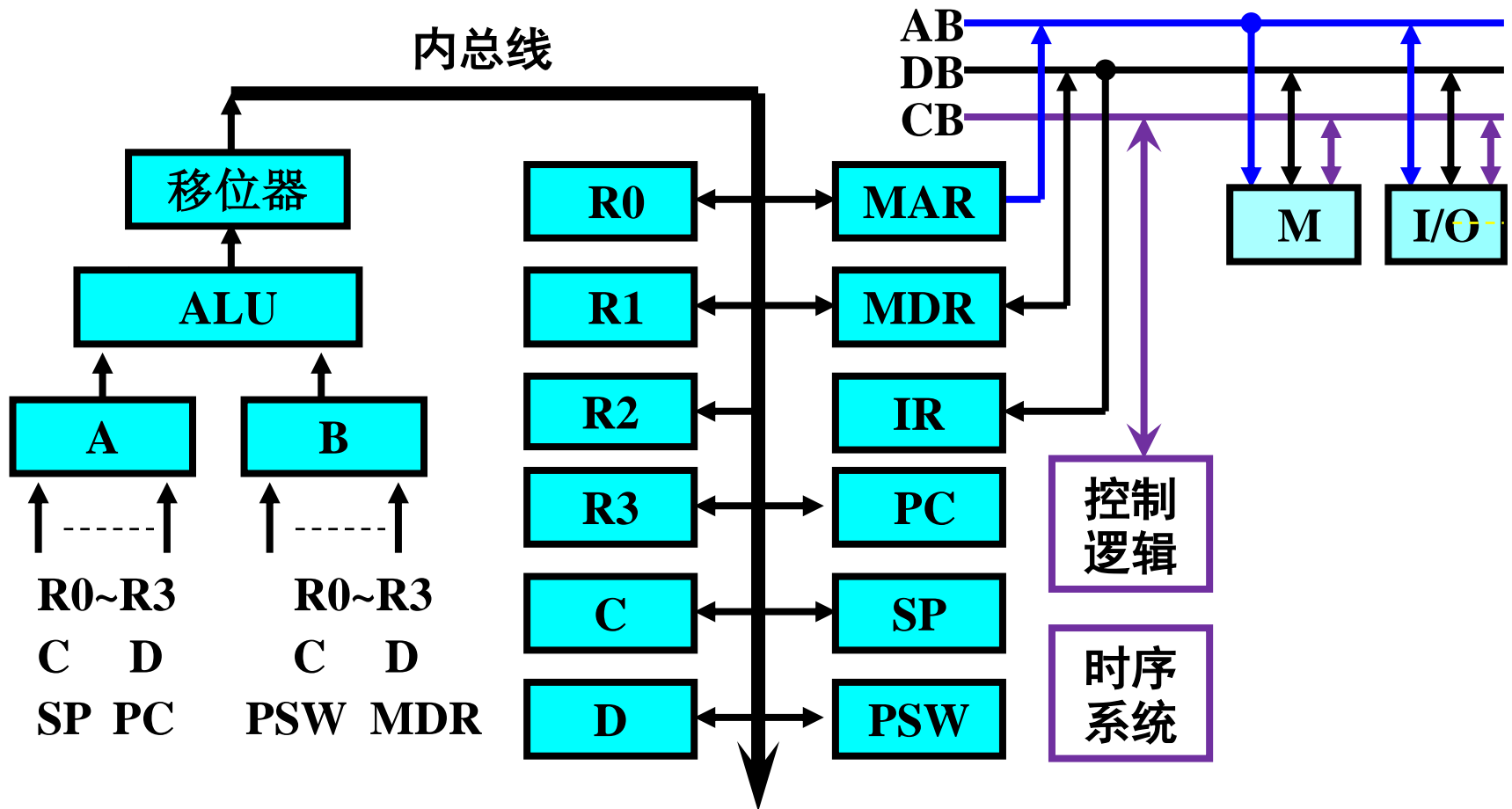




## 7.3 CPU模型





## 7.3.1 CPU设计步骤

### (1) 拟定指令系统

一台计算机的指令系统表明了这台机器所具有的硬件功能。

### (2) 确定总体结构，核心是数据通路结构

### (3) 确定控制信号的产生方式并安排时序

### (4) 拟定指令流程和微命令序列

### (5) 形成控制逻辑



## 7.3.2 模型机的指令系统

### 1. 指令格式

定长指令格式：**16**位，占据一个存储单元；

采用**寄存器型**寻址，即指令中给出寄存器号；

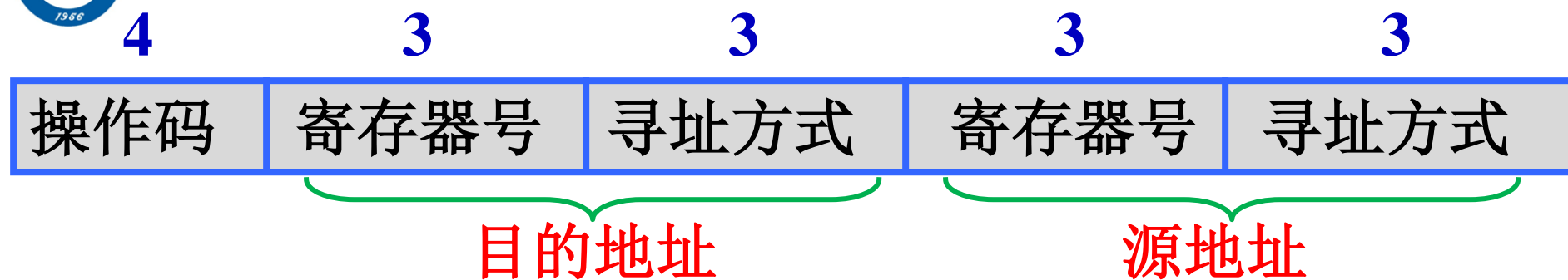
所有寄存器都是**16**位。

指令字长、存储字长、机器字长

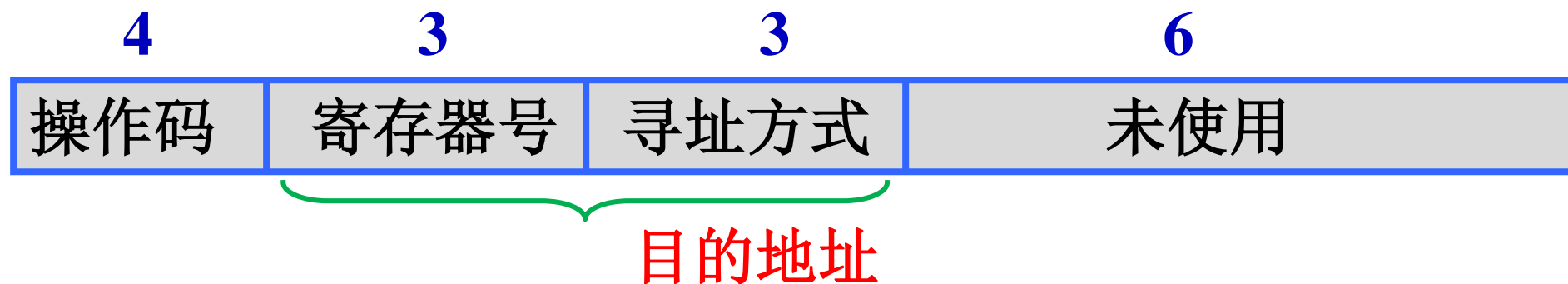
指令类型 {  
    双地址类指令格式  
    单地址类指令格式  
    转移指令格式



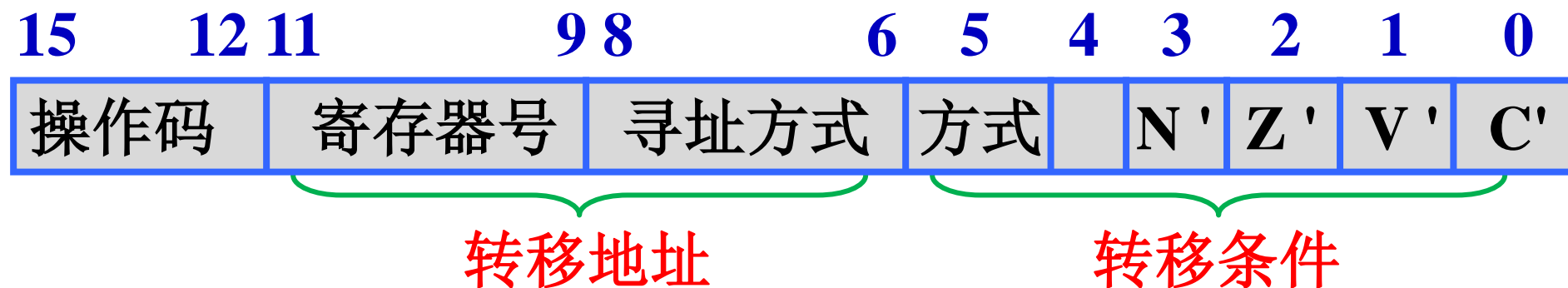
## 双地址类指令格式:



## 单地址类指令格式:



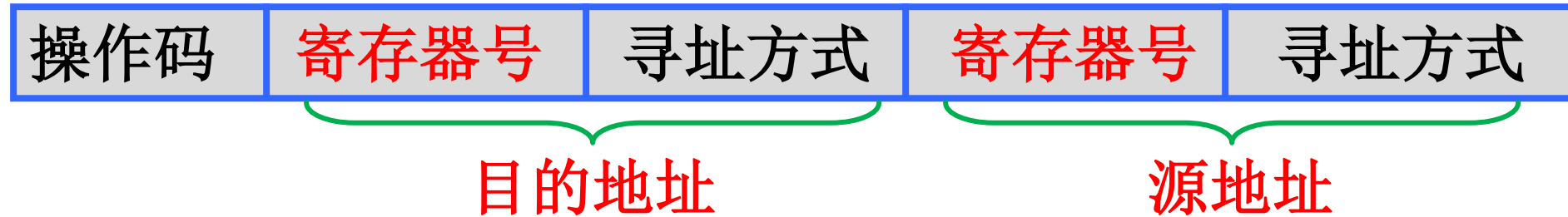
## 转移类指令格式:





## 2.寻址方式

特点：指令中直接给出寄存器编号



CPU可编程访问的寄存器（3位编号）

通用寄存器：

$R_0(000)$ 、 $R_1(001)$ 、 $R_2(010)$ 、 $R_3(011)$

堆栈指针：SP（100）

程序状态字：PSW（101）

指令计数器：PC（111）



# (1) 0型：寄存器直接寻址

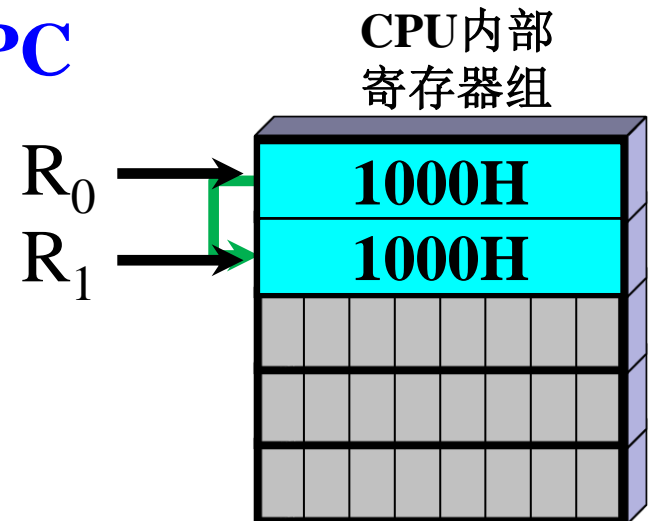
寻址方式	编码	助记符	定义
寄存器直接寻址	000	R	寄存器号为有效地址，寄存器的内容为操作数

可指定的寄存器为：

$R_0$ 、 $R_1$ 、 $R_2$ 、 $R_3$ 、SP、PSW、PC

例：MOV  $R_1$ ,  $R_0$

假设操作码为0000，  
则指令的二进制代码？



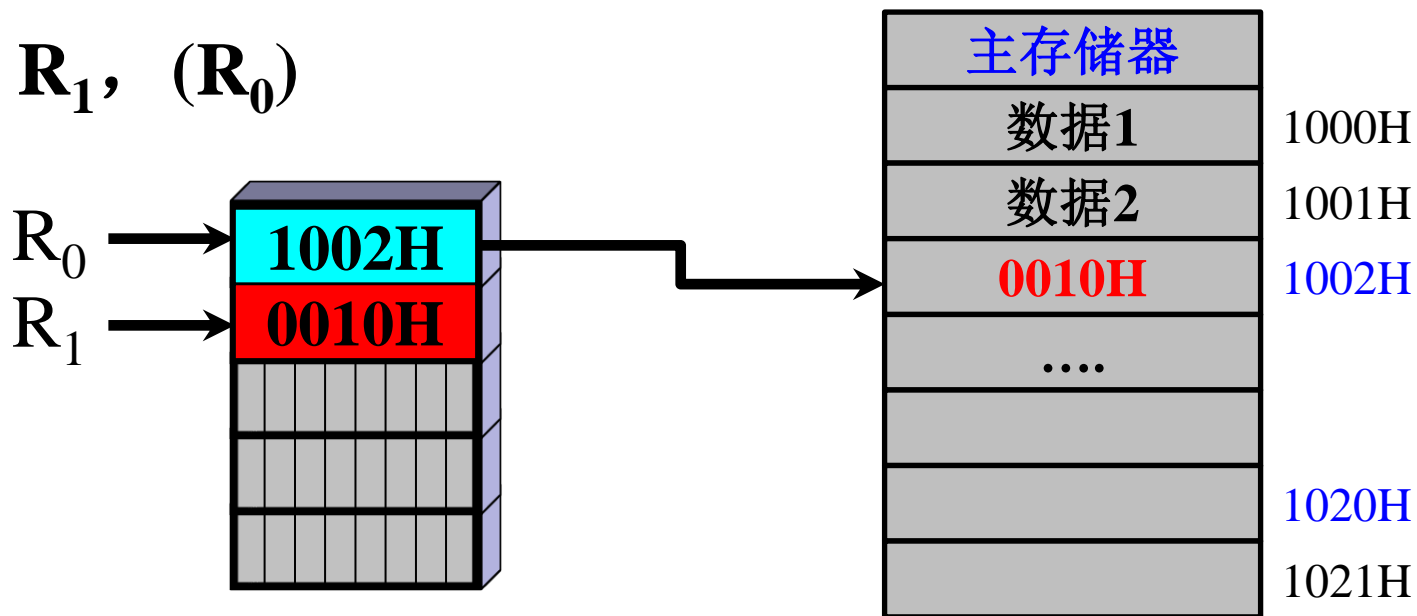


## (2) 1型：寄存器间接寻址

寻址方式	编码	助记符	定义
寄存器间址	001	(R)	寄存器的内容为有效地址

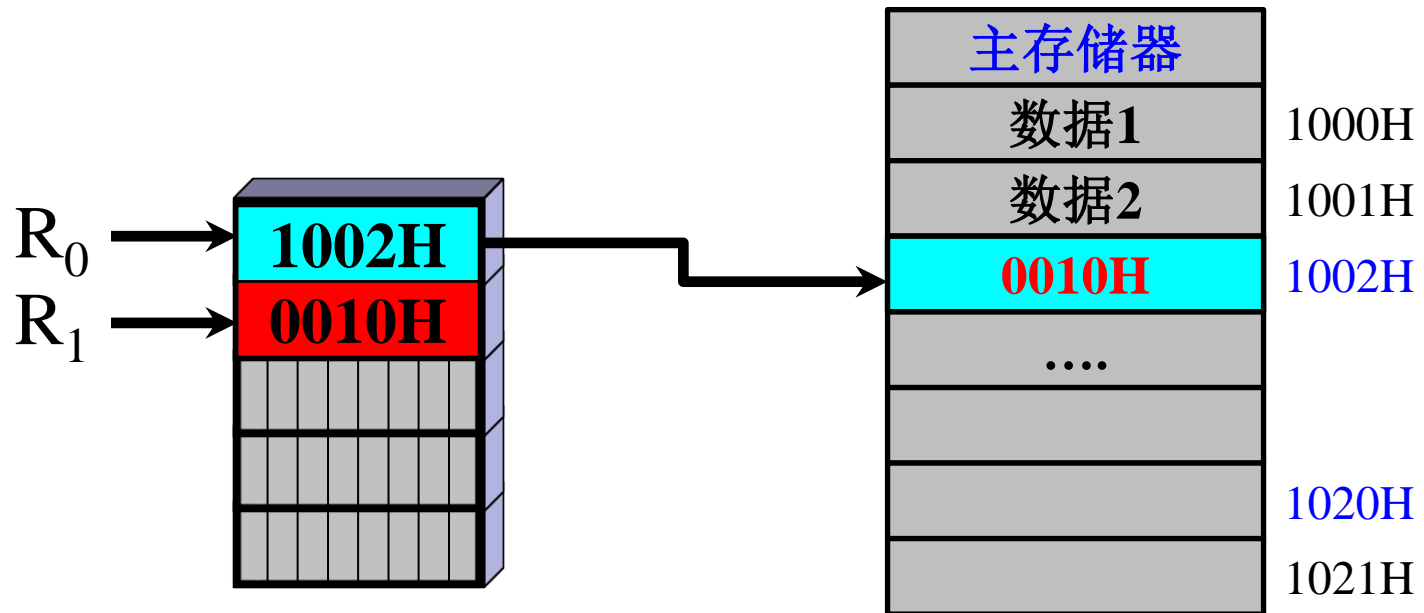
可指定的寄存器为：R<sub>0</sub>、R<sub>1</sub>、R<sub>2</sub>、R<sub>3</sub>

