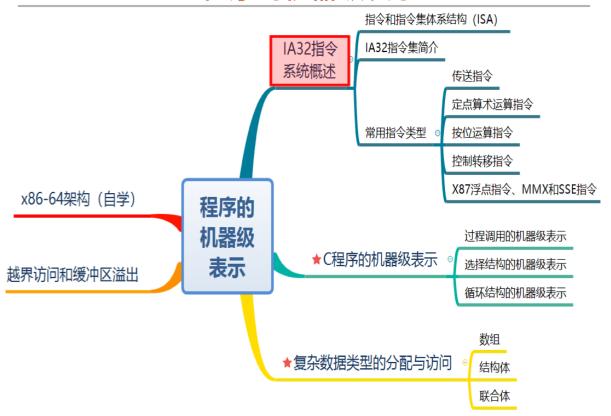
# No.3 程序的转换与机器级表示

## 程序的机器级表示



1-1 1A32 t自全

一个的指令: 微糖序级命令, 硬件管畴. 的指令: 机粉指含物成的指合序列, 软件管畴. 机影抢全物成的指合序列, 软件管畴.

八汇编指金是机器指金的汇编表外形式,即符表示。2、机器指金和汇编指金一对心。都属于机器设指金

## 指令格式设计原则

- 操作码(操作性质)
- \_ 操作码的编码必须有唯一的解释
- 要有足够的操作码位数
- 操作数(操作对象)
- 源操作数1或/和2(立即数、寄存器编号、存储地址)
- 目的操作数地址 (寄存器编号、存储地址)
- 合理选择地址字段的个数
- 其他原则
- 指令应尽量短。
- \_ 指令长度应是字节的整倍数。
- 指令应尽量规整。

## (三)

## 指令集体系结构 (ISA)

- ISA是一种规约(Specification)
- 一 可执行的指令集合,包括指令格式、操作种类以及每种操作对 应的操作数的相应规定(寻址方式、数据宽度等)
  - 操作数所能存放的寄存器组的结构、存储空间的大小、编址方 式
  - 操作数在存储空间的<mark>存放方式</mark>(大端or小端)
  - 指令执行过程的<mark>控制方式</mark>,包括程序计数器、条件码定义等
- ISA设计的好坏直接决定计算机的性能和成本
- 指令系统是ISA中最核心的部分

## (四) 数据类型

### 支持的数据类型

·			
C 语言声明	Intel 操作数类型	汇编指令长度后缀	存储长度 (位)
(unsigned) char	整数 / 字节	ь	8
(unsigned) short	整数 / 字	W	16
(unsigned) int	整数/双字	1	32
(unsigned) long int	整数/双字	1	32
(unsigned) long long int	-	-	2×32
char *	整数/双字	1	32
float	单精度浮点数	S	32
double	双精度浮点数	1	64
long double	扩展精度浮点数	t	80/96 <sub>o</sub>

## (五)最高器组织

1、8个通用等态器(编号占3位)

2、2个专用寄存器

3、6个鞍碡店器(只有占位)

## (六) 寻址方式

#### • 操作数所在的位置

一 指令中:立即寻址(立即数)

一 寄存器中:寄存器寻址

一 存储单元中(属于存储器操作数,按字节编址):其他寻址方

## 保护模式下的寻址方式

寻址方式	说明		
立即寻址	指令直接给出操作数		
寄存器寻址	指定的寄存器R的内容为操作数		
位移	LA= (SR) +A		
基址寻址	LA= (SR) + (B)		
基址加位移	LA= (SR) + (B) +A		
比例变址加位移	LA= (SR) +(I) ×S + A 器		
基址加变址加位移	LA= (SR) + (B) + (I) +A 操		
基址加比例变址加位移	LA= (SR) + (B) + (I) × S + A 作		
相对寻址	LA=(PC)+ 跳转目标指令地址		

