

本节内容

各个硬件 的工作原理

王道考研/CSKAOYAN.COM

1

知识总览

给我康康

内部细节

运算器

控制器

CPU

主存储器

主机

输入设备

输出设备

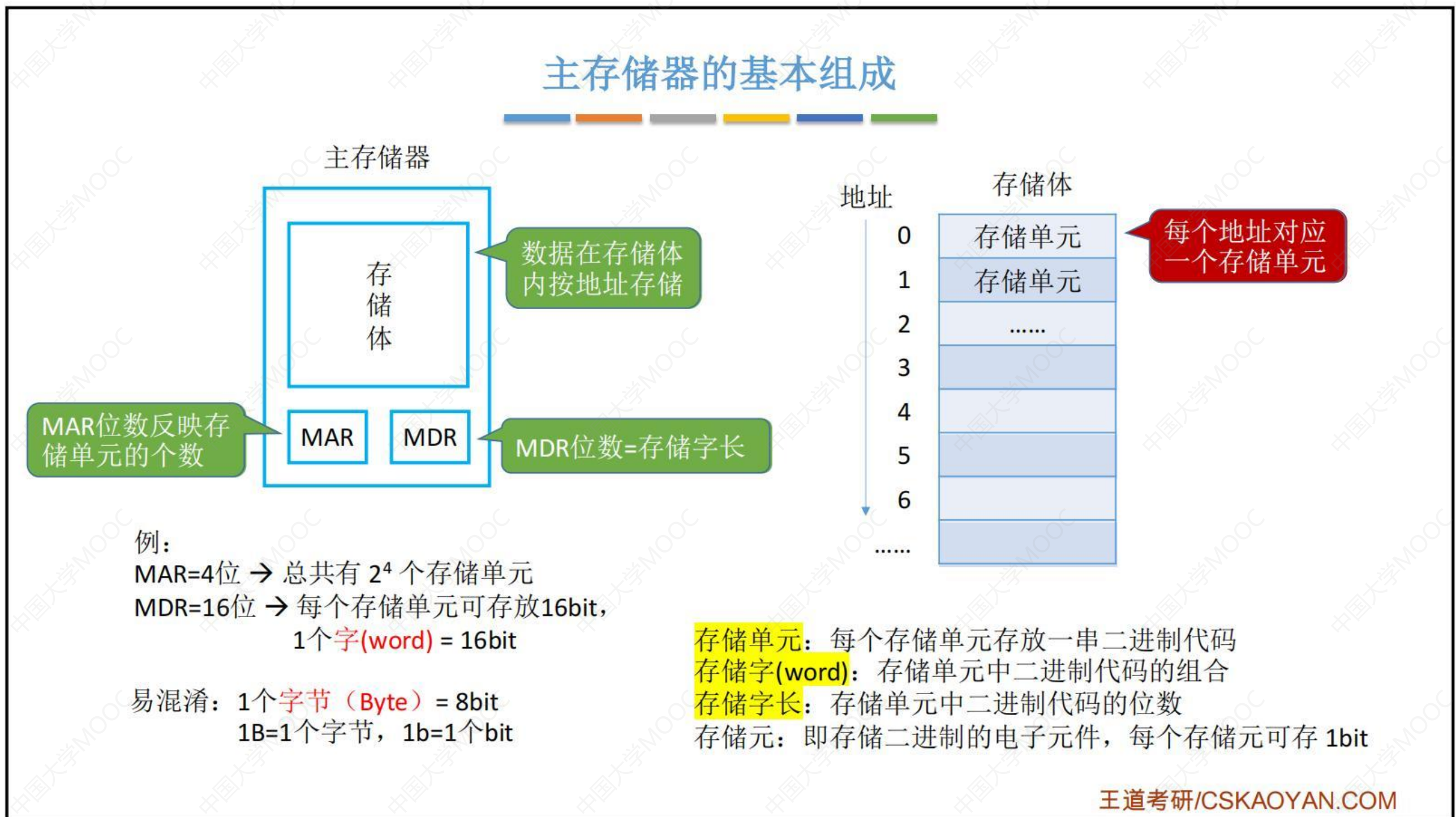
I/O设备（外设）

王道考研/CSKAOYAN.COM

2

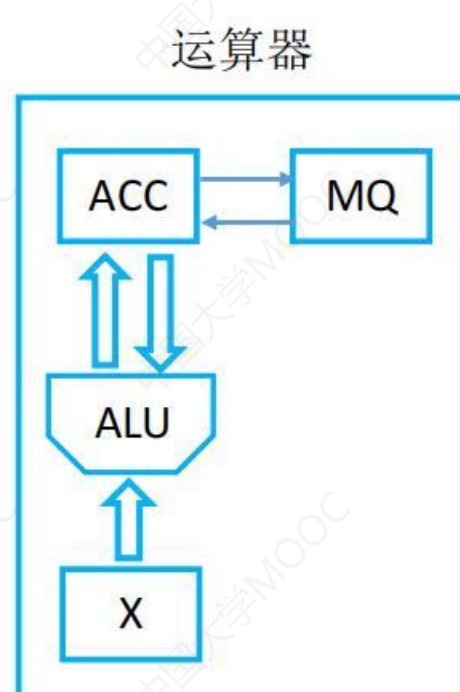


3



4

运算器的基本组成



运算器：用于实现算术运算（如：加减乘除）、逻辑运算（如：与或非）

ACC：累加器，用于存放操作数，或运算结果。

MQ：乘商寄存器，在乘、除运算时，用于存放操作数或运算结果。

X：通用的操作数寄存器，用于存放操作数

ALU：算术逻辑单元，通过内部复杂的电路实现算术运算、逻辑运算

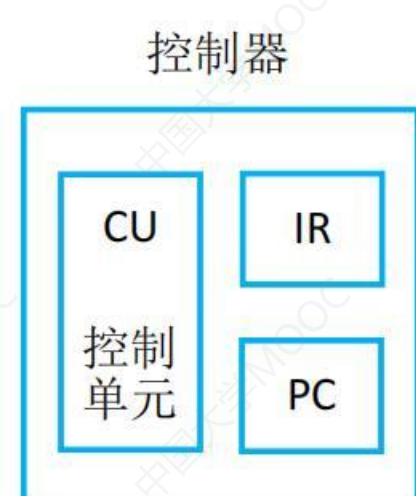
Accumulator
Multiple-Quotient Register
Arithmetic and Logic Unit

	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

5

控制器的基本组成



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

完成一条指令 { 取指令
分析指令
执行指令 }

PC
IR
CU } 取指
执行

王道考研/CSKAOYAN.COM

6

计算机的工作过程

高级语言

```
int a=2,b=3,c=1,y=0;
void main(){
    y=a*b+c;
}
```

编译
装入主存

机器语言

主存地址	指令		注释
	操作码	地址码	
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	0000000000000010		原始数据a=2
6	0000000000000011		原始数据b=3
7	0000000000000001		原始数据c=1
8	0000000000000000		原始数据y=0

存储字长=16bit

王道考研/CSKAOYAN.COM

7

计算机的工作过程

初: (PC)=0, 指向第一条指令的存储地址
#1: (PC)→MAR, 导致(MAR)=0
#3: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=000001 0000000101
#4: (MDR)→IR, 导致(IR)=000001 0000000101
#5: OP(IR)→CU, 指令的操作码送到CU, CU分析后得知, 这是“取数”指令
#6: Ad(IR)→MAR, 指令的地址码送到MAR, 导致(MAR)=5
#8: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=0000000000000010=2
#9: (MDR)→ACC, 导致(ACC)=0000000000000010=2