例：MOV R<sub>1</sub>, (R<sub>0</sub>)





例：MOV (R<sub>0</sub>), R<sub>1</sub>





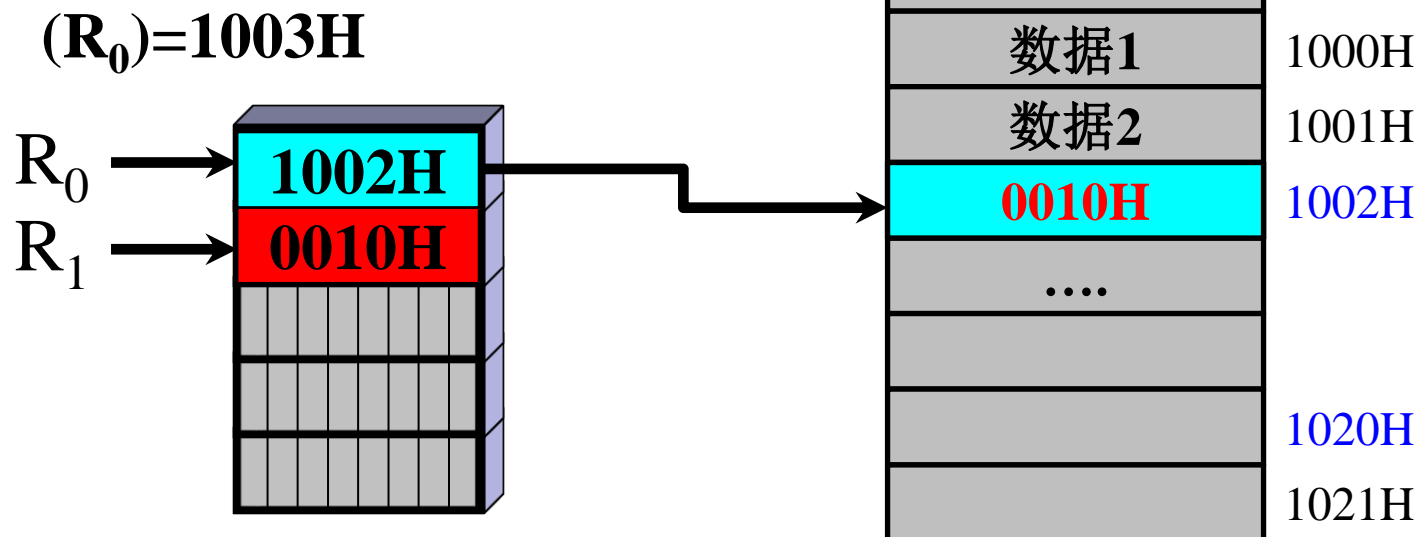


### (3) 2型：自减型寄存器间址

寻址方式	编码	助记符	定义
自减型寄存器间址	010	$-(R)$ $-(SP)$	寄存器的内容减1后作为有效地址

可指定的寄存器： $R_0$ 、 $R_1$ 、 $R_2$ 、 $R_3$ 、 $SP$

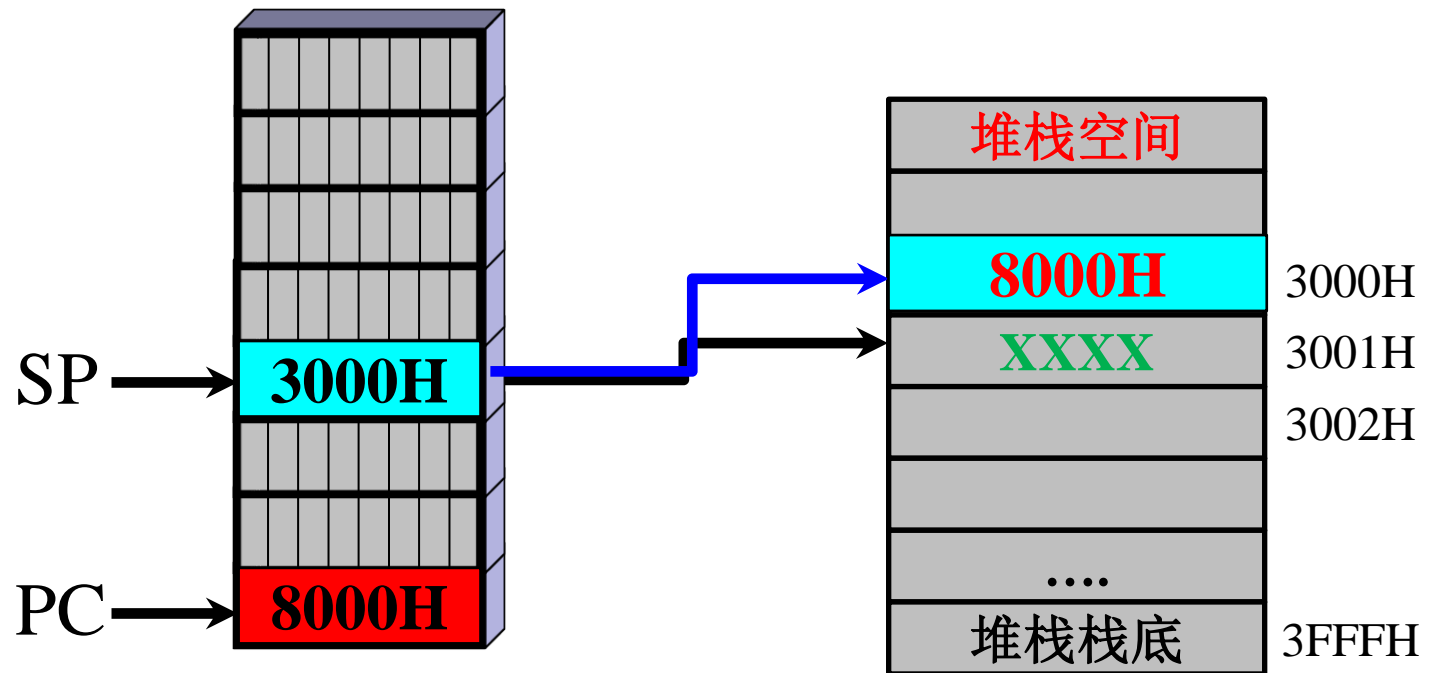
例：MOV  $R_1$ ,  $-(R_0)$





例:  $\text{MOV } -(\text{SP}), \text{PC}$   $\longleftrightarrow$  **PUSH PC**

$(\text{SP}) = 3001\text{H}$





## (4) 3型：自增型寄存器间址

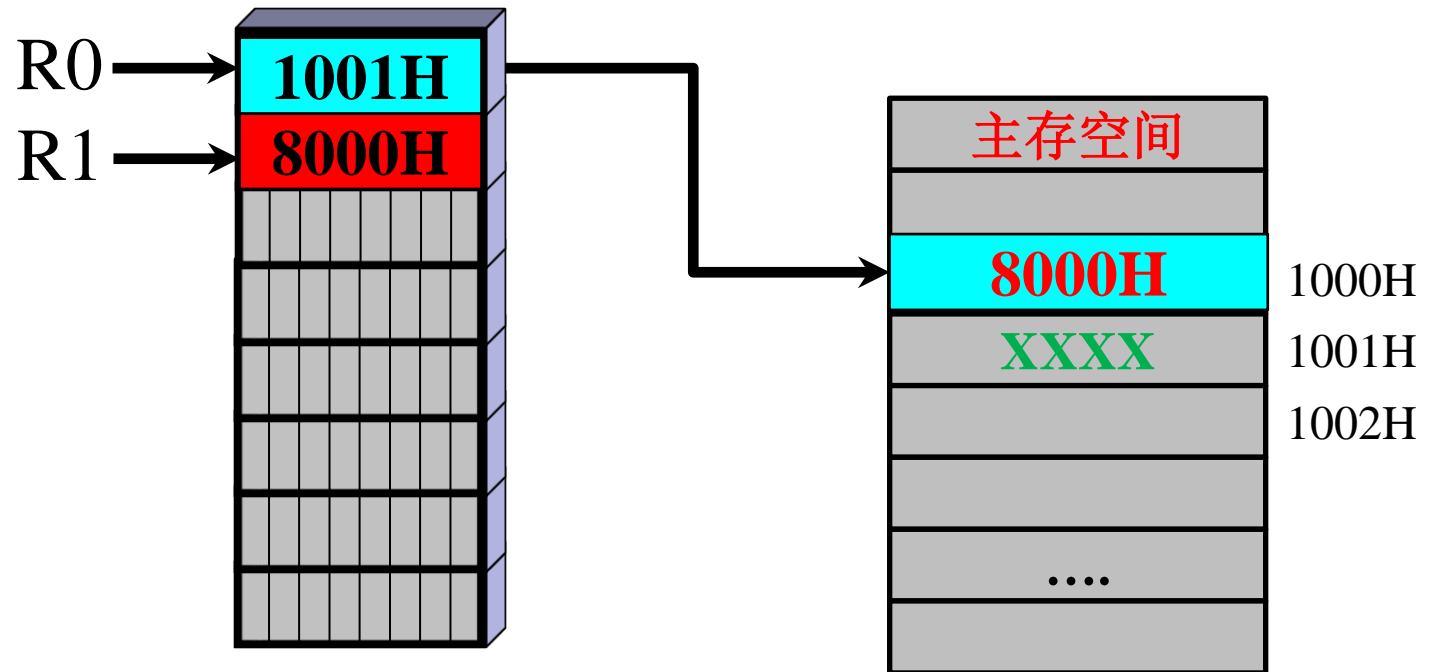
寻址方式	编码	助记符	定义
立即/自增型 寄存器间址	011	$(R)+$ $(SP)+$ $(PC)+$	寄存器的内容为有效地址，访问该地址单元后，寄存器的内容加1。

可指定的寄存器： $R_0$ 、 $R_1$ 、 $R_2$ 、 $R_3$ 、 $SP$ 、 $PC$



例:  $\text{MOV } R_1, (R_0)+$

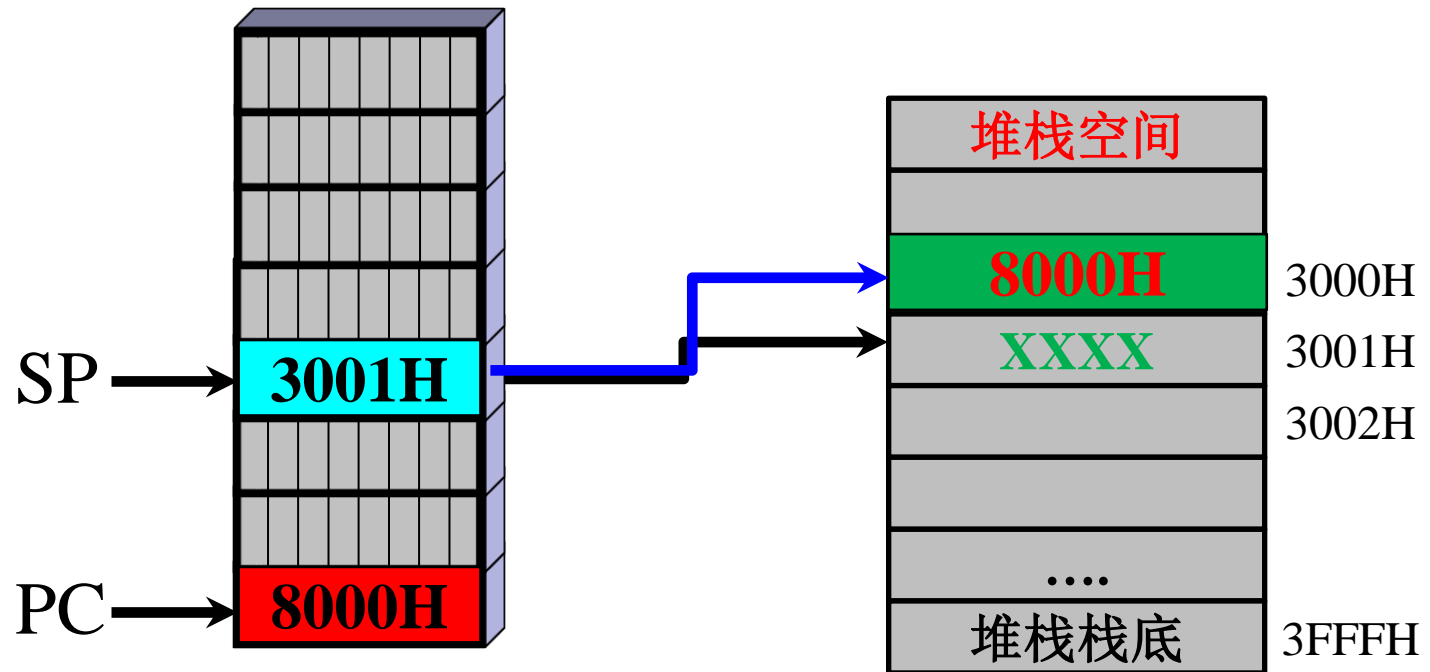
$(R_0)=1000\text{H}$





例:  $\text{MOV PC, (SP)+}$   $\longleftrightarrow$   $\text{POP PC}$

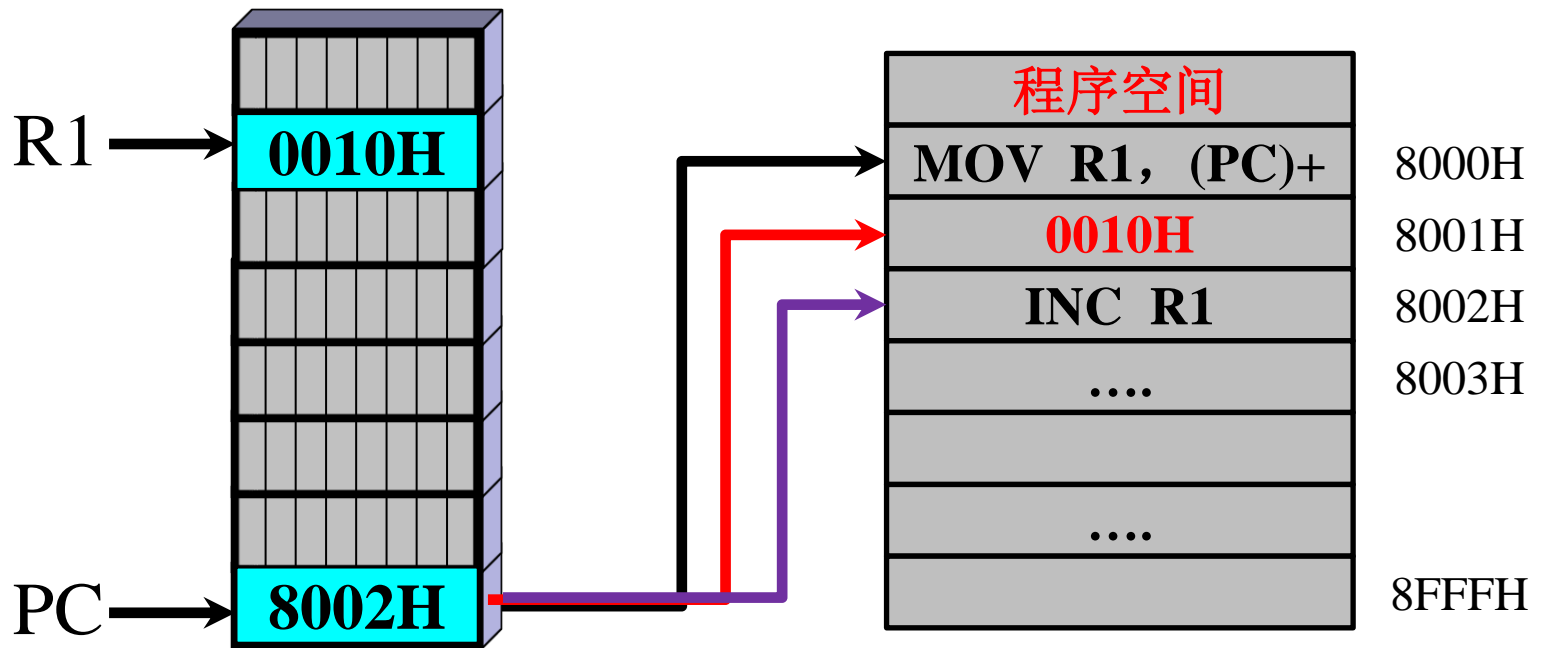
$(\text{SP}) = 3000\text{H}$





例:  $\text{MOV R1, (PC)+}$   $\longleftrightarrow$   $\text{MOV R1, 10H}$   
(PC)=8000H 立即寻址

