100000000000110000

001011001000000000000101

## (2) 汇编语言

### ■ 汇编语言的产生

#### ■ 汇编语言指令——汇编语言的主体

- 汇编指令是机器指令便于记忆和阅读的书写格式——助记符，与人类语言接近，add、mov、sub和call等。
- 用助记符代替机器指令的操作码，用地址符号或标号代替指令或操数的地址。

机器指令： 1000100111011000

操 作： 寄存器bx的内容送到ax中

汇编指令： mov %bx, %ax,

- 汇编指令同机器指令是一一对应的关系。

## (2) 汇编语言

### ■ 示例

应用8086CPU完成运算：

$$S = 768 + 12288 - 1280$$

机器指令：

10110000000000000000000011

0000010100000000000110000

0010110100000000000000101

汇编指令：

movw \$768, S     *# S是长度16位的字变量*

addw \$12288, S

subw \$1280, S

## (2) 汇编语言

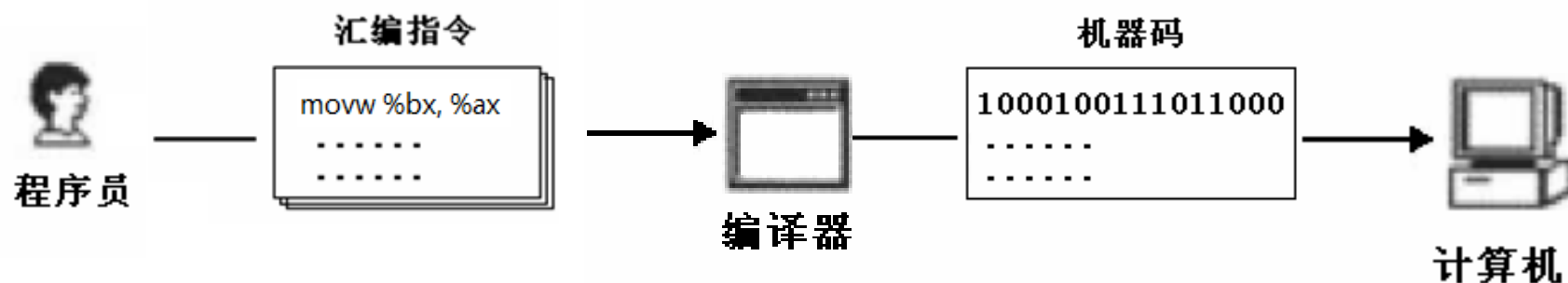
### ■ 除汇编指令，汇编语言还包括：

- 伪指令（由编译器执行）
- 其它符号（由编译器识别）

**汇编指令是汇编语言的核心，决定汇编语言的特性。**

### ■ 汇编语言的程序如何运行？

计算机能读懂的只有机器指令



## (2) 汇编语言

### 优点:

1. 执行速度快;
2. 占存储空间小;
3. 可读性有所提高。

### 缺点:

1. 类似机器语言;
2. 可移植性差;
3. 与人类语言还相差很悬殊。



### (3) 高级语言

#### ■ C++和Java等高级语言与汇编语言的关系

C++和Java等高级语言与汇编语言及机器语言之间是一对多的关系。一条简单的C++语句会被扩展成多条汇编语言或者机器语言指令。

```
X = (Y + 4) * 3;
```



```
movl Y,%eax  
addl $4, %eax  
movl $3, %ebx  
imull %ebx  
movl %eax, X
```