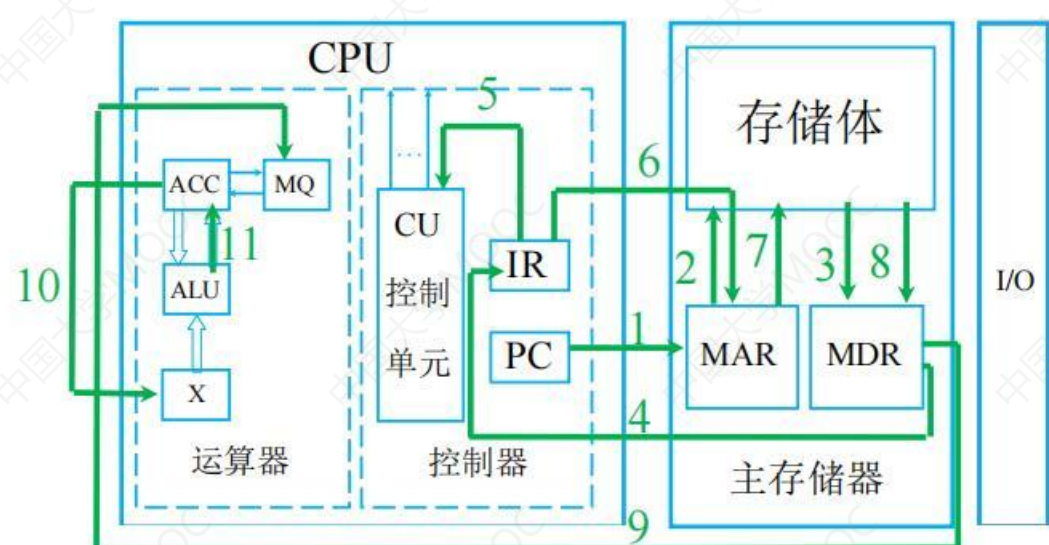
主存地址	指令		注释
	操作码	地址码	
0	000001	0000000101	取数a至ACC
1	000100	0000000110	乘b得ab,存于ACC中
2	000011	0000000111	加c得ab+c,存于ACC中
3	000010	0000001000	将ab+c,存于主存单元
4	000110	0000000000	停机
5	0000000000000010		原始数据a=2
6	0000000000000011		原始数据b=3
7	0000000000000001		原始数据c=1
8	0000000000000000		原始数据y=0

取指令 (#1~#4)
分析指令 (#5)
执行取数指令 (#6~#9)

王道考研/CSKAOYAN.COM

8

计算机的工作过程



主存地址	指令		注释
	操作码	地址码	
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	00000000000000011		原始数据 $b=3$
7	00000000000000001		原始数据 $c=1$
8	00000000000000000		原始数据 $y=0$

上一条指令取指后PC自动+1, (PC)=1; 执行后, (ACC)=2

#1: (PC)→MAR, 导致(MAR)=1

#3: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=000100 0000000110

#4: (MDR)→IR, 导致(IR)= 000100 0000000110

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

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

#8: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=0000000000000011=3

#9: (MDR)→MQ, 导致(MQ)=0000000000000011=3

#10: (ACC)→X, 导致(X)=2

#11: (MQ)*(X)→ACC, 由ALU实现乘法运算, 导致(ACC)=6, 如果乘积太大, 则需要MQ辅助存储

取指令 (#1~#4)

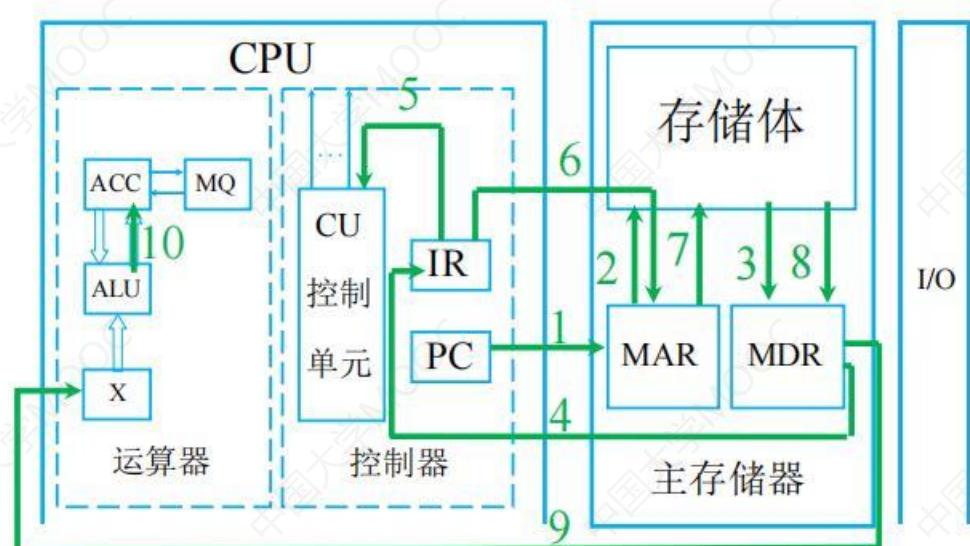
分析指令 (#5)