PC的内容随着取指、指令地运行会动态变化





## (5) 4型：自增型双重间址

寻址方式	编码	助记符	定义
直接/自增型 双重间址	100	$@(\mathbf{R})+$  $@(\mathbf{PC})+$	寄存器的内容为间接地址，根据该地址访存取得操作数的地址，再次访存读写操作数，然后寄存器的内容加1。

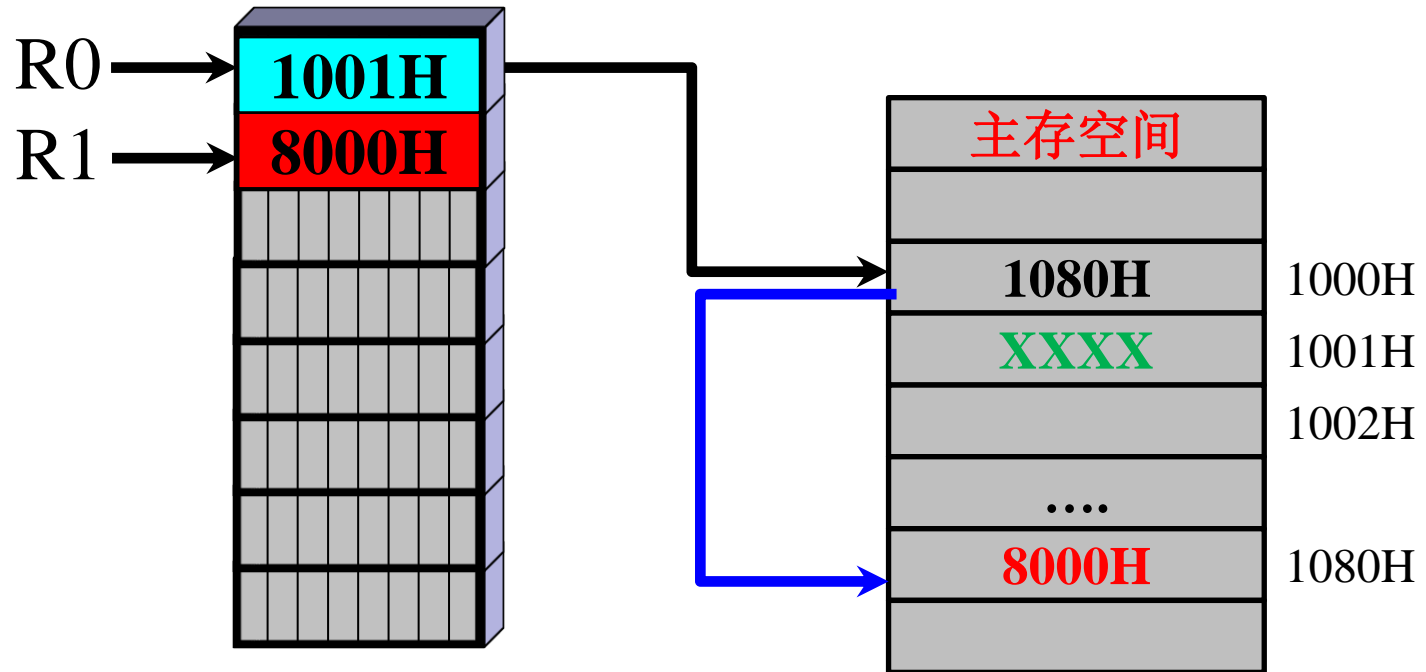
可指定的寄存器： $\mathbf{R}_0$ 、 $\mathbf{R}_1$ 、 $\mathbf{R}_2$ 、 $\mathbf{R}_3$ 、 $\mathbf{PC}$

操作数地址： $\mathbf{EA}=(\mathbf{R})$

操作数： $(\mathbf{EA})=((\mathbf{R}))$



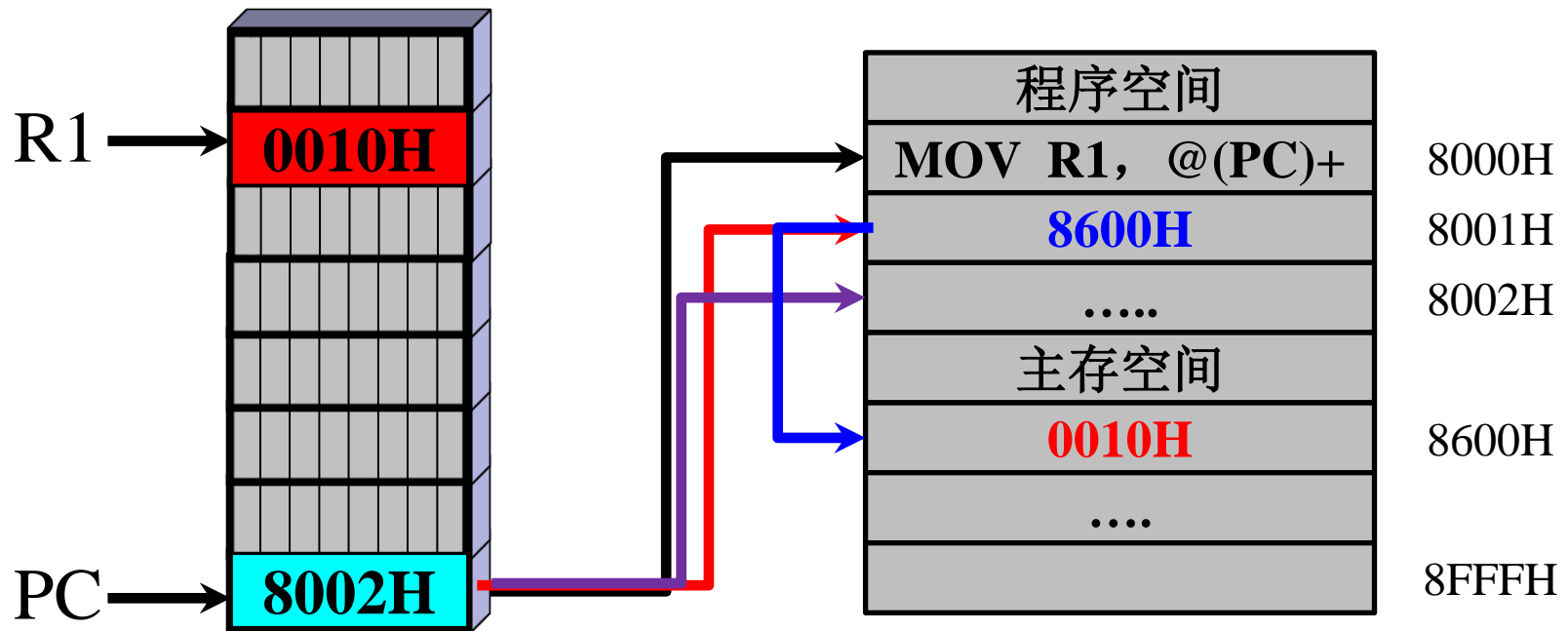
例:  $\text{MOV } R_1, @(R_0)+$   
 $(R_0)=1000\text{H}$







例:  $\text{MOV } R_1, @(PC)+$   $\longleftrightarrow$   $\text{MOV } R_1, [8600H]$   
(PC)=8000H 直接寻址





## (6) 5型：变址寻址/相对寻址

寻址方式	编码	助记符	定义
变址/相对 寻址	101	$X(R)$ $X(PC)$	寄存器的内容与形式 地址之和为有效地址。

可指定的寄存器：  $R_0$ 、 $R_1$ 、 $R_2$ 、 $R_3$ 、 $PC$

形式地址存放在紧跟指令的存储单元中。



例:  $\text{MOV } R_1, X(R_0)$

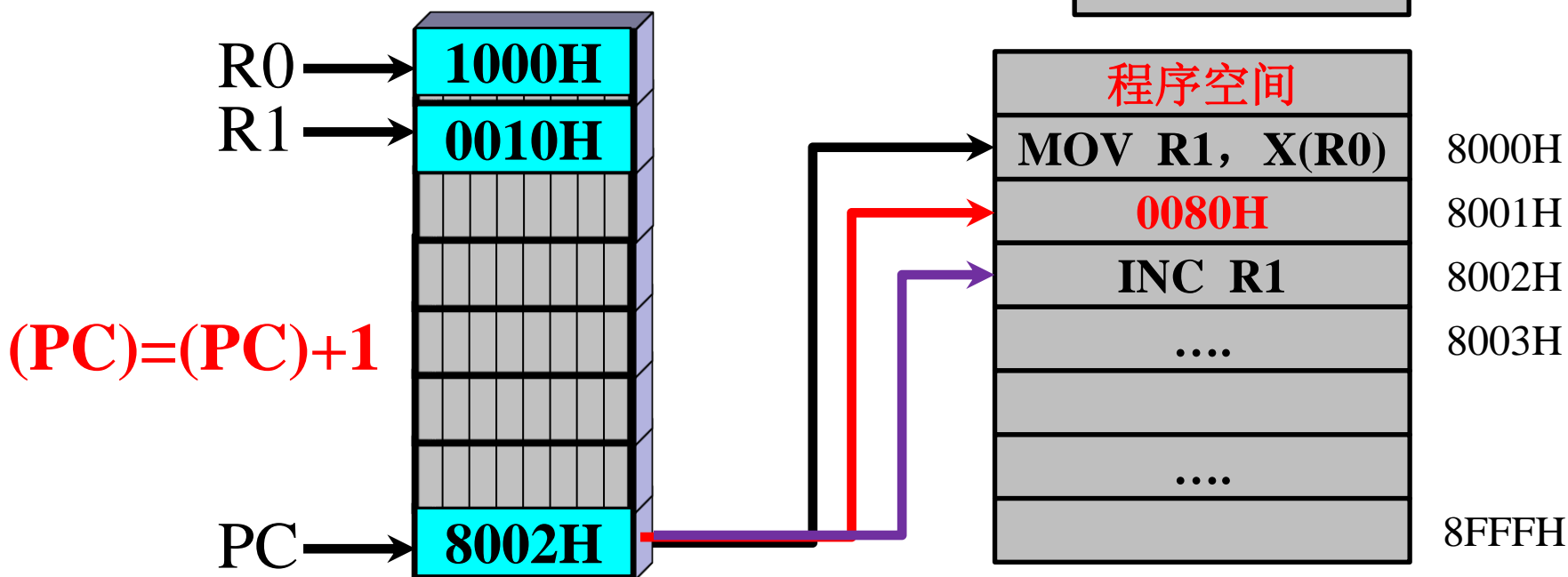
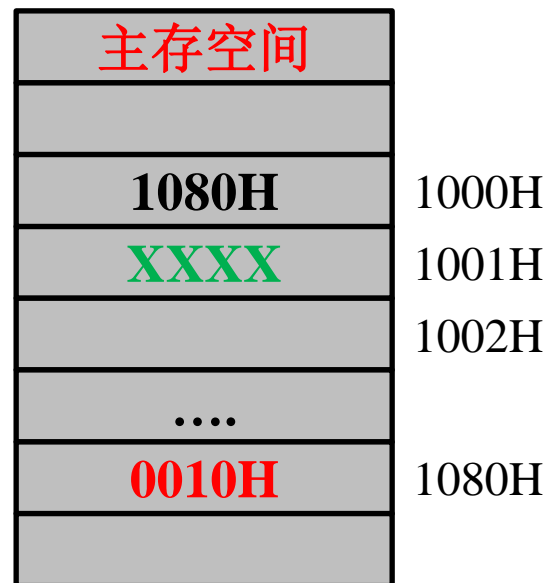
$(R_0)=1000\text{H}$      $(\text{PC})=8000\text{H}$

(1) 形式地址存放在紧跟指令的存储单元中;

(2) 指令执行访存后, 隐含约定需要将  $(\text{PC}) + 1$ 。

$D=(\text{PC})=0080\text{H};$

$\text{EA}=1000\text{H}+0080\text{H}=1080\text{H};$





## (7) 6型：跳步寻址

寻址方式	编码	助记符	定义
跳步寻址	110	SKP	执行再下一条指令

现行指令执行后，不是顺序执行下一条指令，而是执行再下一条指令。



### 3.指令操作类型

操作码	助记符	含义	操作码	助记符	含义
0000	MOV	传送	1000	INC	加1
0001	ADD	加	1001	DEC	减1
0010	SUB	减	1010	SL	左移
0011	AND	与	1011	SR	右移
0100	OR	或	1100	JMP	转移
0101	EOR	异或	1100	RST	返回
0110	COM	求反	1101	JSR	转子
0111	NEG	求补			



## (1) 传送类指令

**MOV:  $R \leftrightarrow R$ ,  $R \leftrightarrow M$ ,  $M \leftrightarrow M$**

**统一编址，隐式I/O指令**

## (2) 双地址指令

**ADD, SUB, AND, OR, EOR**

## (3) 单地址指令

**COM(反), NEG(补), INC, DEC**  
**SL(左移), SR(右移)**

## (4) 程序控制类指令 **JMP, RST, JSR**



5 4 3 2 1 0

指明PSW  
的标志位

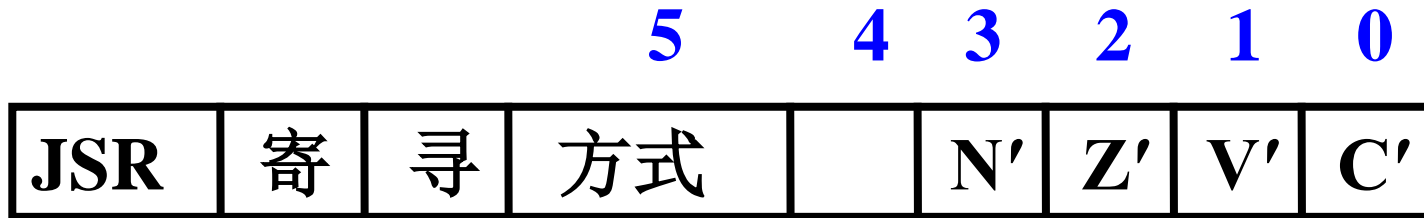


转移地址

根据有效地址  
获得的操作数  
作为转移地址,  
X(PC)  
特例

0	0	0	0	0	无条件转
0	0	0	0	<u>1</u>	无进位转 (C=0)
0	0	0	<u>1</u>	0	无溢出转 (V=0)
0	0	<u>1</u>	0	0	数非零转 (Z=0)
0	<u>1</u>	0	0	0	数为正转 (N=0)
<u>1</u>	0	0	0	<u>1</u>	有进位转 (C=1)
<u>1</u>	0	0	<u>1</u>	0	有溢出转 (V=1)
<u>1</u>	0	<u>1</u>	0	0	数为零转 (Z=1)
<u>1</u>	<u>1</u>	0	0	0	数为负转 (N=1)

