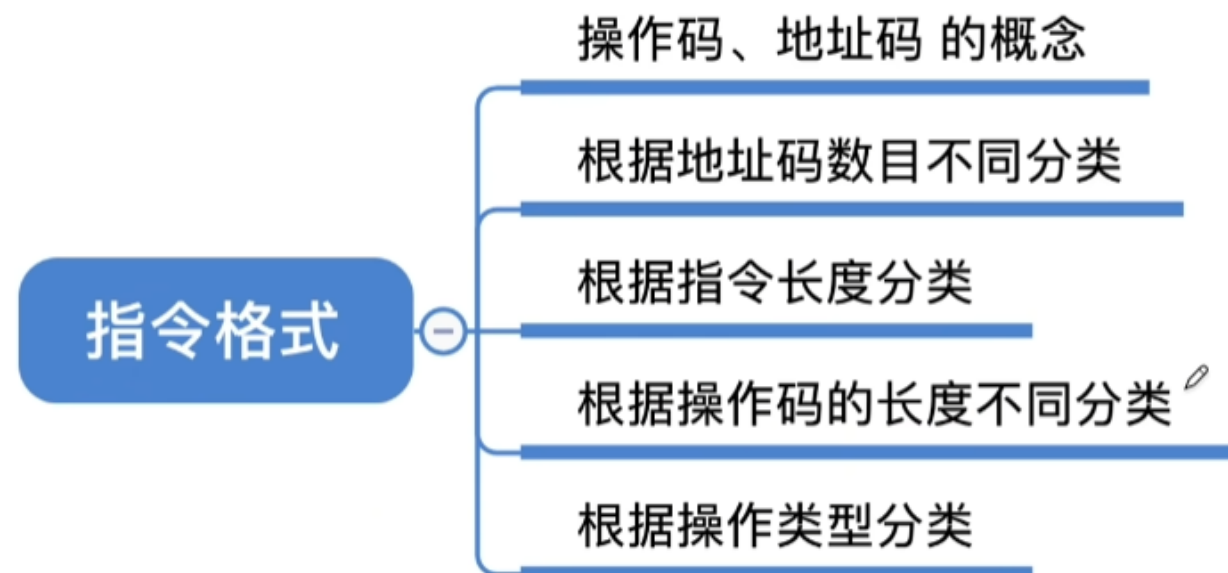
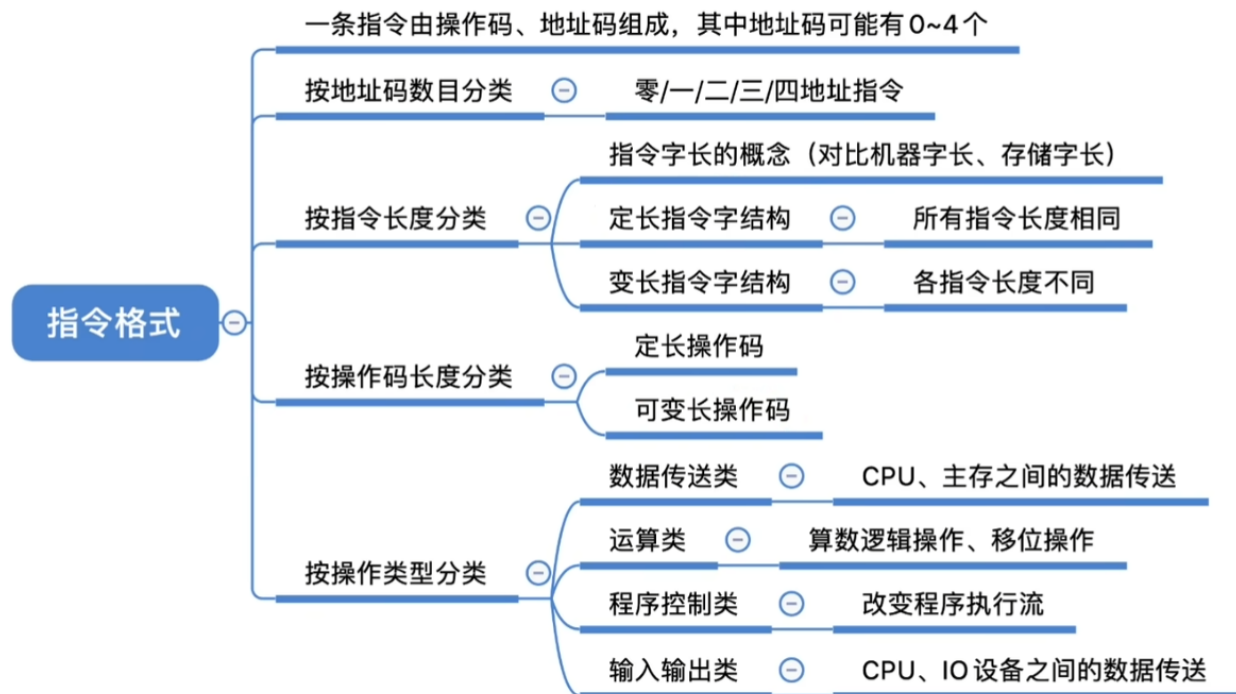
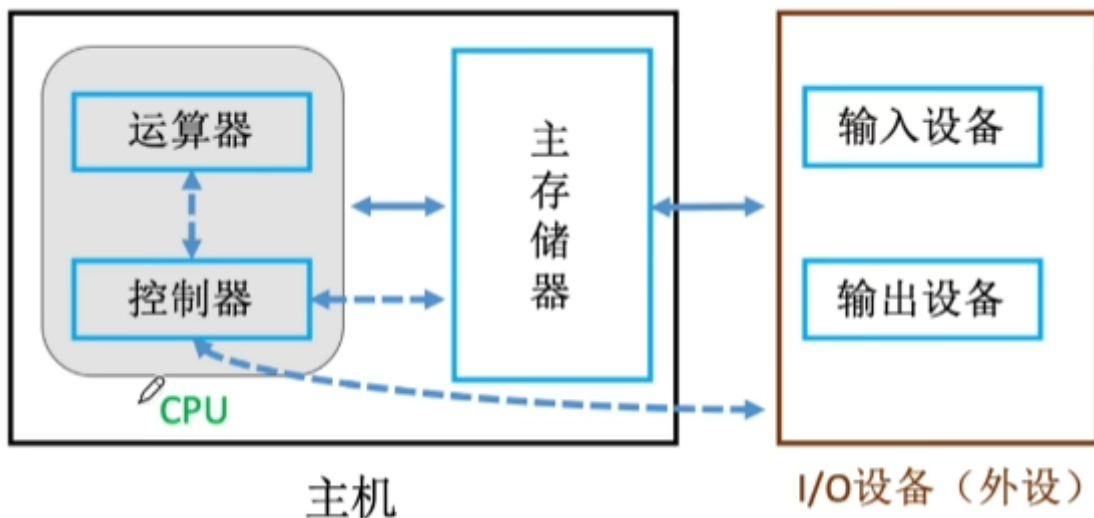