执行乘法指令 (#6~#11)

王道考研/CSKAOYAN.COM

9

计算机的工作过程



主存地址	指令		注释
	操作码	地址码	
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	00000000000000011		原始数据 $b=3$
7	00000000000000001		原始数据 $c=1$
8	00000000000000000		原始数据 $y=0$

上一条指令取指后(PC)=2, 执行后, (ACC)=6

#1: (PC)→MAR, 导致(MAR)=2

#3: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)= 000011 0000000111

#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

#8: M(MAR)→MDR, 导致(MDR)=0000000000000001=1

#9: (MDR)→X, 导致(X)=0000000000000001=1

#10: (ACC)+(X)→ACC, 导致(ACC)=7, 由ALU实现加法运算

取指令 (#1~#4)

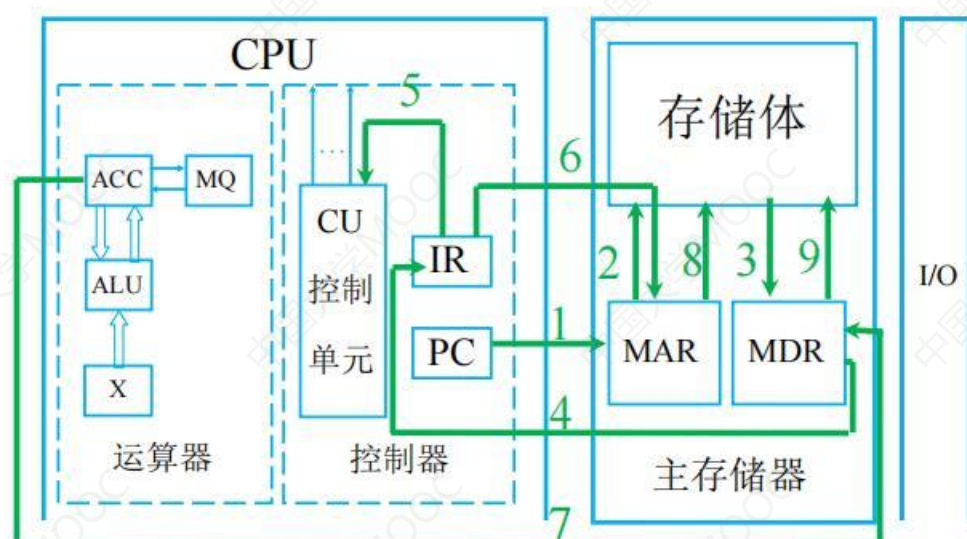
分析指令 (#5)

执行加法指令 (#6~#10)

王道考研/CSKAOYAN.COM

10

计算机的工作过程



主存地址	指令		注释
	操作码	地址码	
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	000000000000000010		原始数据 $a=2$
6	000000000000000011		原始数据 $b=3$
7	000000000000000001		原始数据 $c=1$
8	0000000000000000111		最终结果 $y=7$

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)