条件满足，转向转移地址；否则顺序执行。



子程序入口地址

隐含约定：转子时返回地址压栈保存。

同时子程序的最后一条指令必须是返回指令。





## 7.3.3 模型机的组成和数据通路

### 1. 部件设置

#### (1) 寄存器

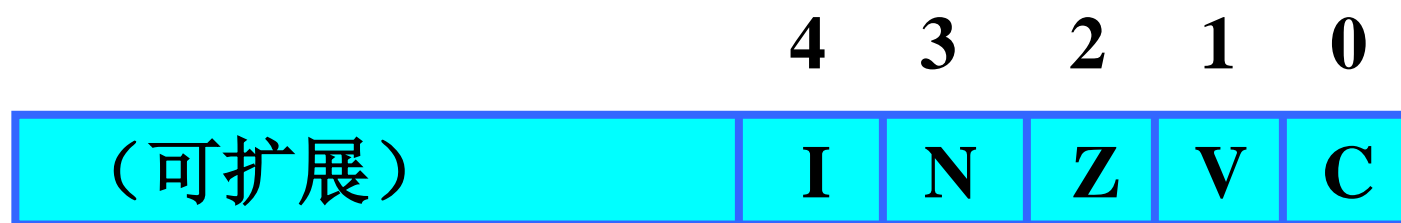
◆ 可编程寄存器（16位）

通用寄存器： $R_0$ 、 $R_1$ 、 $R_2$ 、 $R_3$

堆栈指针： $SP$

指令计数器： $PC$

程序状态字： $PSW$



实际判断  
的状态位

允许中断（开中断）

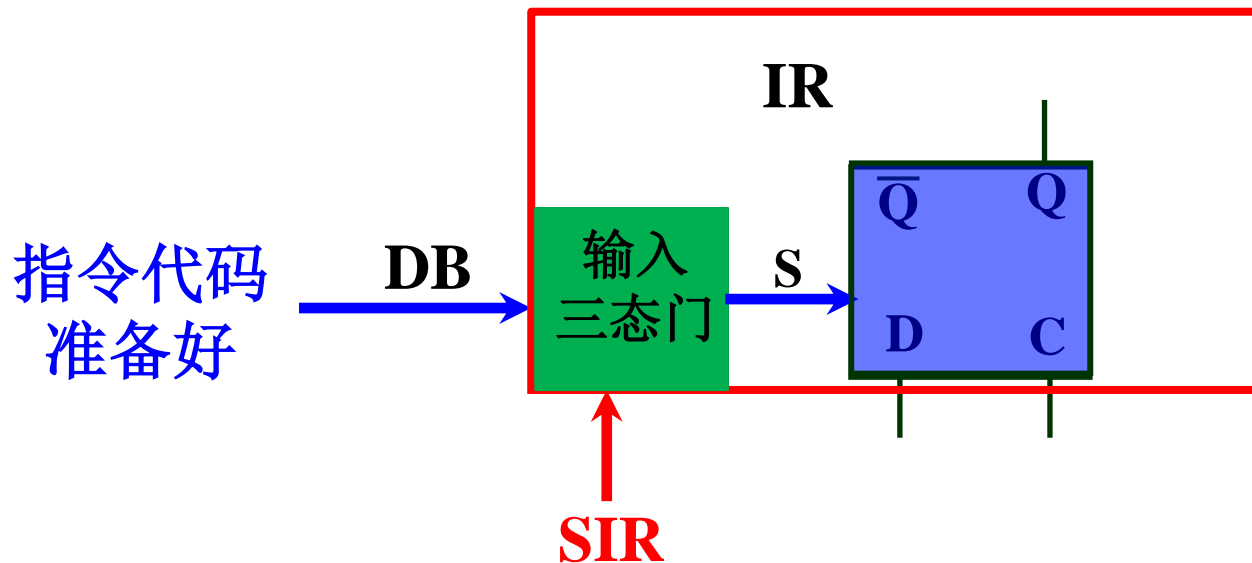


## 非编程寄存器（16位）

暂存器C：暂存来自主存的源地址或源数据。

暂存器D：暂存来自主存的目的地地址或目的数。

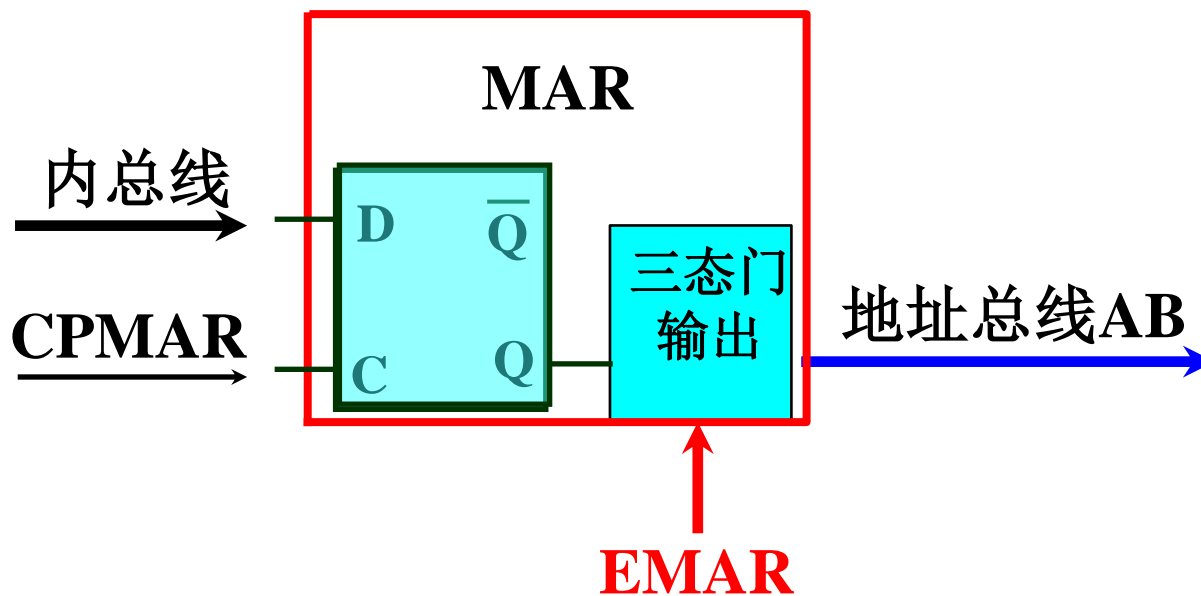
指令寄存器IR：存放现行指令。





## 地址寄存器MAR

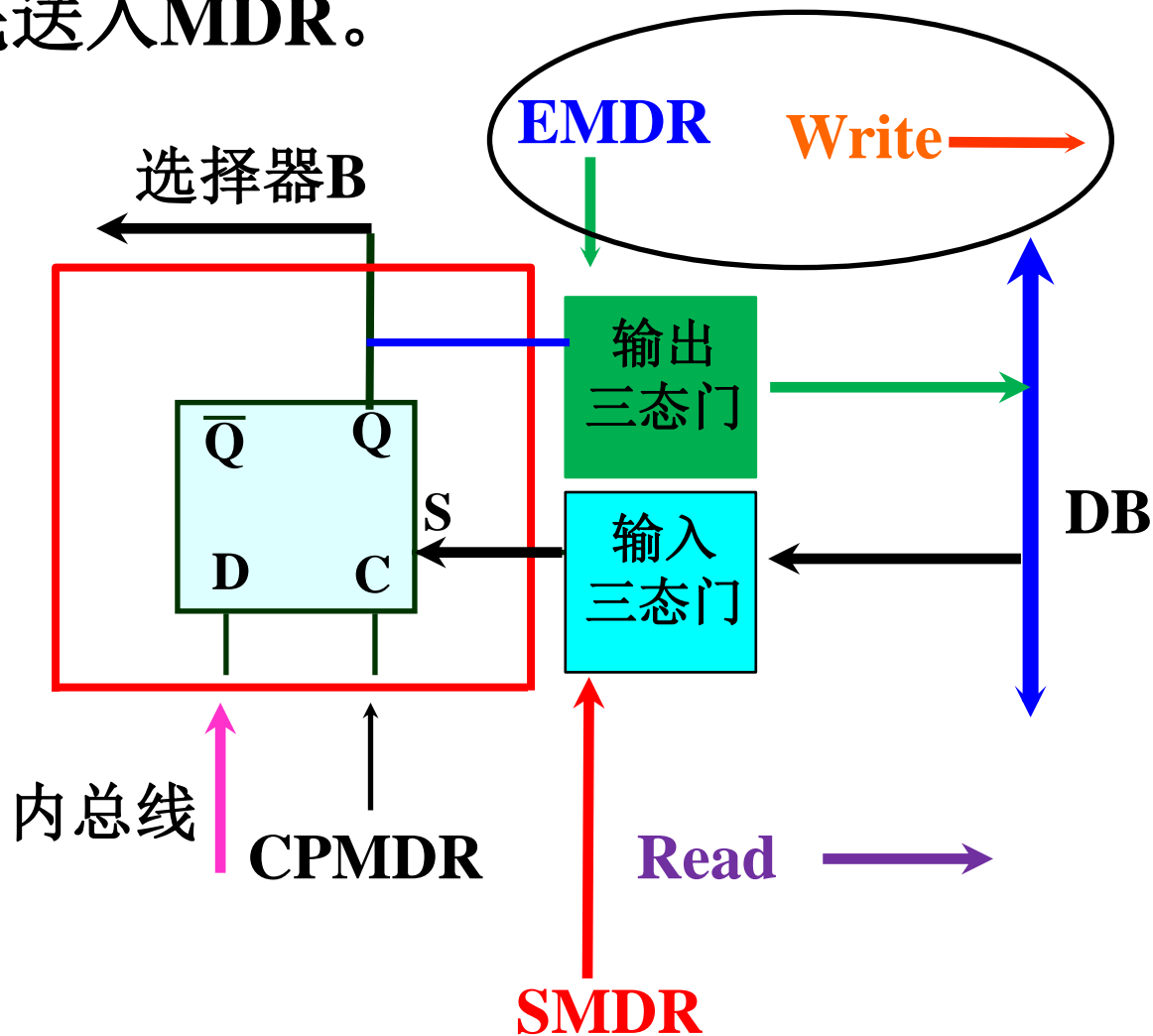
CPU访问主存(IO)的地址由MAR提供





# 数据寄存器MDR

CPU存入主存(IO)的内容先放入MDR，读取主存(IO)的内容也先送入MDR。

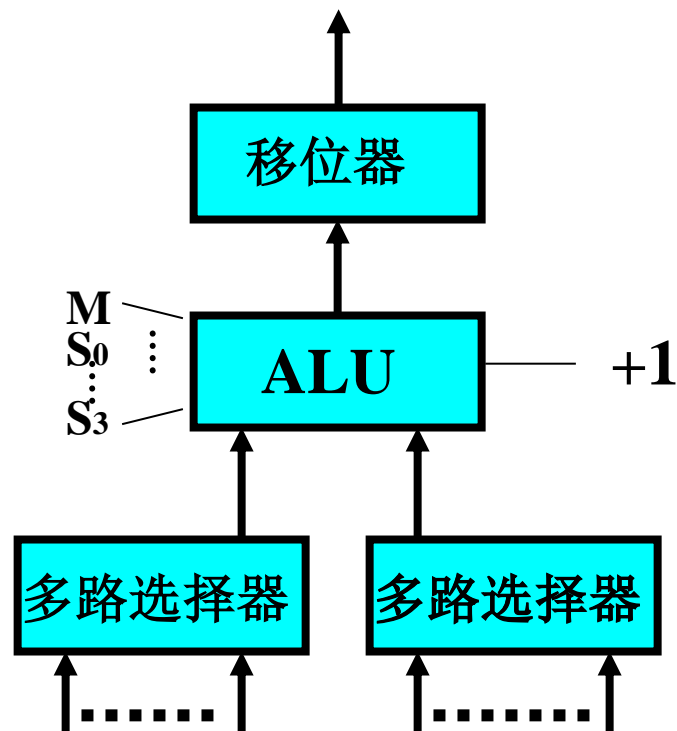