指令的基本格式



现代计算机的结构



指令的定义

指令（又称机器指令）：

是指示计算机执行某种的命令，是计算机运行的最小功能单位。

一台计算机的所有指令的集合构成该机的指令系统，也称为指令集。

注：一台计算机只能执行自己指令系统中的指令，不能执行其他系统的指令。

e.g. x86架构 ARM架构

指令格式

一条指令就是机器语言的一个语句，它是一组有意义的二进制代码。

一条指令通常要包括操作码字段和地址码字段两部分：



一条指令可能包含0个、1个、2个、3个、4个地址码

根据地址码数目不同，可以将指令分为零地址指令、一地址指令、二地址指令

按地址码数目分类

四地址指令

OP	A ₁	A ₂	A ₃ (结果)	A ₄ (下址)
----	----------------	----------------	---------------------	---------------------

指令含义: $(A_1)OP(A_2) \rightarrow A_3$, A_4 =下一条将要执行指令的地址

三地址指令

OP	A ₁	A ₂	A ₃ (结果)
----	----------------	----------------	---------------------

指令含义: $(A_1)OP(A_2) \rightarrow A_3$

二地址指令

OP	A ₁ (目的操作数)	A ₂ (源操作数)
----	------------------------	-----------------------

指令含义: $(A_1)OP(A_2) \rightarrow A_1$

一地址指令

OP	A ₁
----	----------------

指令含义: 1. $OP(A_1) \rightarrow A_1$, 如加1、减1、取反、求补等
2. $(ACC)OP(A_1) \rightarrow ACC$, 隐含约定的目的地址为ACC

零地址指令

OP

指令含义: 1. 不需要操作数, 如空操作、停机、关中断等指令
2. 堆栈计算机, 两个操作数隐含存放在栈顶和次栈顶, 计算结果压回栈顶

零地址指令

零地址指令

OP

1. 不需要操作数, 如空操作、停机、关中断等指令
2. 堆栈计算机, 两个操作数隐含存放在栈顶和次栈顶, 计算结果压回栈顶

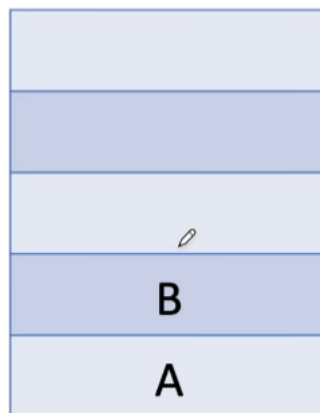
数据结构: “后缀表达式”