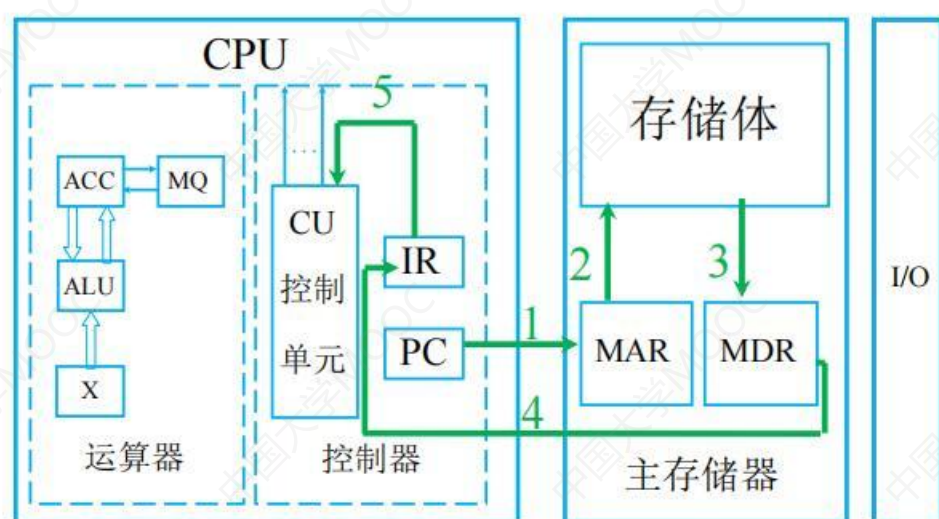
分析指令 (#5)

执行存数指令 (#6~#9)

王道考研/CSKAOYAN.COM

11

计算机的工作过程



主存地址	指令		注释
	操作码	地址码	
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	000000000000000010		原始数据 $a=2$
6	000000000000000011		原始数据 $b=3$
7	000000000000000001		原始数据 $c=1$
8	0000000000000000111		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)

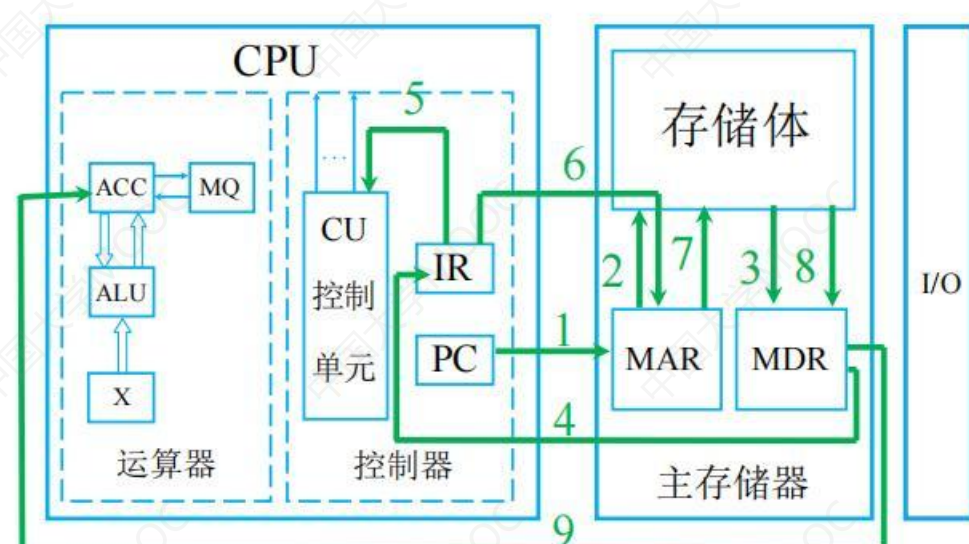
分析指令 (#5)

执行停机指令

王道考研/CSKAOYAN.COM

12

计算机的工作过程



M: 主存中某存储单元

ACC、MQ、X、MAR、MDR...: 相应寄存器

M(MAR): 取存储单元中的数据

(ACC)...: 取相应寄存器中的数据

指令:

操作码	地址码
-----	-----

OP(IR): 取操作码

Ad(IR): 取地址码

“取数”指令的执行:
(从主存中指定地址处取数)