## (2) 运算部件设置 (16位)

ALU { SN74181 4片  
SN74182 1片

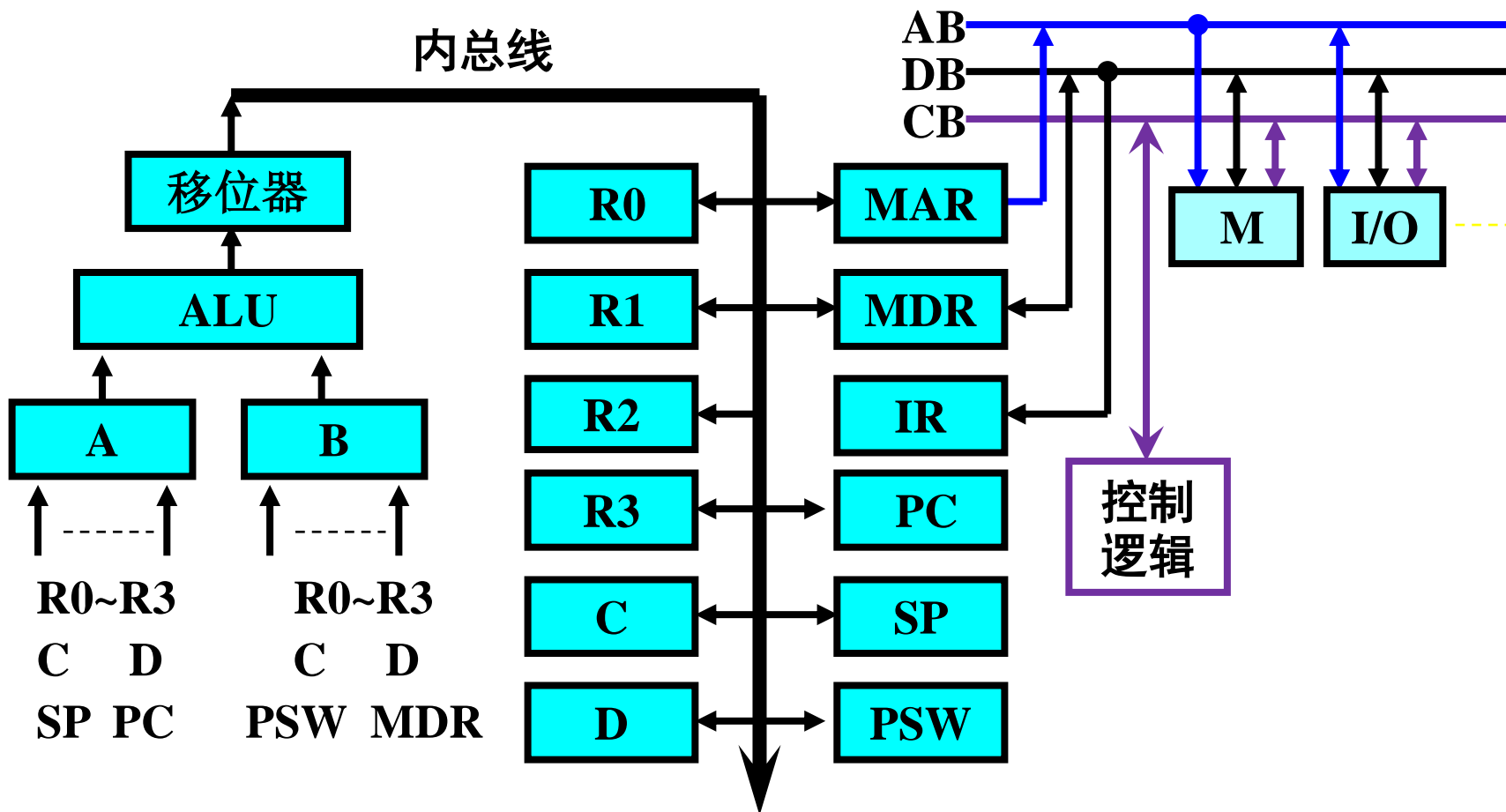
选择器A > 选择数据来源  
选择器B



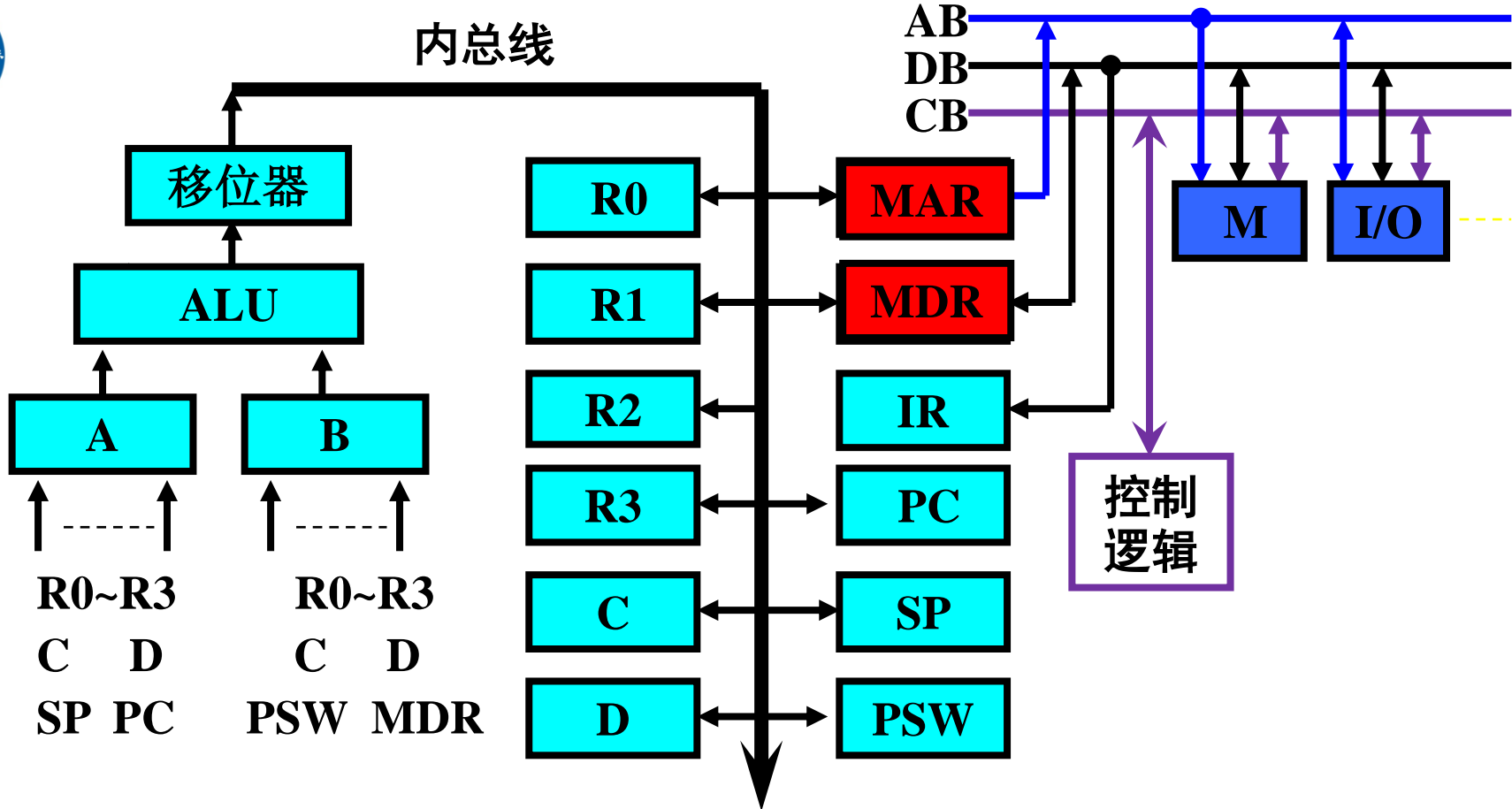
移位器 :实现直传、左移、右移、字节交换



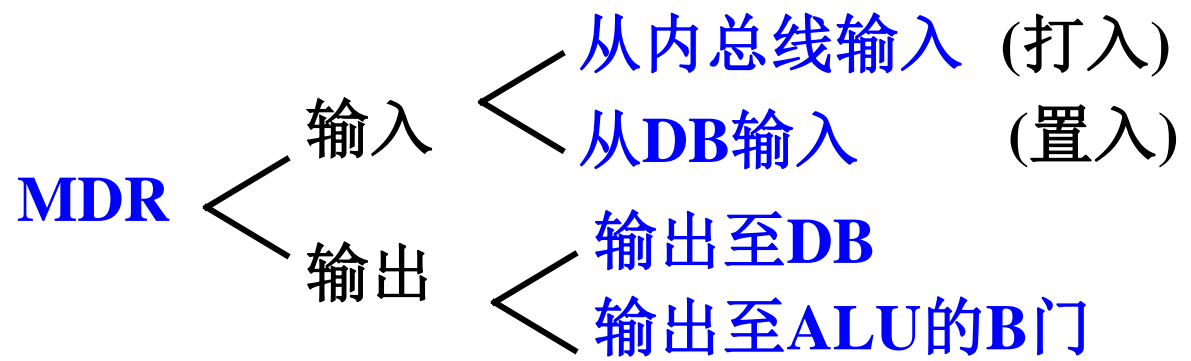
## 2.总线与数据通路结构



**ALU**为内部数据传送通路的中心；寄存器采用分立结构；**内总线**采用单向数据总线；



与系统总线的连接通过**MAR**、**MDR**实现。





### 3. 各类信息传送途径

#### (1) 如何读取指令？

1) 指令地址:  $PC \rightarrow MAR$

2) 指令信息:  $M \rightarrow IR$

3) 指令后继（顺序）地址:  $(PC)+1 \rightarrow PC$

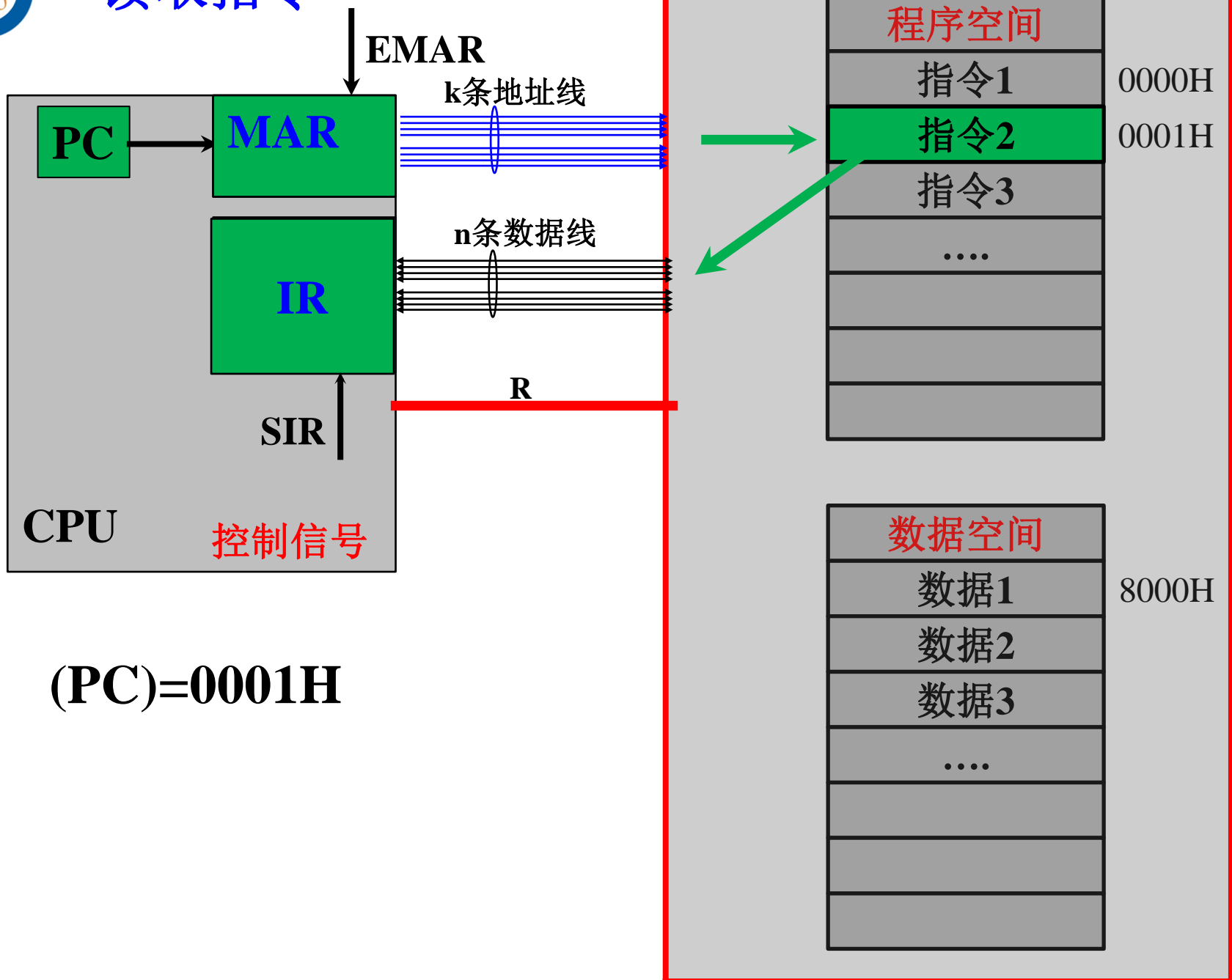
4) 指令译码、取数、执行

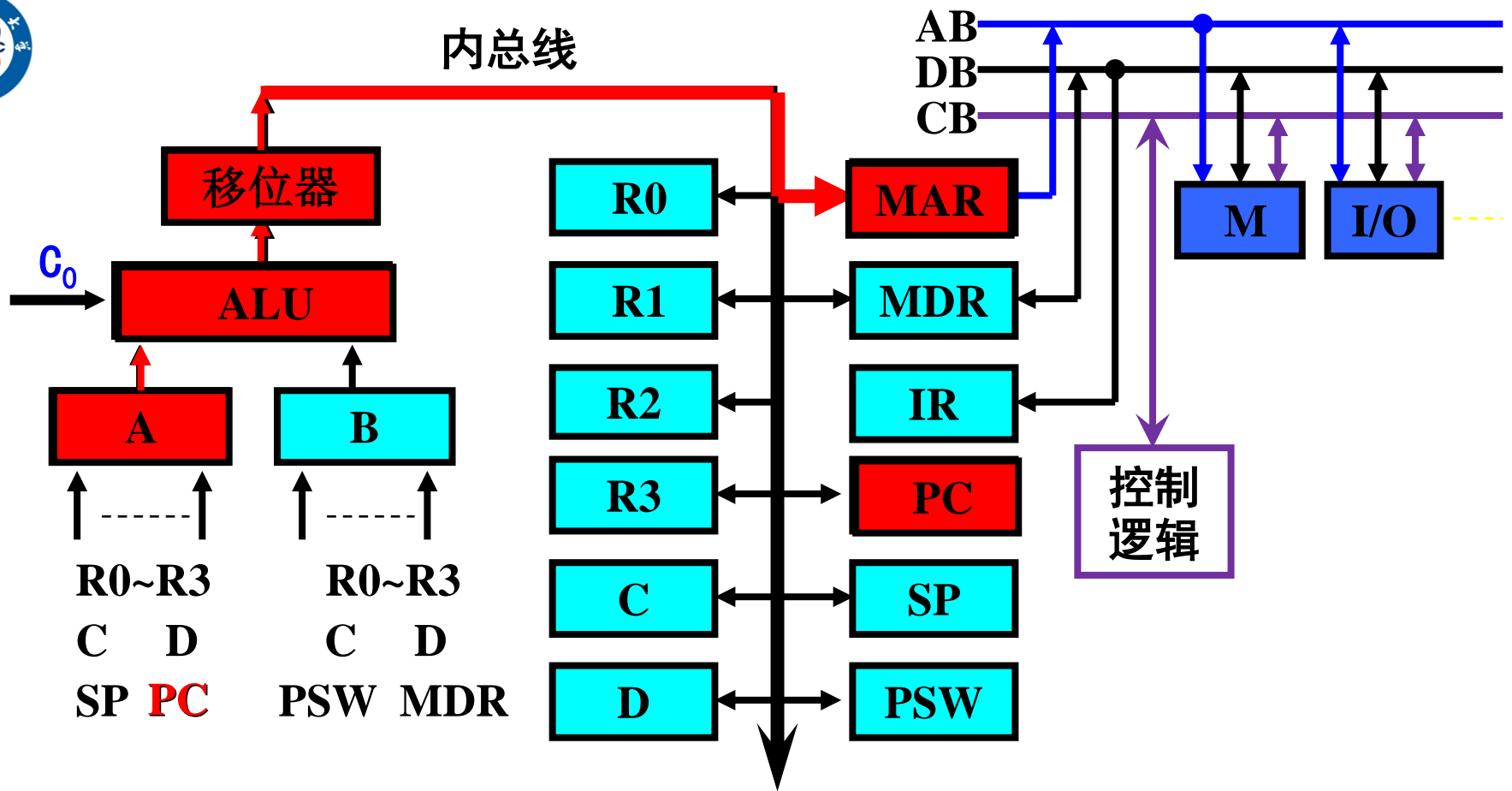
5) 若本条为转移指令，将根据寻址方式，  
指令后继（转移）地址:  $\rightarrow PC$





