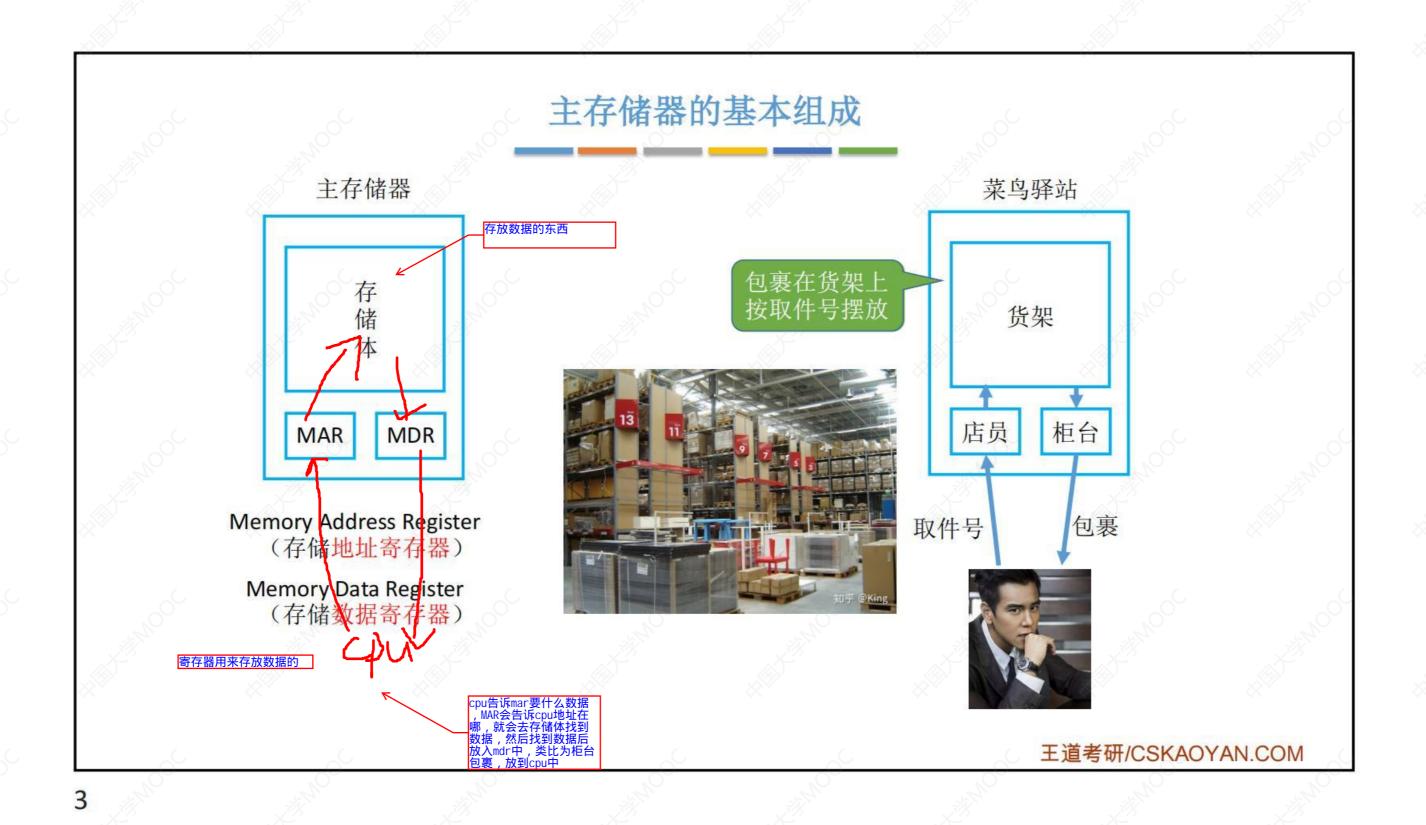


王道考研/cskaoyan.com



- 大**於**嬰的其

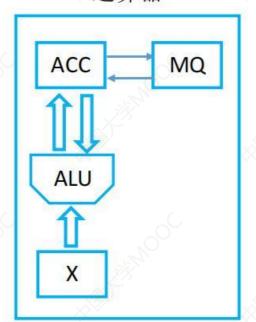
主存储器的基本组成 主存储器 存储体 地址 每个地址对应 一个存储单元 存储单元 数据在存储体 内按地址存储 存储 存储单元 1 2 MAR位数反映存 储单元的个数 MAR MDR MDR位数=存储字长 5 6 例: MAR=4位 → 总共有 2⁴ 个存储单元 MDR=16位 → 每个存储单元可存放16bit, 存储单元:每个存储单元存放一串二进制代码存储字(word):存储单元中二进制代码的组合存储字长:存储单元中二进制代码的位数 1个字(word) = 16bit 易混淆: 1个字节(Byte) = 8bit 1B=1个字节, 1b=1个bit 存储元: 即存储二进制的电子元件,每个存储元可存 1bit

4

王道考研/CSKAOYAN.COM

运算器的基本组成

运算器