(PC) → MAR

M(MAR) → MDR

(MDR) → IR

取指令结束 (PC)+1 → PC

OP(IR) → CU

分析指令结束

Ad(IR) → MAR

M(MAR) → MDR

(MDR) → ACC

执行指令结束

必经步骤

不同的指令
具体步骤不同

CPU区分指令和数据的依据: 指令周期的不同阶段

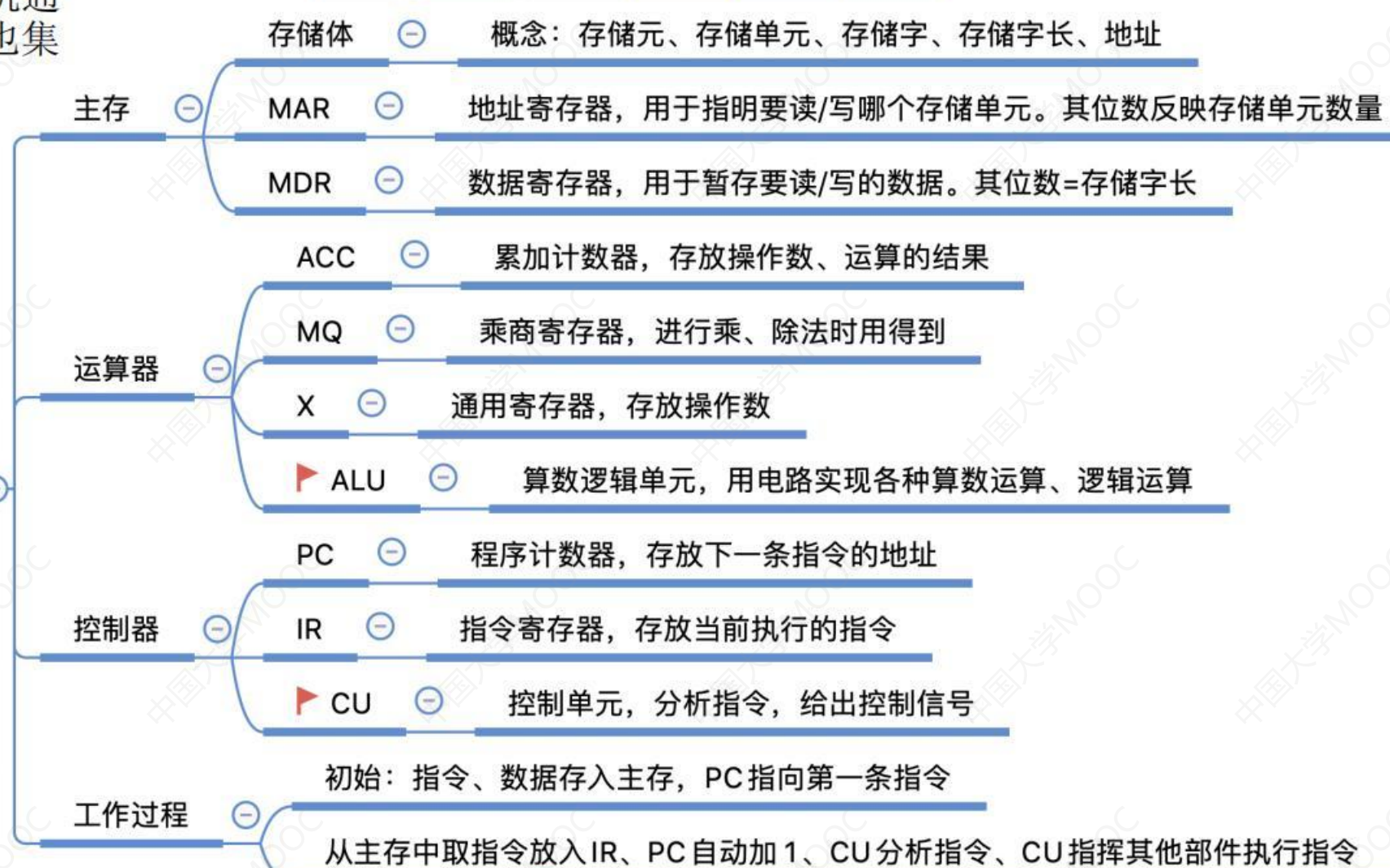
王道考研/CSKAOYAN.COM

13

知识回顾与重要考点

注: 现在的计算机通常把MAR、MDR也集成在CPU内

各硬件部件



王道考研/CSKAOYAN.COM

14

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



等撩



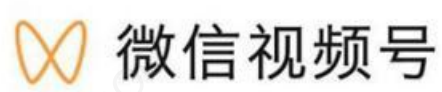
等撩



@王道计算机考研



@王道计算机考研



@王道计算机考研



微信公众平台

@王道在线

16