注: LA:线性地址 (X):X的内容 SK:段寄存器 PC:程序计数器 R:寄存器 A:指令中给定地址段的位移量 B:基址寄存器 I:变址寄存器 S:比例系数

- SR段寄存器 (间接) 确定操作数所在段的<mark>段基址</mark>
- 有效地址给出操作数在所在段的偏移地址 纱 水 ぬ 秋

## 存储器操作数的寻址方式

int x;
float a[100];
short b[4][4];
char c;
double d[10];
各变量应采用什么寻址方式?

x、c: 位移 / 基址

a[i]: 104+i×4, 比例变址+位移

d[i]: 544+i×8, 比例变址+位移

 $b[i][j]: 504+i\times8+j\times2,$ 

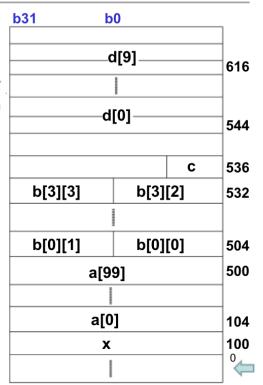
基址+比例变址+位移

#### 将b[i][j]取到AX中的指令可以是:

"movw 504(%ebp,%esi,2), %ax"

其中, i×8在EBP中,j在ESI中,

有效地址 (转内偏极)



0

(水), 指含表示.(操作码、寻址方式, 岩店器编号) , jntel 格式 ) AT&T格式(课存采用)

# 常用指含类型

### 程序的机器级表示



## 传送指今

通用数据传送指令 ——寄存器之间或寄存器和存储器之间交换数据

MOV: 一般传送、包括movb、movw和movl等

MOVS:符号扩展传送,如movsbw、movswl等

MOVZ: 零扩展传送,如movzwl、movzbl等

XCHG:数据交换 movs bu 从信节扩

PUSH/POP: pushl,popl, 入栈/出栈

地址传送指令

load.

时外数没有的话。默认为 LEA: 加载有效地址, 如leal (%edx,%eax), %eax"的功能为 R[eax]←R[edx]+R[eax], 执行前, 若R[edx]=i, R[eax]=j, 则 指令执行后,R[eax]=*i*+*j* 

输入输出指令 IN和OUT

mov so lea. -I/O端口与寄存器之间交换数据

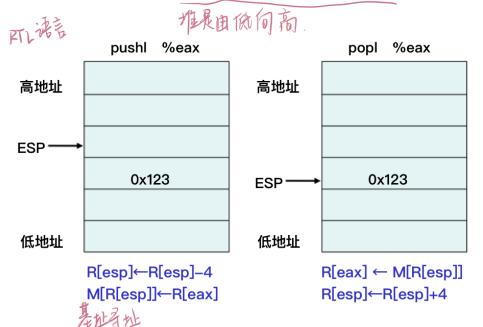
标志传送指令

PUSHF、POPF:将EFLAG压栈,或将栈顶内容送EFLAG——标志寄存器和栈存储区之间交换数

### .栈"和"出栈"操作

利用栈(Stack)"先进后出"的特点,可以实现过程调用机制

注意:栈存储区是从高地址向低地址增长的



## 传送指令举例

```
阅读以下AT&T格式汇编指令,请用RTL语言描述每条指令的功能。
pushl
       %ebp
               //R[esp]←R[esp]-4, M[R[esp]] ←R[ebp], 双字
       %esp, %ebp
movl
      //R[ebp] ←R[esp],双字
8(%ebp), %edx
movl
      //R[edx] ←M[R[ebp]+8],双字
$255, %bl
movb
       //R[bl]←255, 字节
8(%ebp,%edx,4), %ax
movw
       //R[ax]←M[R[ebp]+R[edx]×4+8],字
%dx, 20(%ebp)
movw
     //M[R[ebp]+20]←R[dx], 字8(%ecx,%edx,4), %eax
leal
               //R[eax]←R[ecx]+R[edx]×4+8, 双字
                                                          n
```