运算器:用于实现算术运算(如:加减乘除)、逻辑运算(如:与或非)

累加器,用于存放操作数,或运算结果。 ACC:

乘商寄存器,在乘、除运算时,用于存放操作数或运算结果。通用的操作数寄存器,用于存放操作数 MQ:

X:

算术逻辑单元,通过内部复杂的电路实现算数运算、逻辑运算 ALU:

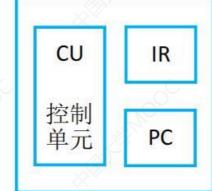
	Accumulator
Multiple-Qu	otient Register
Arithmetic	and Logic Unit

	加	减	乘	除
ACC	被加数、和	被减数、差	乘积高位	被除数、余数
MQ			乘数、乘积低位	商
X	加数	减数	被乘数	除数

王道考研/CSKAOYAN.COM



控制器



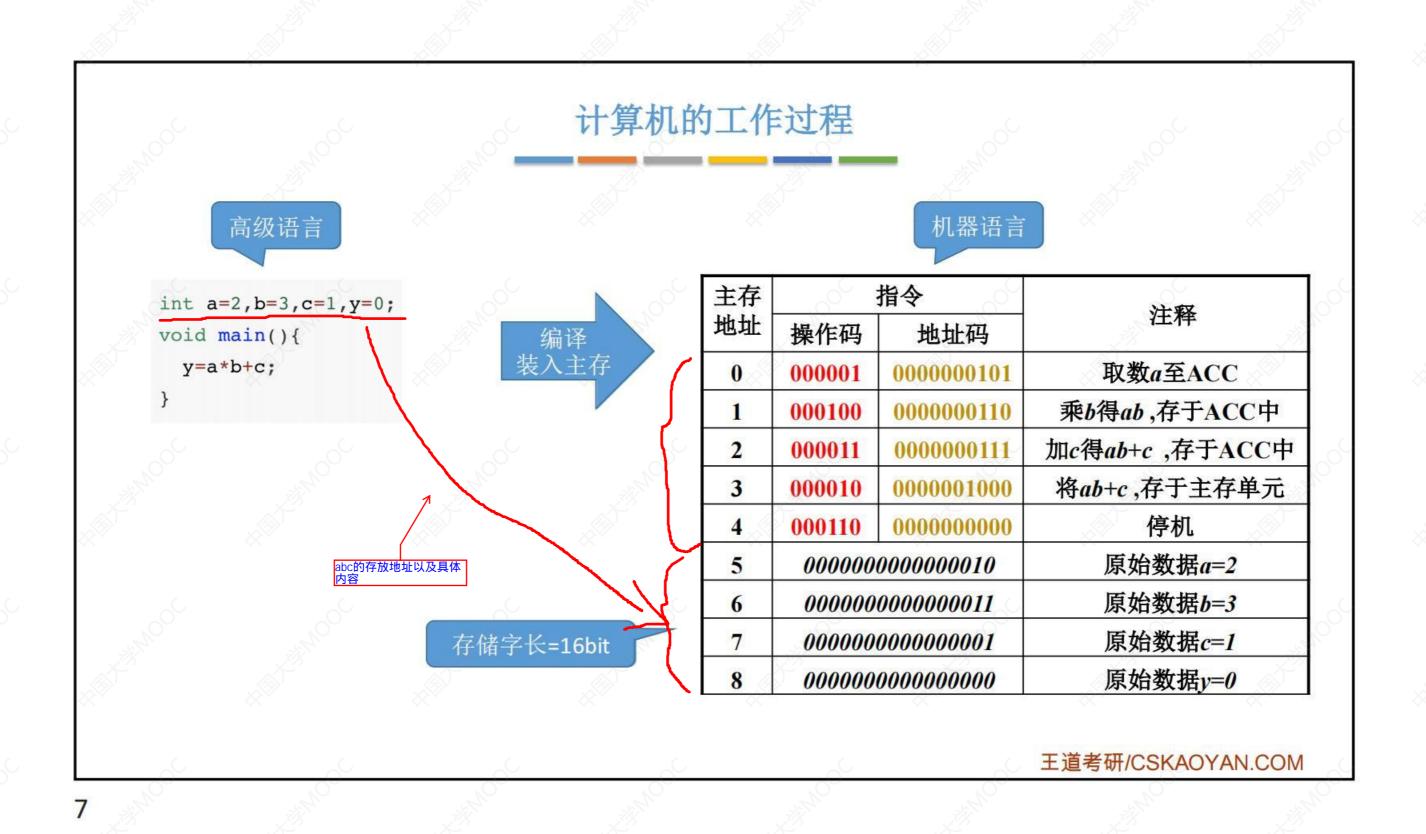
CU: 控制单元,分析指令,给出控制信号 IR: 指令寄存器,存放当前执行的指令 PC: 程序计数器,存放下一条指令地址,有自动加1功能