$A + B - C * D / E + F$

$A B + C D * E / - F +$



栈



一地址指令

一地址指令

OP	A ₁
----	----------------

1. 只需要单操作数, 如加1、减、取反、求补等

$$OP(A_1) \rightarrow A_1$$

完成一条指令需要3次访存

取指 \rightarrow 读 A_1 \rightarrow 写 A_1

2. 需要两个操作数，但其中一个操作数隐含在某个寄存器（如隐含在ACC）

$$(ACC)OP(A_1) \rightarrow ACC$$

完成一条指令需要2次访存

取指 \rightarrow 读 A_1

注： A_1 指某个主存地址， (A_1) 表示 A_1 所指向的地址中的内容

类比：C语言指针

指针所指位置的内容

二、三地址指令

二地址指令

OP	A_1 （目的操作数）	A_2 （源操作数）
----	---------------	--------------

常用于需要两个操作数的算术运算、逻辑运算相关指令

$$(A_1)OP(A_2) \rightarrow A_1$$

完成一条指令需要4次访存

取指 \rightarrow 读 A_1 \rightarrow 读 A_2 \rightarrow 写 A_1

三地址指令

OP	A_1	A_2	A_3 （结果）
----	-------	-------	------------

常用于需要两个操作数的算术运算、逻辑运算相关指令

$$(A_1)OP(A_2) \rightarrow A_3$$

完成一条指令需要4次访存

取指 \rightarrow 读 A_1 \rightarrow 读 A_2 \rightarrow 写 A_3

四地址指令

四地址指令

OP	A_1	A_2	A_3 （结果）	A_4 （下址）
----	-------	-------	------------	------------

$$(A_1)OP(A_2) \rightarrow A_3, A_4 = \text{下一条将要执行指令的地址}$$

完成一条指令需要4次访存

取指 \rightarrow 读 $A_1 \rightarrow$ 读 $A_2 \rightarrow$ 写 A_3

正常情况下 :取指令之后 $PC + 1$, 指向下一条指令

四地址指令 :执行指令后, 将 PC 的值修改为 A_4 所指地址

n 位地址码的直接寻址范围 $= 2^n$

若指令总长度固定不变, 则地址码数量越多, 寻址能力越差

按指令长度分类

指令字长: 一条指令的总长度 (可能会变)

机器字长: CPU进行一次整数运算所能处理的二进制数据的位数 (通常和 ALU 直接相关)

存储字长: 一个存储单元中的二进制代码位数 (通常和 MDR 位数相同)

半字长指令、单字长指令、双字长指令——指令字长是机器字长的多少倍

指令字长会影响取指令所需时间。如: 机器字长=存储字长=16bit, 则取一条双字长指令需要两次访存

定长指令字结构: 指令系统中所有指令的长度都相等

变长指令字结构: 指令系统中各种指令的长度不等

按操作码长度分类

定长操作码: 指令系统中所有指令的操作码长度都相同

控制器的译码电路设计简单, 但灵活性较低

n 位 $\rightarrow 2^n$ 条指令

可变长操作码: 指令系统中各指令的操作码长度可变

控制器的译码电路设计复杂, 但灵活性较高

定长指令字结构 + 可变长操作码 \rightarrow 扩展操作码指令格式

不同地址数的指令使用不同长度的操作码

按操作类型分类

数据传送类

进行主存与CPU之间的数据传送

数据传送

- LOAD 作用: 把存储器中的数据放到寄存器中
- STORE 作用: 把寄存器中的数据放到存储器中

运算类

算术逻辑操作

- 算术：加、减、乘、除、增1、减1、求补、浮点运算、十进制运算
- 逻辑：与、或、非、异或、位操作、位测试、位清楚、位求反

移位操作

- 算术移位、逻辑移位、循环移位（带进位和不带进位）

程序控制类

改变程序执行的顺序

转移操作

- 无条件转移 JMP
- 条件转移 JZ：结果位0，JO：结果溢出，JC：结果有进位
- 调用和返回 CALL 和 RETURN
- 陷阱（Trap）与陷阱指令

输入输出类 (I/O)

进行CPU和I/O设备之间的数据传送

输入输出操作

- CPU寄存器与IO端口之间的数据传送（端口即IO接口中的寄存器）