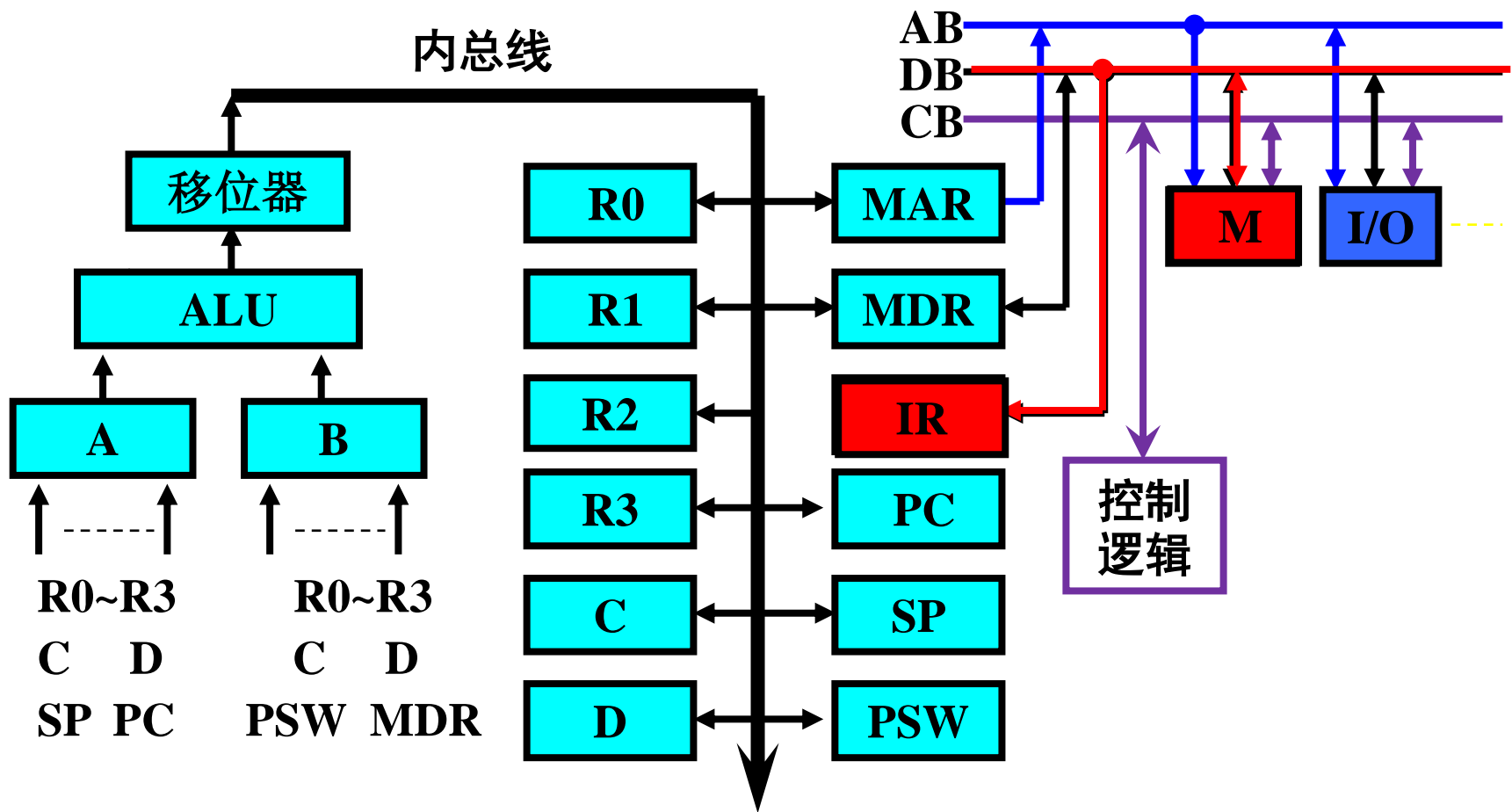
# 读取指令





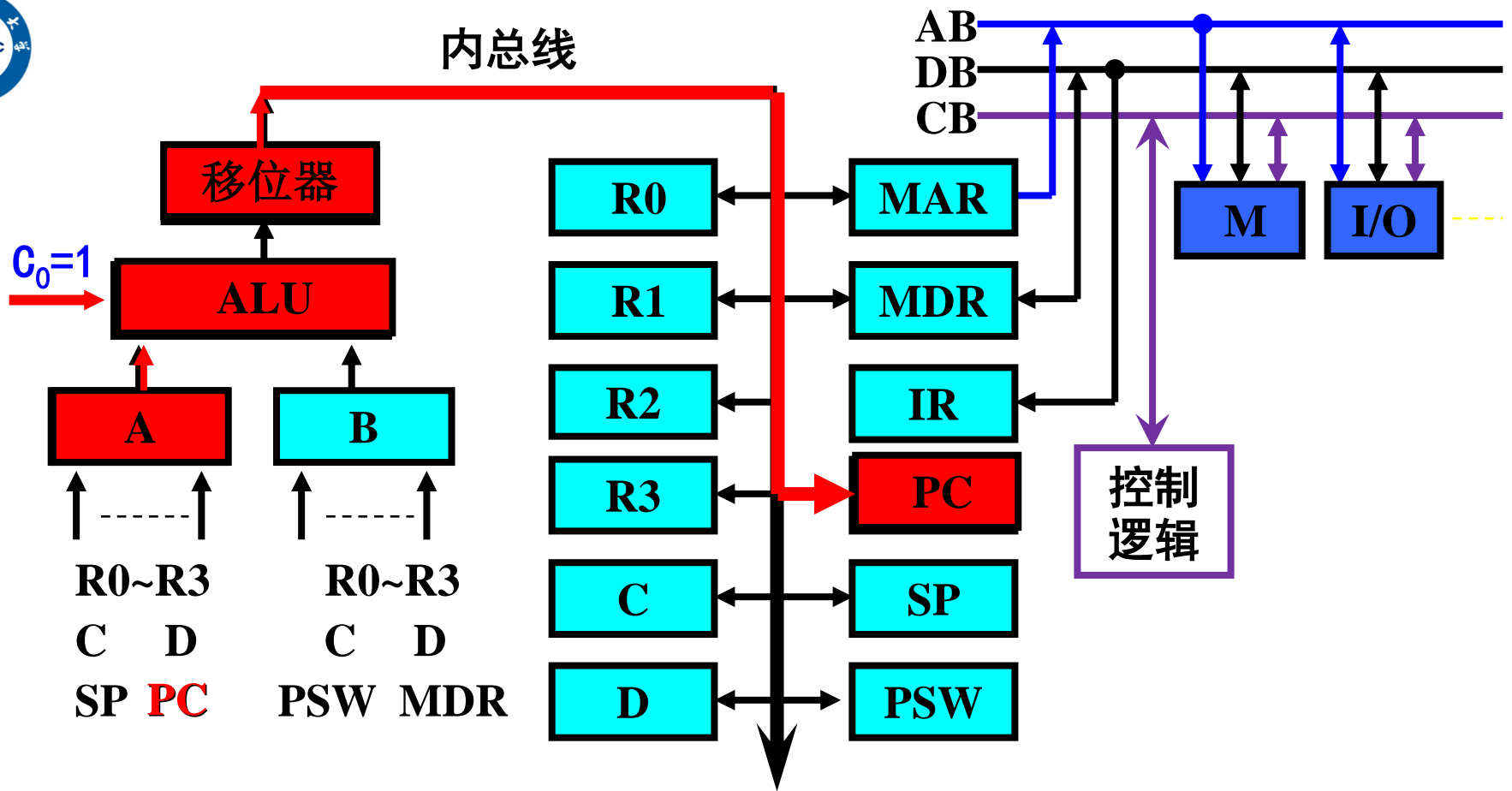
1) 指令地址:PC→MAR

PC → A → ALU → 移 → 内 <sup>打入</sup> → MAR

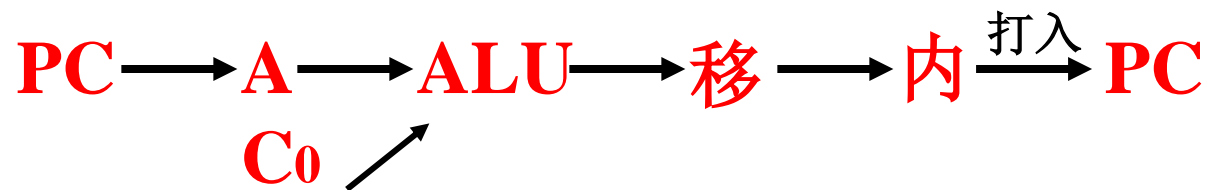


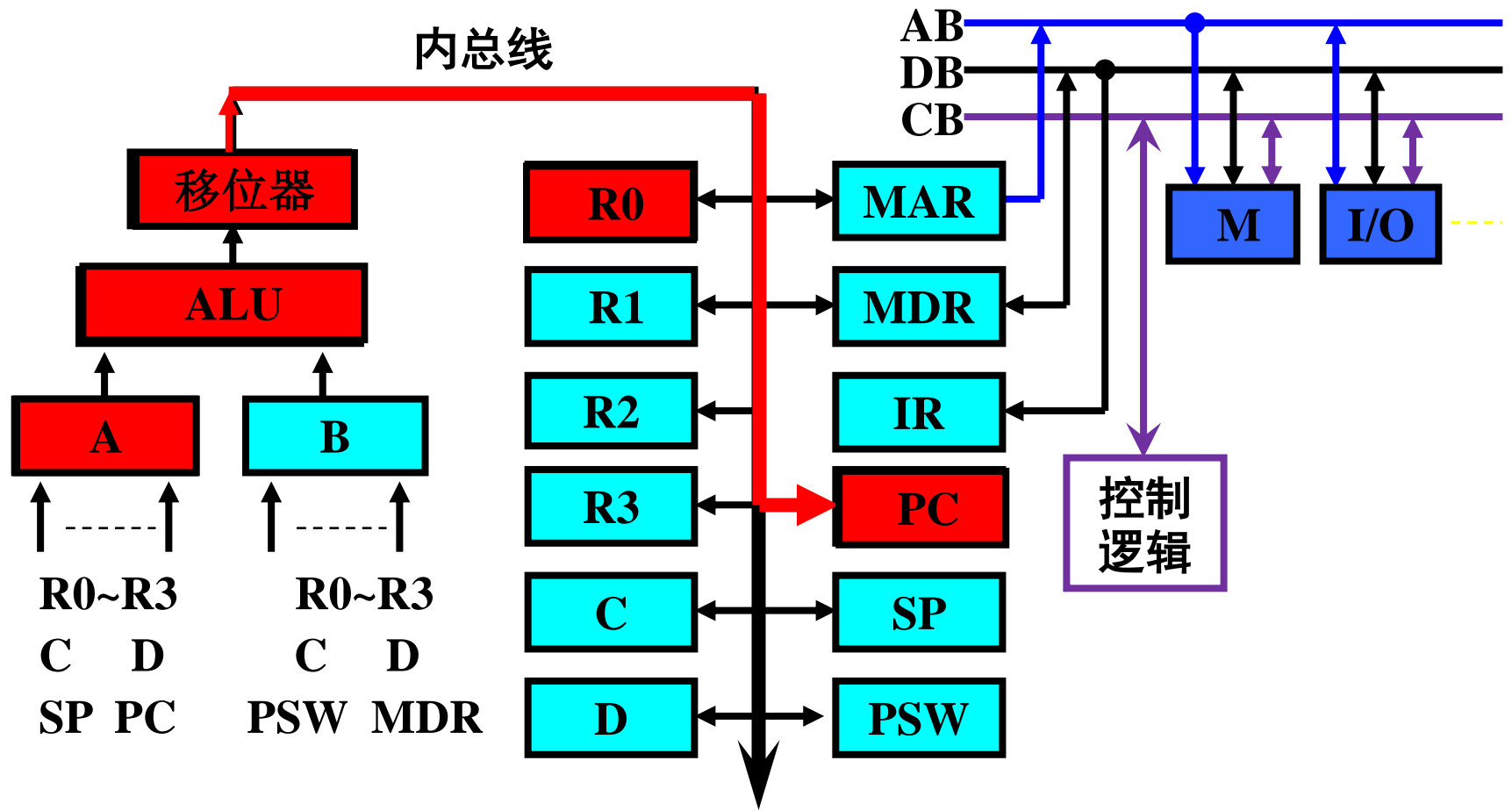
## 2) 读取指令信息





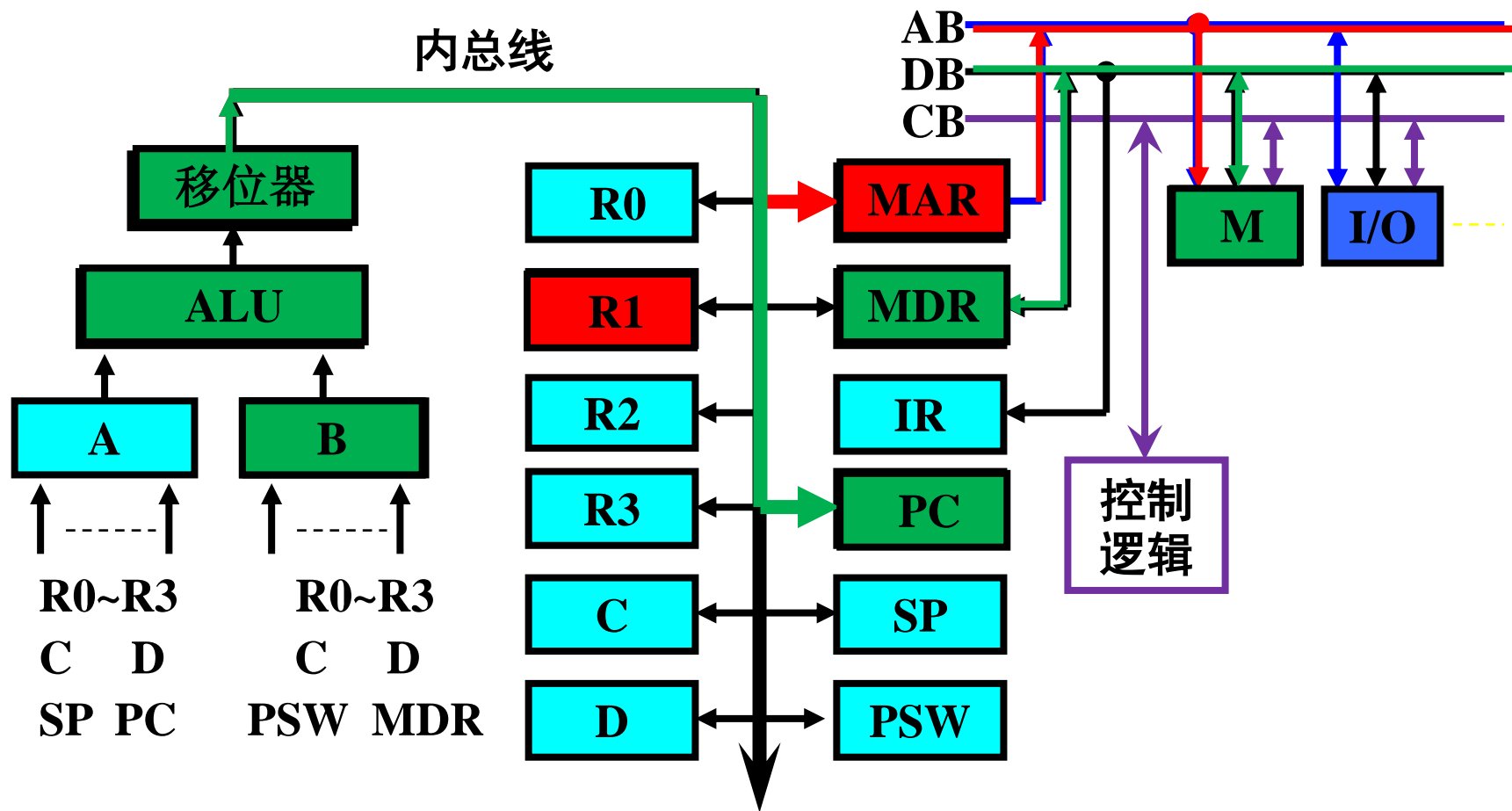
3) 后继顺序地址:  $(PC)+1 \rightarrow PC$



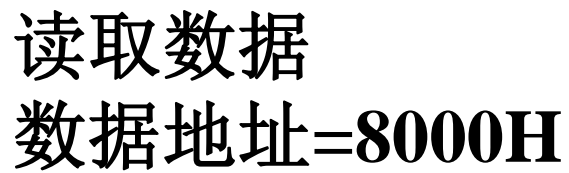


4) 后继转移地址:  $\rightarrow$ PC

寄存器寻址:  $R_i \rightarrow \begin{matrix} A \\ B \end{matrix} \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \xrightarrow{\text{打入}} \text{PC}$

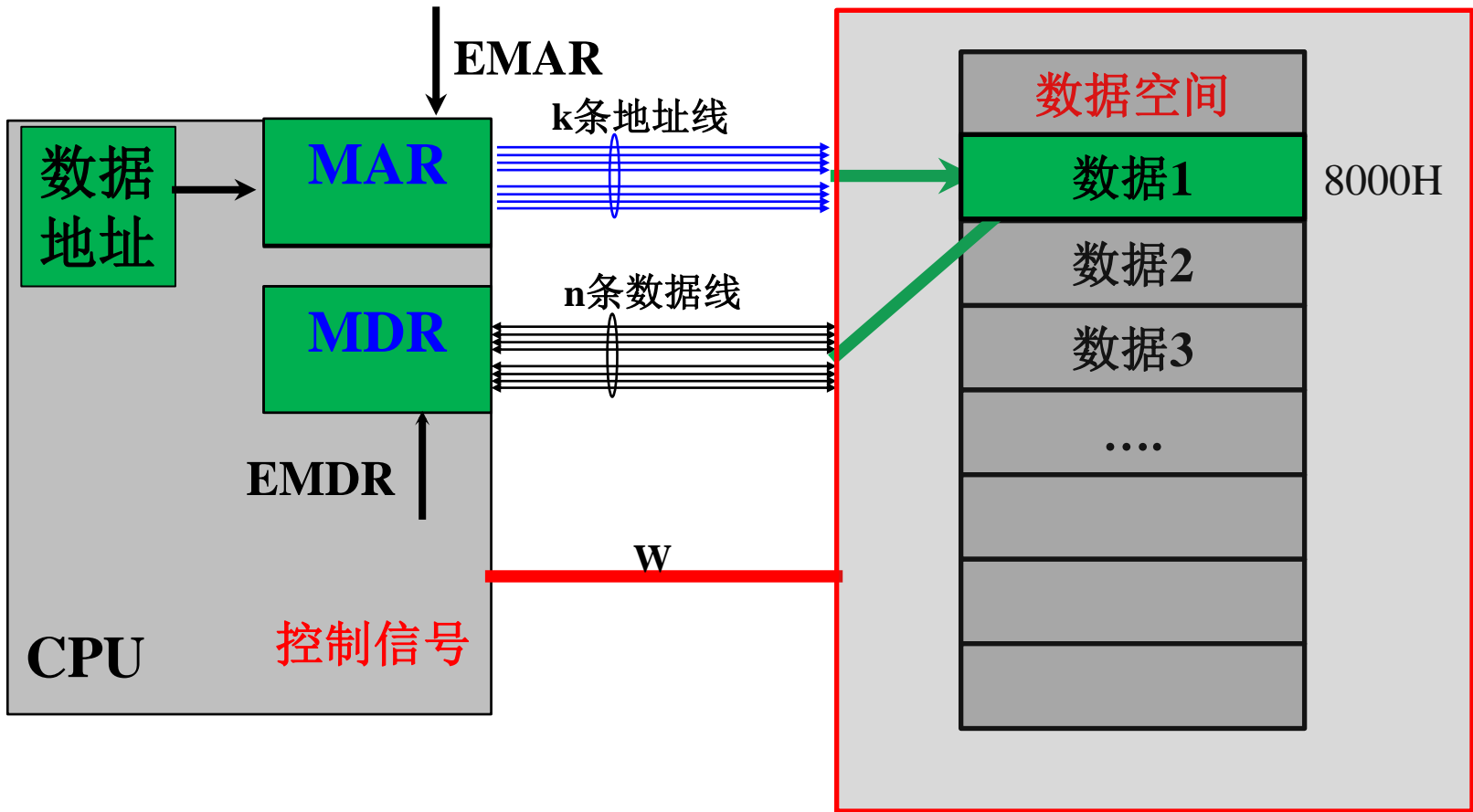


寄存器间址:  $R_i \rightarrow B \rightarrow ALU \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \xrightarrow{\text{打入}} MAR \rightarrow$   
 $\rightarrow AB \rightarrow M \rightarrow DB \xrightarrow{\text{置入}} MDR \rightarrow B \rightarrow ALU \rightarrow \text{移、内} \rightarrow PC$