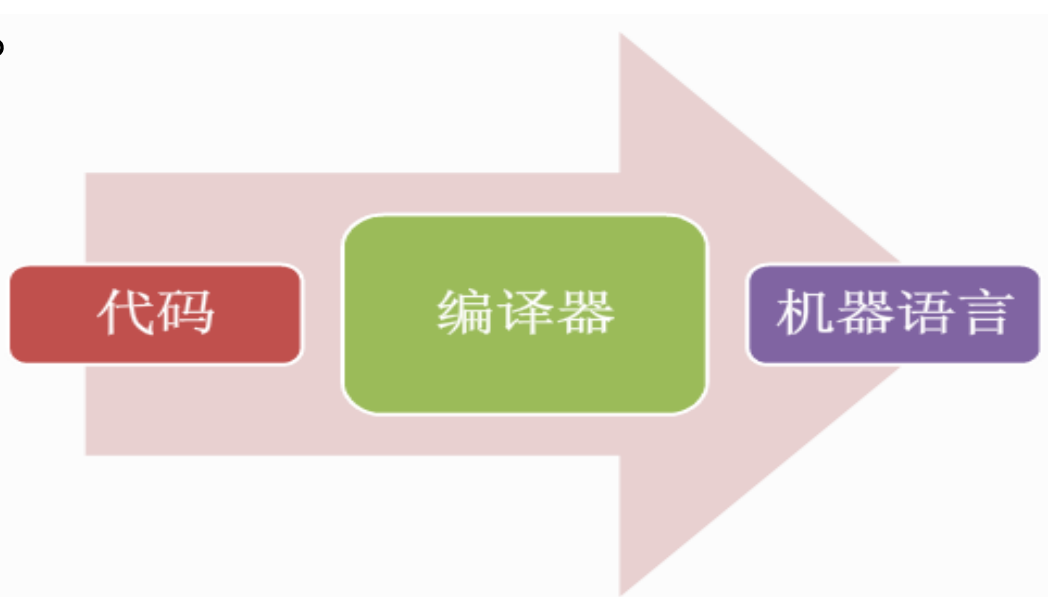
## (4) 高级语言到机器语言的转换方法

### ■ 解释方式

通过解释程序，逐行转换成机器语言，转换一行运行一行。

### ■ 编译方式（翻译方式）

通过编译程序（编译、链接）将整个程序转换成机器语言。



## (5) 汇编语言和高级语言的比较

- **可移植性：** 如果一种语言的源程序代码可以在多种计算机系统中编译运行，那么这种语言就是可移植的。
  - 汇编语言总是和特定系列的处理器捆绑在一起。
  - 当今有多种不同的汇编语言，每种都是基于特定系列的处理器或特定计算机的。
  - 汇编语言没有可移植性。
  - 高级语言的可移植性好。

## (5) 汇编语言和高级语言的比较

应用程序类型	高级语言	汇编语言
用于单一平台的中到大型商业应用软件	正式的结构化支持使组织和维护大量代码很方便	最小的结构支持使程序员需要人工组织大量代码，使各种不同水平的程序员维护现存代码的难度极高
硬件驱动程序	语言本身未必提供直接访问硬件的能力，即使提供了也因为要经常使用大量的技巧而导致维护困难	硬件访问简单直接。当程序很短并且文档齐全时很容易维护
多种平台下的商业应用软件	可移植性好，在不同平台可以重新编译，需要改动的源代码很少	必须为每种平台重新编写程序，通常要使用不同的汇编语言，难于维护
需要直接访问硬件的嵌入式系统和计算机游戏	由于生成的执行代码过大，执行效率低	很理想，执行代码很小并且运行很快

## (6) 为什么学汇编？

- 深入了解计算机体系结构和操作系统
- 在机器层次思考并处理程序设计中遇到的问题
- 在许多专业领域，汇编语言起主导作用：
  - 嵌入式系统
  - 游戏程序
  - 设备驱动程序
- 软件优化，通过汇编语言使用最新最快的CPU指令，获得最高的处理速度。 ...速度比较示例

### ❖ 后继课程的学习

# Linux汇编程序：AT&T 格式程序

```
#hello.s
```

```
.data # 数据段声明
```

```
msg : .string "Hello, world! ----- AT&T ASM\r\n " # 要输出的字符串
```

```
len = . - msg # 字符串长度
```

```
.text # 代码段声明
```

```
.global _start # 指定入口函数
```

```
_start: # 在屏幕上显示一个字符串
```

```
movl $len, %edx # 参数三：字符串长度
```

```
movl $msg, %ecx # 参数二：要显示的字符串
```

```
movl $1, %ebx # 参数一：文件描述符(stdout)
```

```
movl $4, %eax # 系统调用号(sys_write)
```

```
int $0x80 # 调用内核功能
```

```
# 退出程序
```

```
movl $0, %ebx # 参数一：退出代码
```

```
movl $1, %eax # 系统调用号(sys_exit)
```

```
int $0x80 # 调用内核功能
```

# Linux汇编程序： Intel格式程序

**; hello.asm**

**.data ; 数据段声明**

**msg db "Hello, world! ----- Intel ASM .", 0xA ; 要输出的字符串**

**len equ \$ - msg ; 字符串长度**

**.text ; 代码段声明**

**global \_start ; 指定入口函数**

**\_start: ; 在屏幕上显示一个字符串**

**mov edx, len ; 参数三： 字符串长度**

**mov ecx, msg ; 参数二： 要显示的字符串**

**mov ebx, 1 ; 参数一： 文件描述符(stdout)**

**mov eax, 4 ; 系统调用号(sys\_write)**

**int 0x80 ; 调用内核功能**

**; 退出程序**

**mov ebx, 0 ; 参数一： 退出代码**

**mov eax, 1 ; 系统调用号(sys\_exit)**

**int 0x80 ; 调用内核功能**

# Linux汇编程序——编译、链接

## ■ 两种汇编格式: **AT&T 汇编**、Intel汇编

## ■ 汇编器

- GAS汇编器——**AT&T汇编格式** Linux 的标准汇编器, GCC 的后台汇编工具

`as -gstabs -o hello.o hello.s`

`-gstabs` : 生成的目标代码中包含符号表, 便于调试。

- NASM——**intel汇编格式**

- 提供很好的宏指令功能, 支持的目标代码格式多, 包括 bin、a.out、coff、elf、rdf 等。
- 采用人工编写的语法分析器, 执行速度要比 GAS 快

`nasm -f elf64 hello-intel.asm -o hello-intel.o`

## ■ 连接器

ld 将目标文件链接成可执行程序:

`ld -o hello hello.o // ld -o hello-intel hello-intel.o`