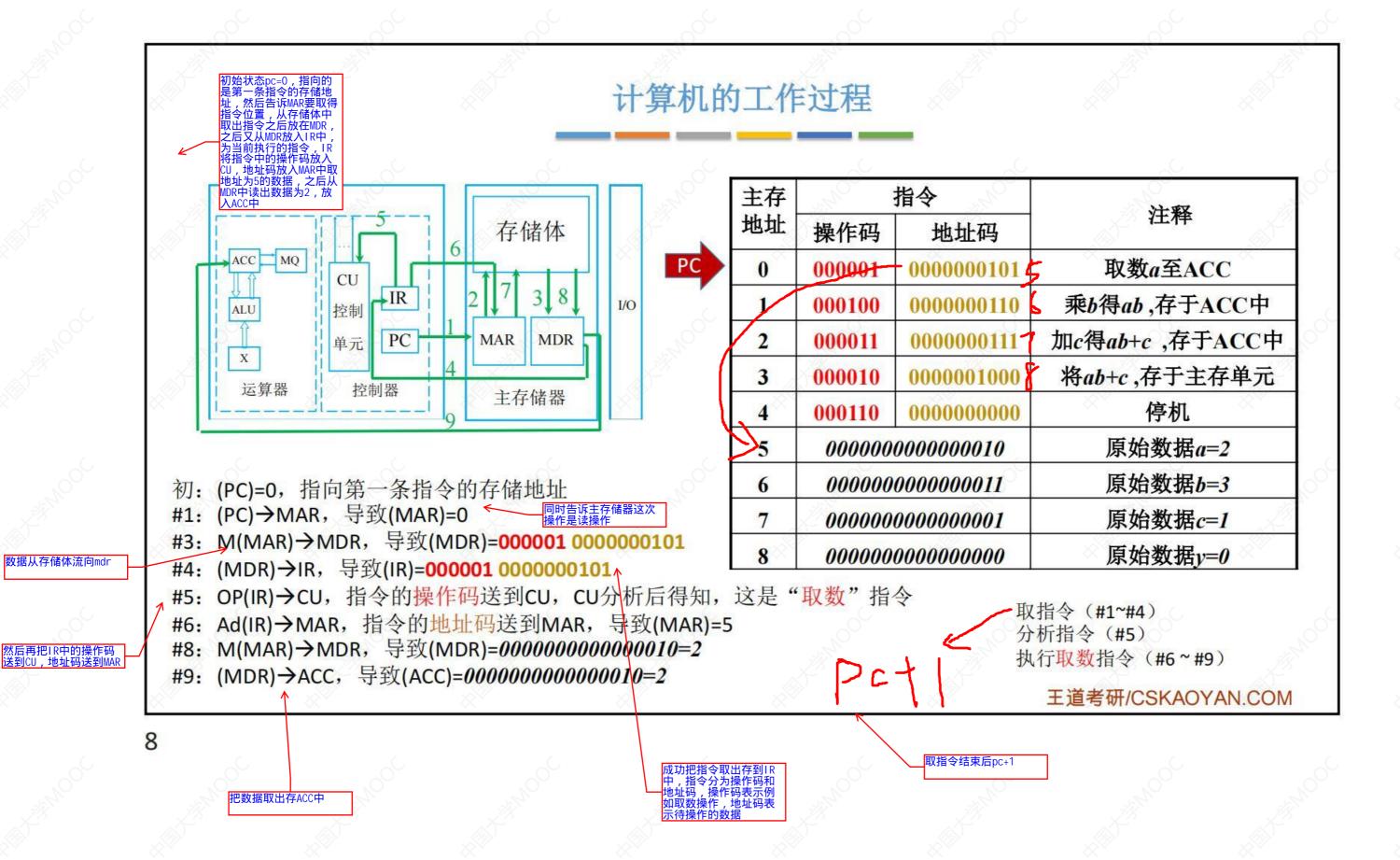
Control Unit Instruction Register

Program Counter

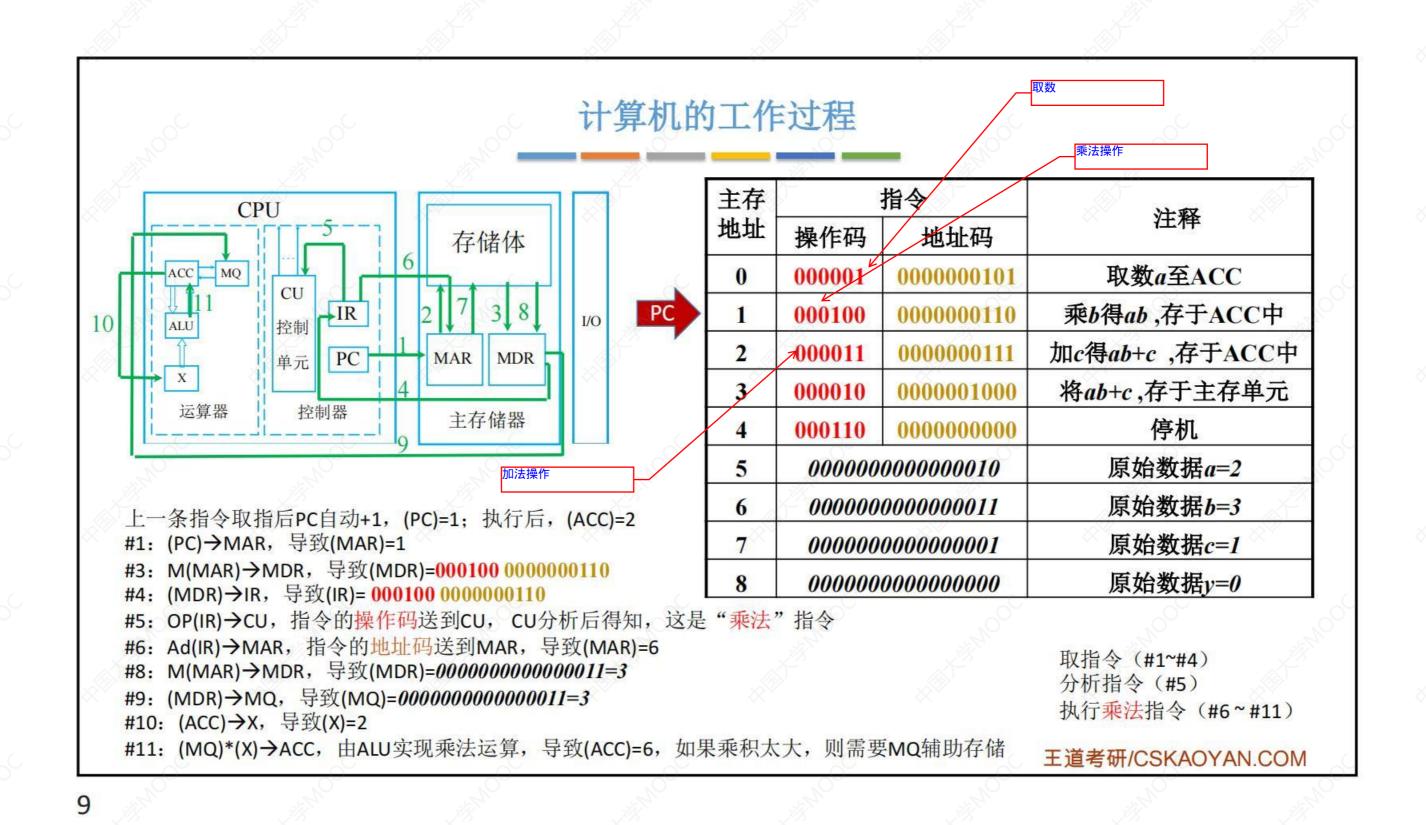
取指令 PC 完成 一条 指令 取指 分析指令 IR 执行指令 执行 CU

王道考研/CSKAOYAN.COM



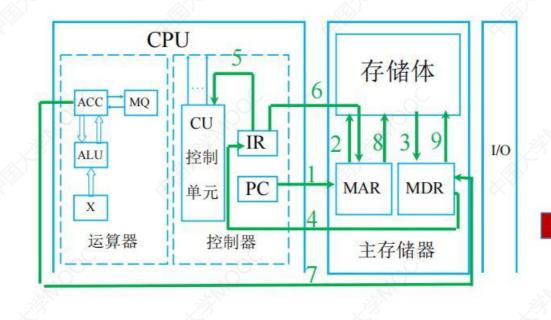


王道考研/cskaoyan.com



计算机的工作过程 主存 指令 **CPU** 注释 地址 操作码 地址码 存储体 ACC MQ 取数a至ACC 000001 0000000101 0 CU 3 8 →IR 0000000110 乘b得ab,存于ACC中 000100 I/O 控制 PC 加c得ab+c,存于ACC中 0000000111 2 000011 PC MAR MDR 单元 将ab+c,存于主存单元 0000001000 3 000010 运算器 控制器 主存储器 停机 0000000000 000110 原始数据a=2 00000000000000010 5 原始数据b=3 00000000000000011 6 上一条指令取指后(PC)=2, 执行后, (ACC)=6 #1: (PC)→MAR, 导致(MAR)=2 原始数据c=1000000000000000001 #3: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)= 000011 0000000111 原始数据y=0 000000000000000000 #4: (MDR)→IR, 导致(IR)= 000011 0000000111 #5: OP(IR)→CU, 指令的操作码送到CU, CU分析后得知, 这是"加法"指令 #6: Ad(IR)→MAR, 指令的地址码送到MAR, 导致(MAR)=7 取指令 (#1~#4) #8: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=0000000000000001=1 分析指令(#5) #9: (MDR)→X, 导致(X)=000000000000001=1 执行加法指令(#6~#10) #10: (ACC)+(X)→ACC, 导致(ACC)=7, 由ALU实现加法运算 王道考研/CSKAOYAN.COM

计算机的工作过程



指令 主存 注释 地址 操作码 地址码 取数a至ACC 000001 0000000101 0 乘b得ab,存于ACC中 0000000110 000100 加c得ab+c,存于ACC中 000011 0000000111 0000001000 将ab+c,存于主存单元 000010 3 停机 0000000000 000110 原始数据a=200000000000000010 5 原始数据b=3 00000000000000011 6 原始数据c=100000000000000001 最终结果y=7 00000000000000111

上一条指令取指后 (PC)=3, 执行后, (ACC)=7

#1: (PC)→MAR, 导致(MAR)=3

#3: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=000010 0000001000

#4: (MDR)→IR, 导致(IR)= 000010 0000001000

#5: OP(IR)→CU, 指令的操作码送到CU, CU分析后得知, 这是"存数"指令

#6: Ad(IR)→MAR, 指令的地址码送到MAR, 导致(MAR)=8

#7: (ACC)→MDR, 导致(MDR)=7

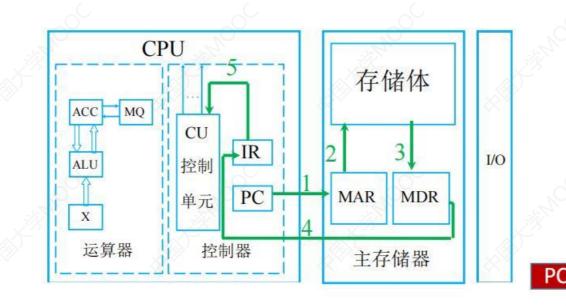
#9: (MDR)→地址为8的存储单元,导致y=7

取指令(#1~#4) 分析指令(#5) 执行存数指令(#6~#9)