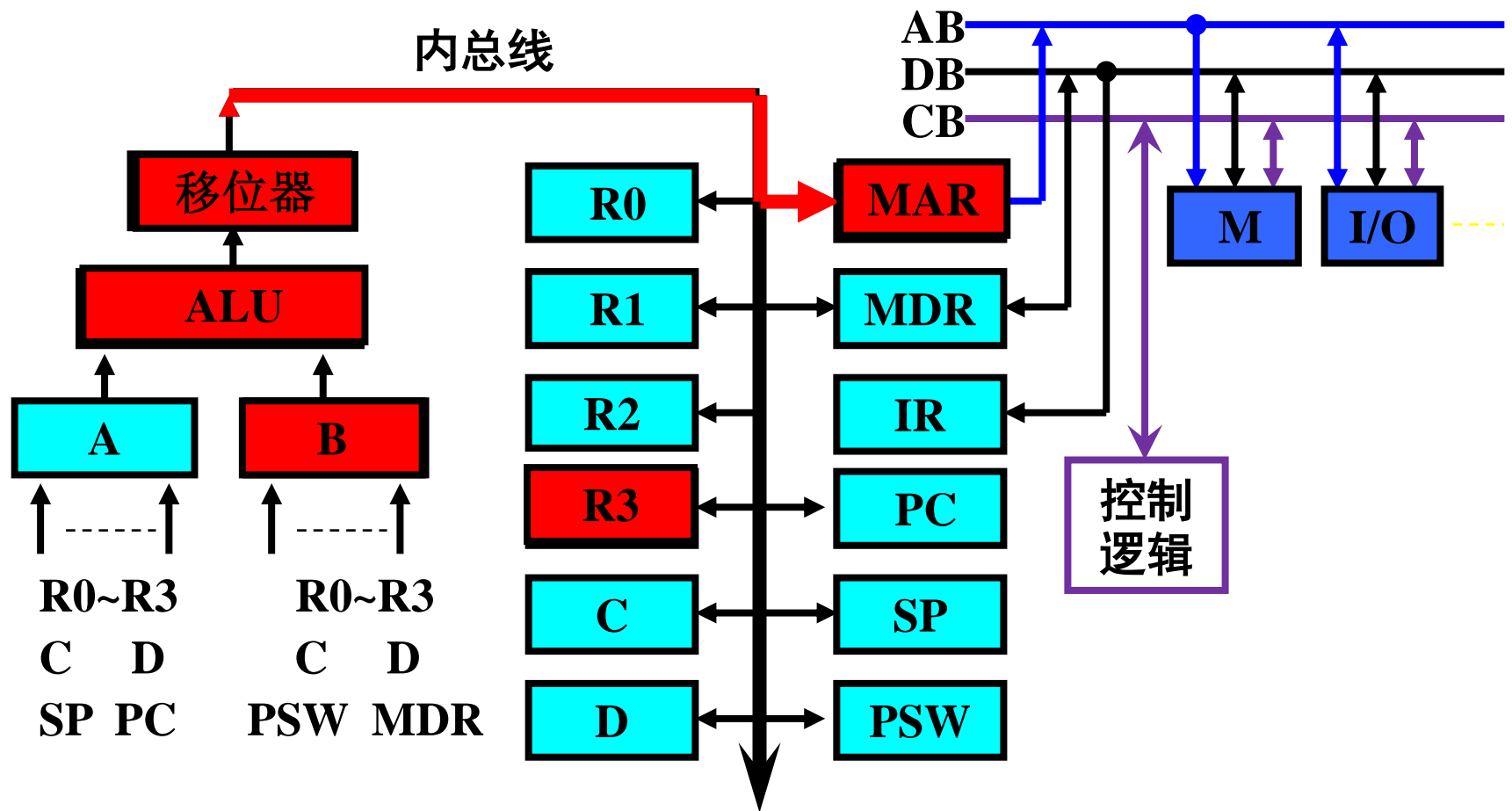


### (3) 存入数据



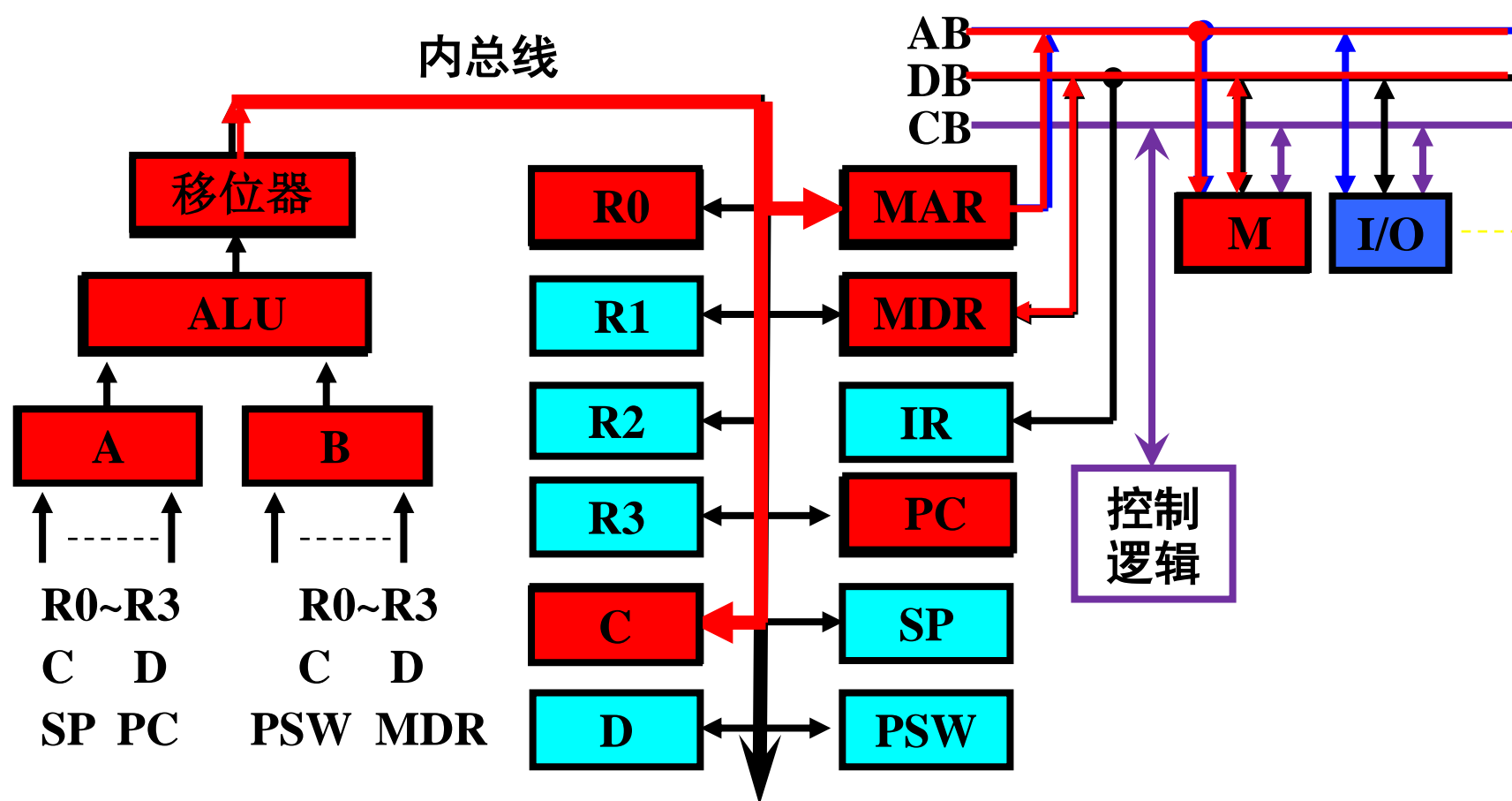
数据已送入MDR  
数据地址=8000H





1) 操作数地址:  $\rightarrow$  MAR

寄存器间址:  $R_i \rightarrow \begin{matrix} A \\ B \end{matrix} \rightarrow ALU \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \xrightarrow{\text{打入}} MAR$

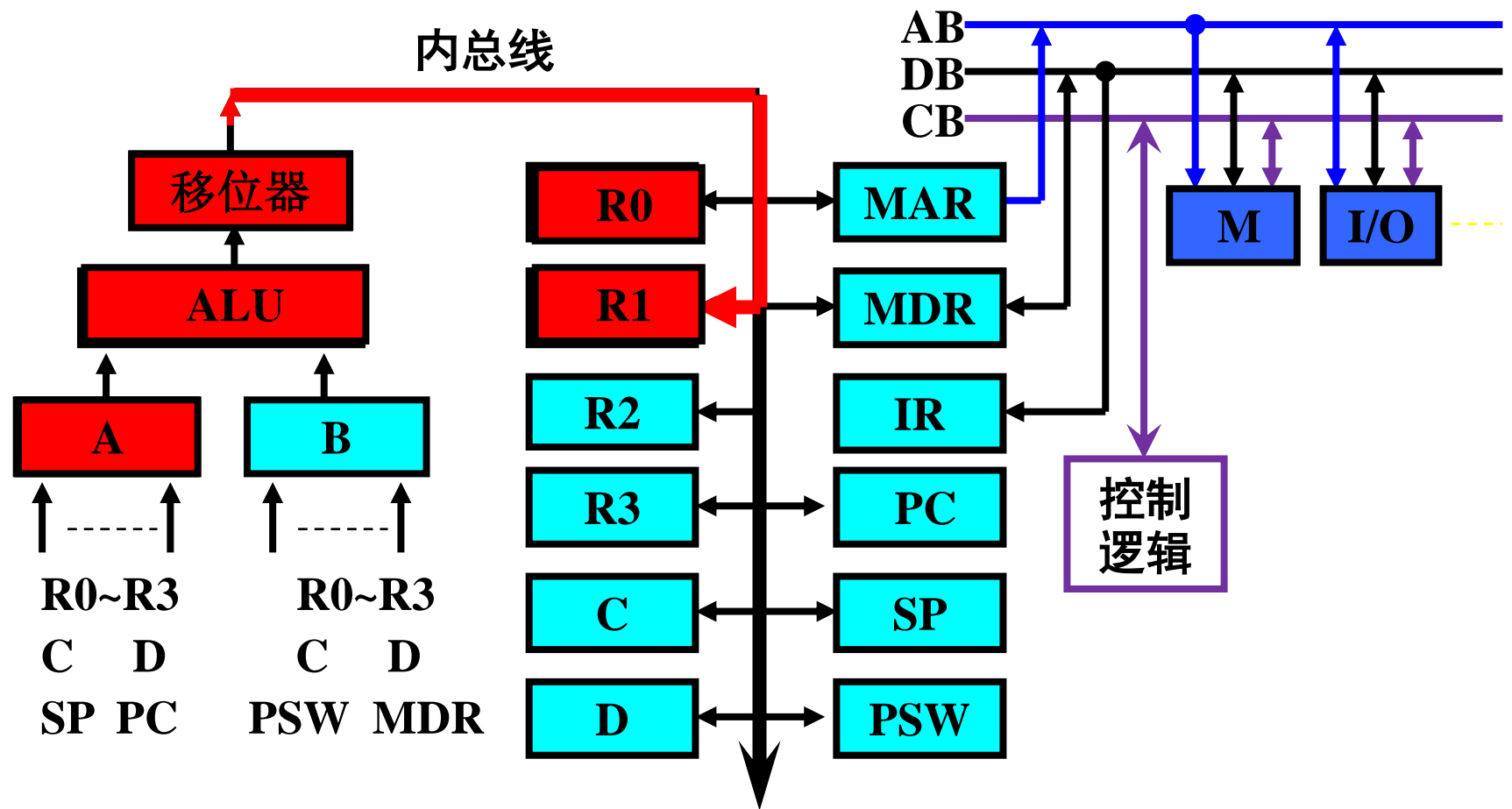


变址寻址:  $X(R) \rightarrow \text{MAR}$

$\text{PC} \rightarrow \text{A} \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \rightarrow \text{MAR} \rightarrow \text{AB} \rightarrow \text{M}$

$\text{M} \rightarrow \text{DB} \rightarrow \text{MDR} \rightarrow \text{B} \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \rightarrow \text{C/D}$

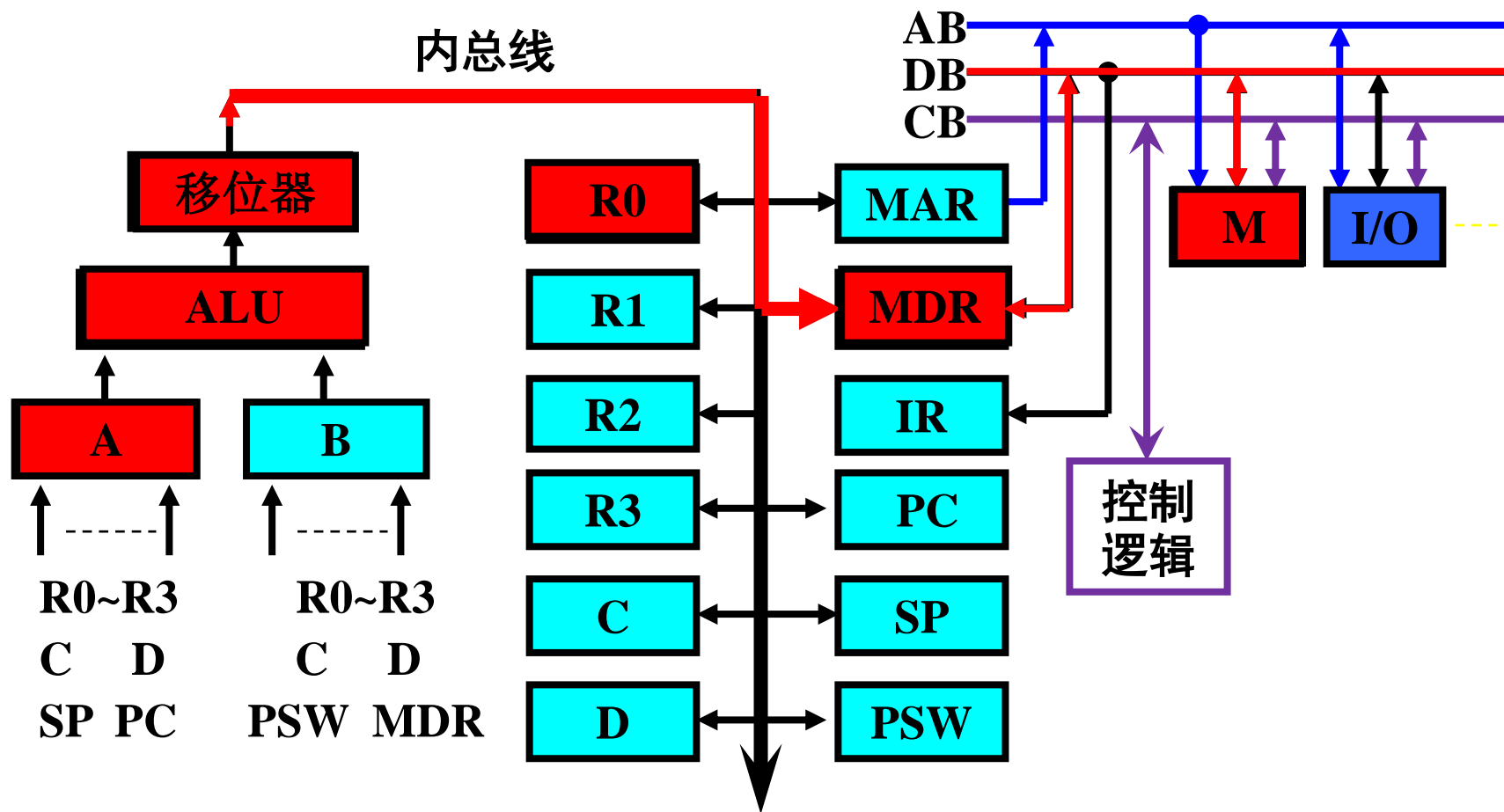
$\begin{matrix} \text{R}_i & \rightarrow & \text{A} \\ \text{C/D} & \rightarrow & \text{B} \end{matrix} \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \rightarrow \text{MAR}$