王道考研/CSKAOYAN.COM

11

计算机的工作过程



主存	指令		> }	
地址	操作码	地址码	注释	
0	000001	0000000101	取数a至ACC	
1	000100	0000000110	乘b得ab,存于ACC中	
2	000011	0000000111	加c得ab+c,存于ACC中	
3	000010	0000001000	将 $ab+c$,存于主存单元	
4	000110	0000000000	停机	
5	00000000000000010		原始数据a=2	
6	0000000000000011		原始数据b=3	
7	00000000000000001		原始数据 $c=1$	
8	0000000000000111		最终结果y=7	

上一条指令取指后(PC)=4

#1: (PC)→MAR, 导致(MAR)=3

#3: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=000110 0000000000

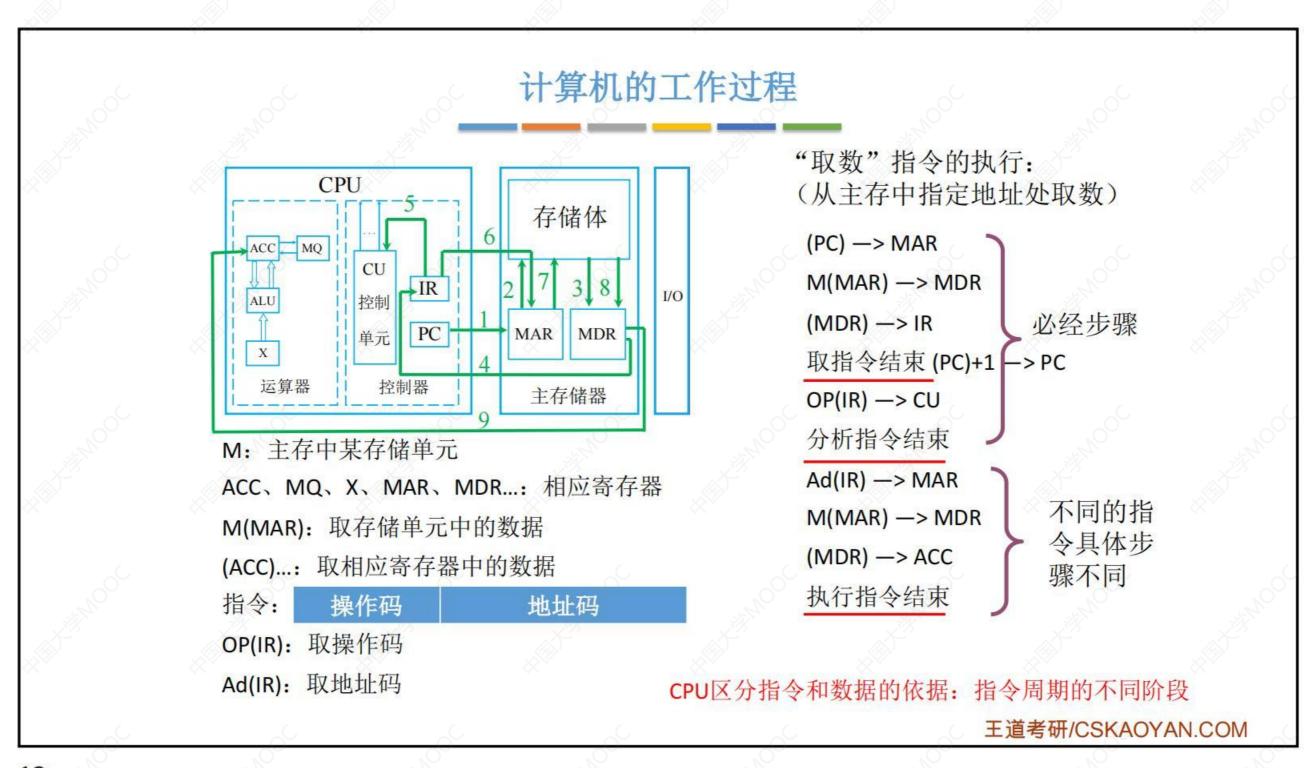