## 2) 存取操作数

①  $R \rightarrow R$ :  $R0 \rightarrow \begin{matrix} A \\ B \end{matrix} \rightarrow ALU \rightarrow \text{移} \rightarrow \text{内} \xrightarrow{\text{打入}} R1$

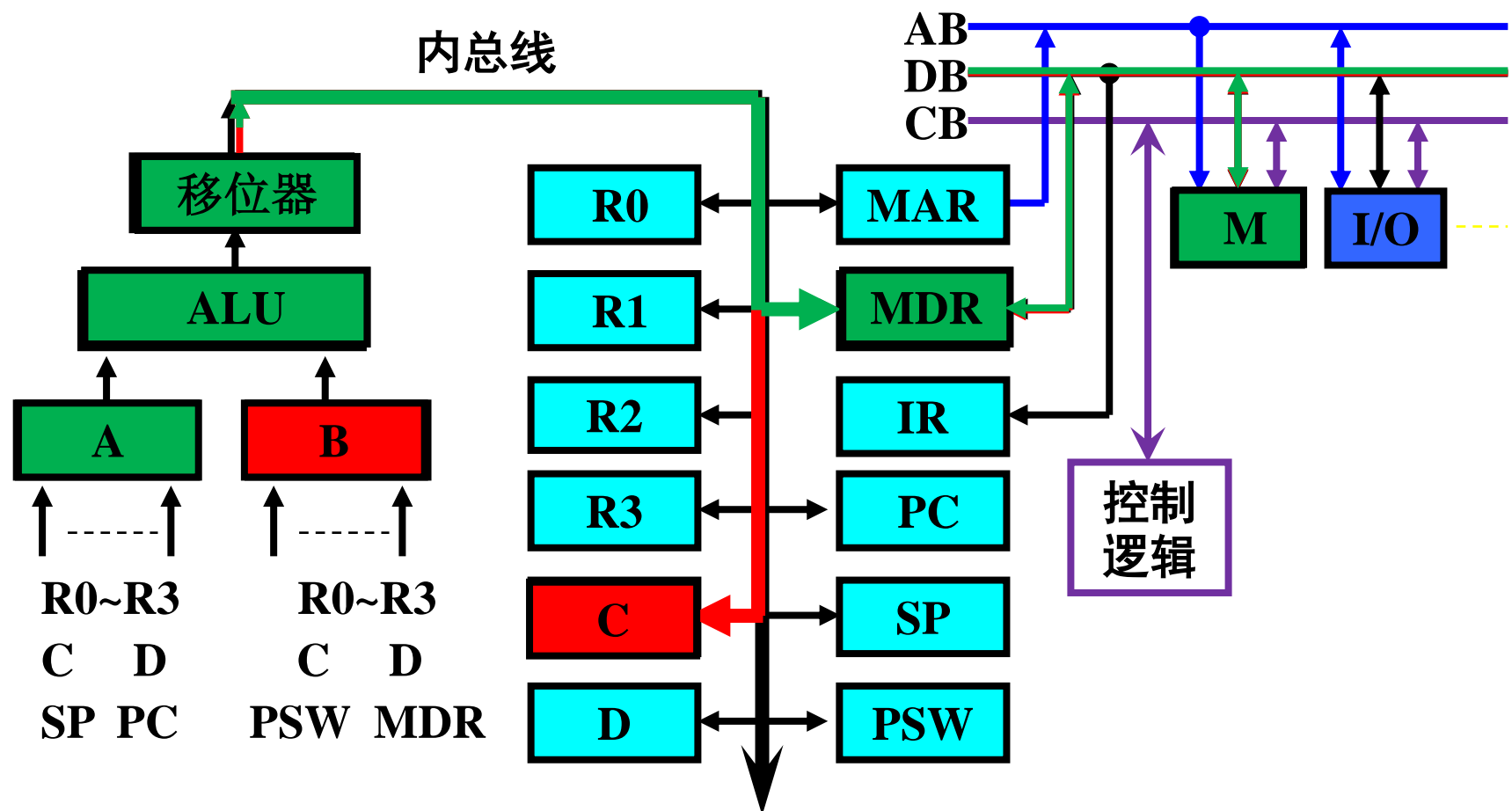
## 内总线



②  $R \rightarrow M: Ri \rightarrow \begin{matrix} A \\ B \end{matrix} \rightarrow ALU \rightarrow \text{内} \rightarrow MDR \rightarrow DB \rightarrow M$

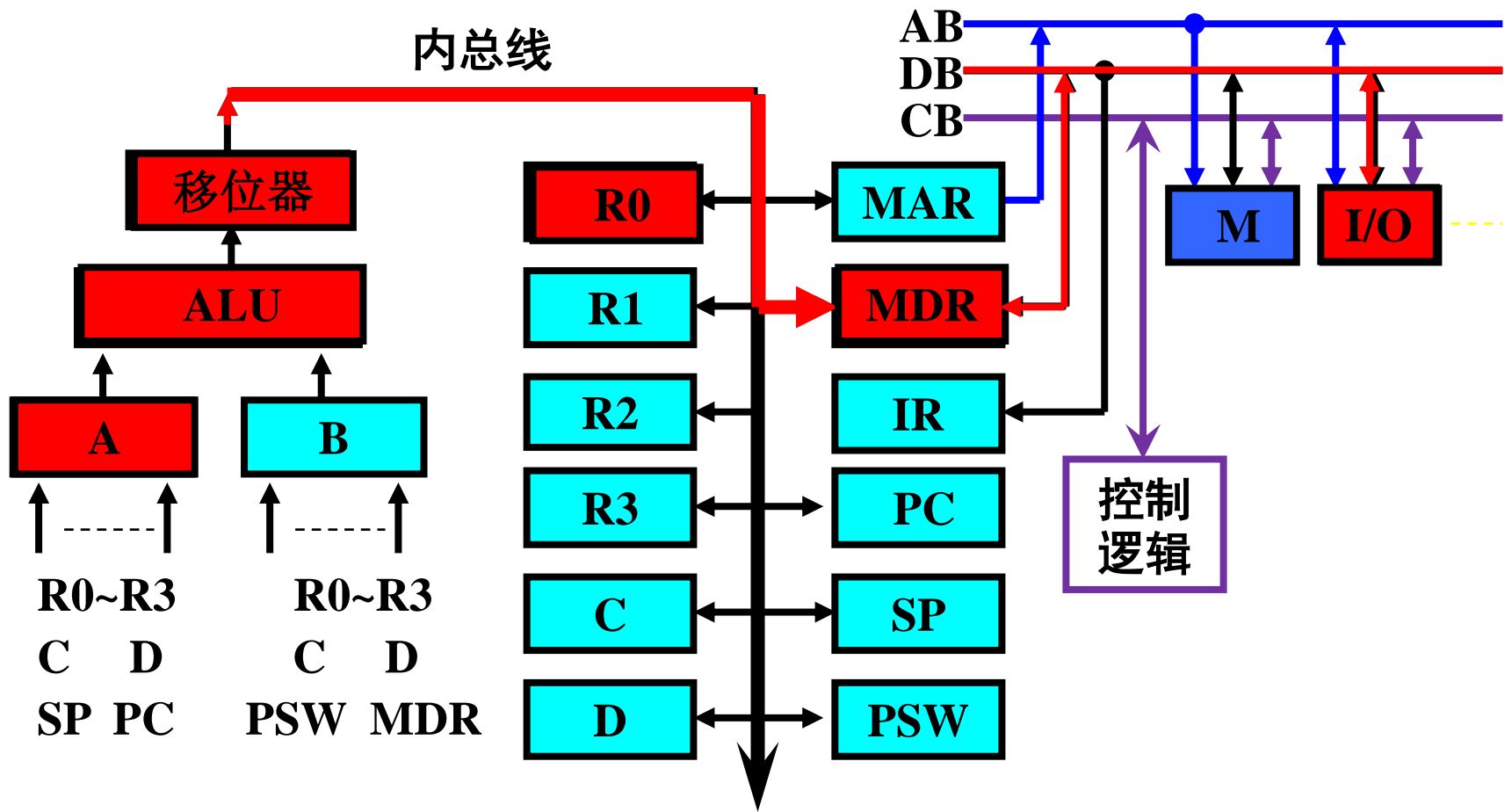


**M → DB → MDR → B → ALU → 移、内 → Ri**



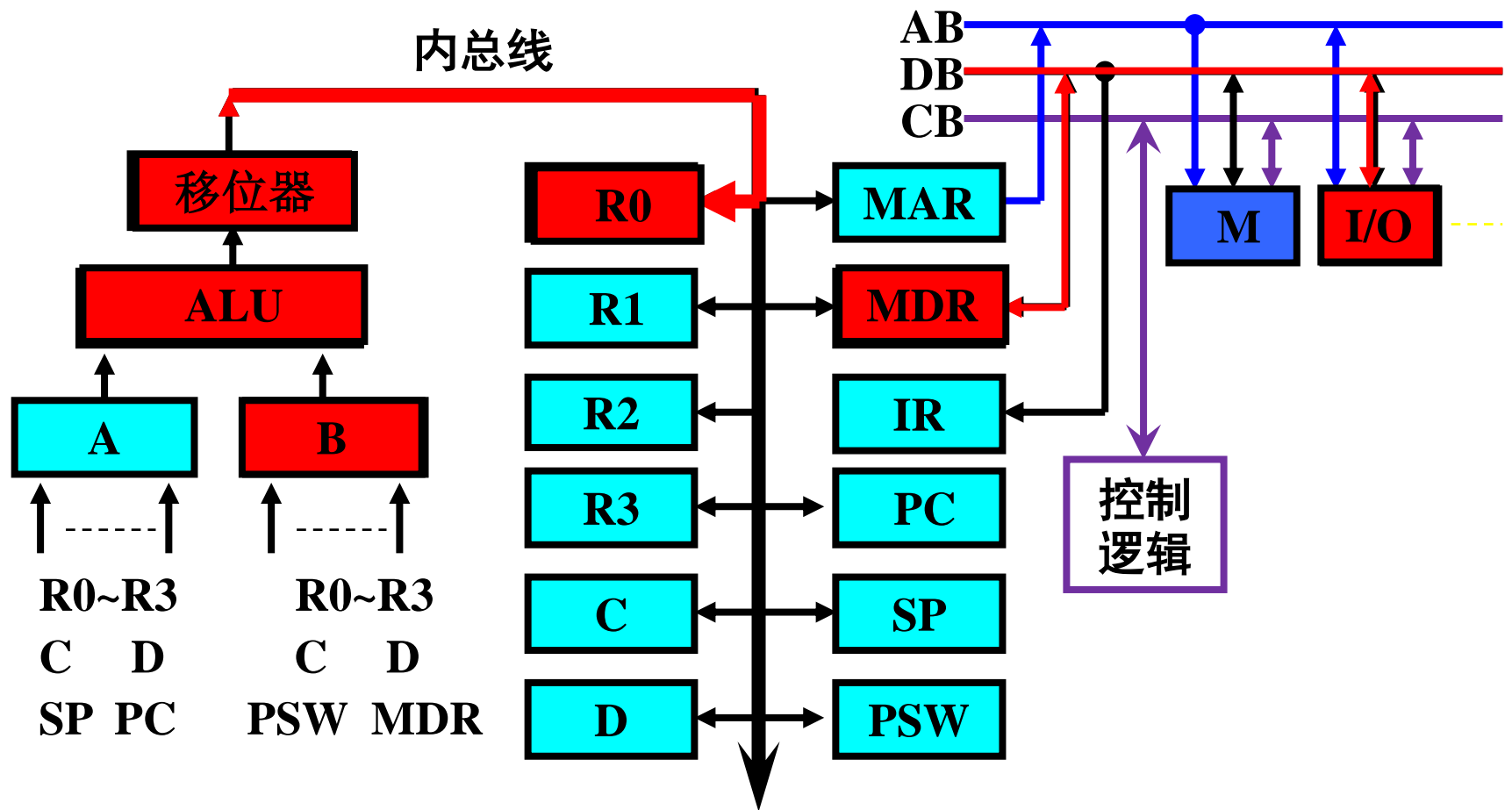
④  $M \rightarrow M$ :  $M(\text{源}) \rightarrow \text{DB} \rightarrow \text{MDR} \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{内} \xrightarrow{\text{打入}} \text{C}$

(计算目的地址)  $\text{C} \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{内} \rightarrow \text{MDR} \rightarrow \text{DB} \rightarrow \text{M}(\text{目的})$



⑤  $R \rightarrow I/O$ :

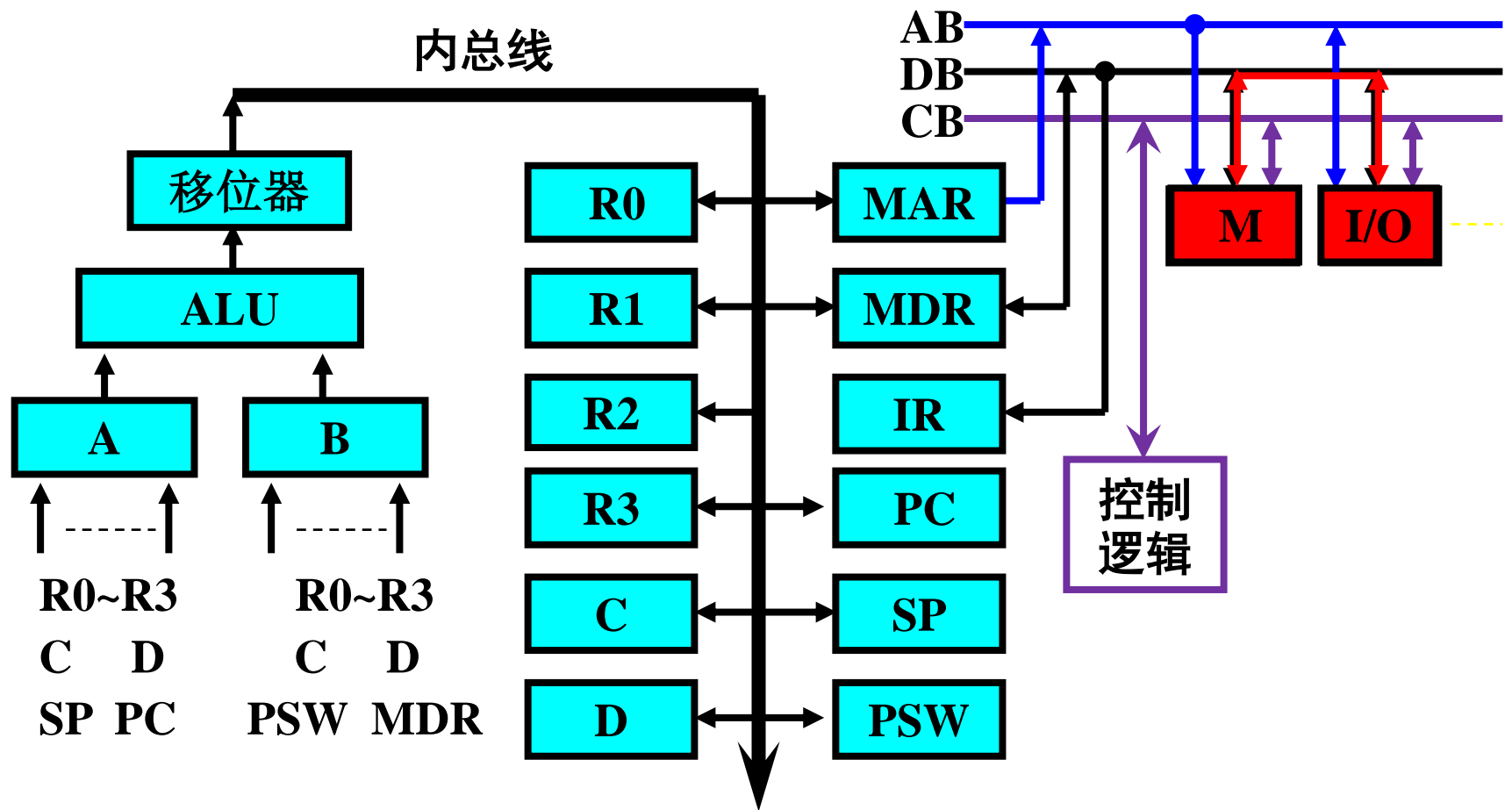
$R_i \rightarrow \text{ALU} \rightarrow \text{内} \rightarrow \text{MDR} \rightarrow \text{DB} \rightarrow I/O$



⑥ I/O → R

I/O → DB → MDR → ALU → 内 打入 → Ri





⑦ I/O ↔ M

**DMA方式: I/O ↔ DB ↔ M**



## 4. 模型机微命令设置