#4: (MDR)→IR, 导致(IR)= 000110 0000000000

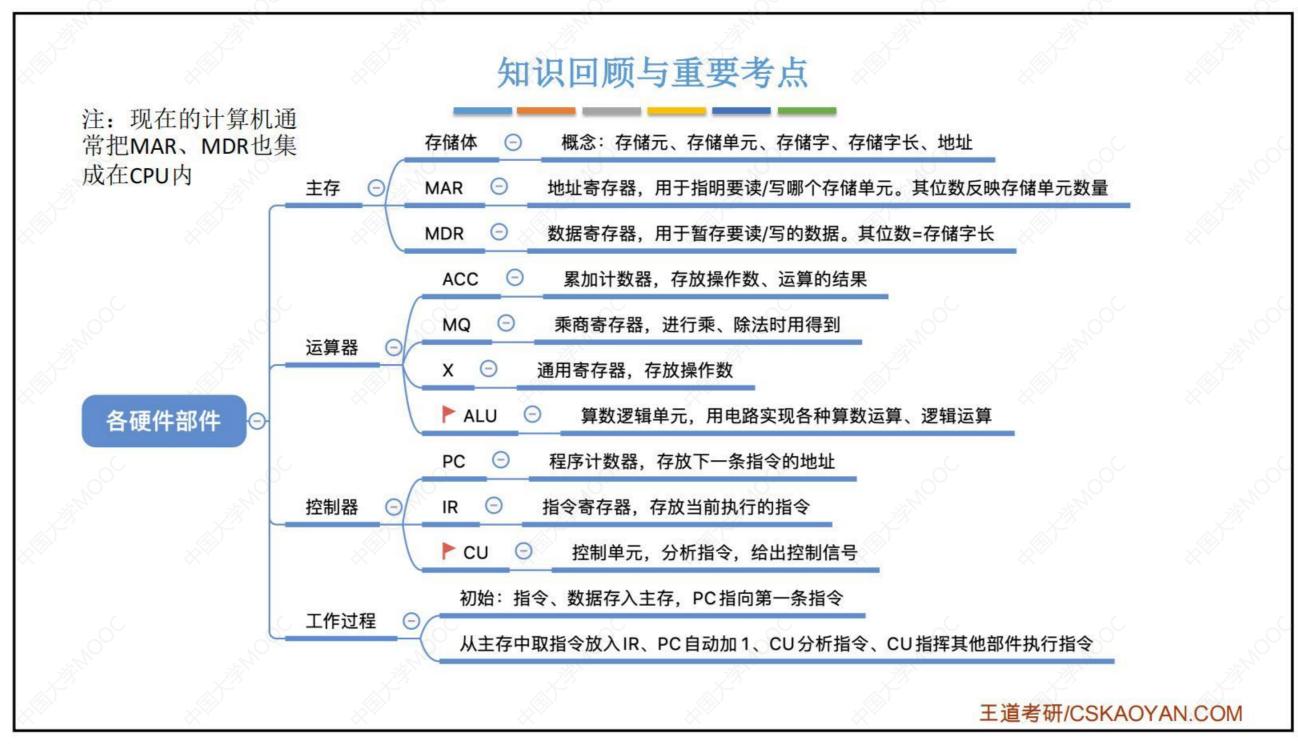
#5: OP(IR)→CU, 指令的操作码送到CU, CU分析后得知, 这是"停机"指令

(利用中断机制通知操作系统终止该进程)

取指令(#1~#4) 分析指令(#5) 执行<mark>停机</mark>指令

王道考研/CSKAOYAN.COM





回顾: 冯诺依曼机的特点

冯·诺依曼计算机的特点:

- 1. 计算机由五大部件组成
- 2. 指令和数据以同等地位存于存储器,可按地址寻访
- 3. 指令和数据用二进制表示
- 4. 指令由操作码和地址码组成
- 5. 存储程序
- 6. 以运算器为中心(现在一般以存储器为中心)

王道考研/CSKAOYAN.COM

15







@王道论坛



@王道计算机考研备考 @王道咸鱼老师-计算机考研 @王道楼楼老师-计算机考研



@王道计算机考研

知乎

₩ 微信视频号



@王道计算机考研

@王道计算机考研

@王道在线