



## 第四讲

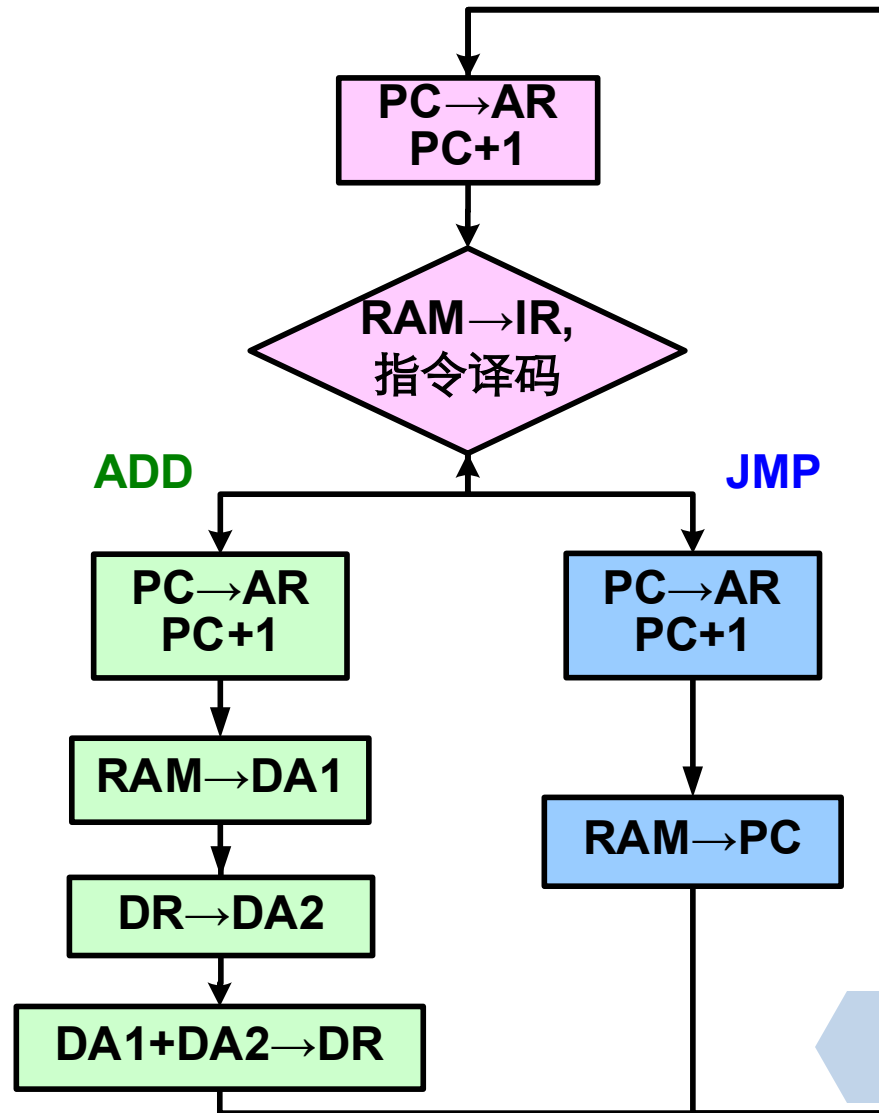
# 简单微程序控制器的设计 (三)





## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 微程序流程图





## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 写出每条微指令所发送的微操作控制信号序列

#### ■ 取指令公操作：

- **M0** : PC-B# , B-AR , PC+1 ;
- **M1** : M-R# , B-IR , J1# ;

#### ■ ADD 指令：

- ADD-M2 : PC-B# , B-AR , PC+1 ;
- ADD-M3 : M-R# , B-DA1 ;
- ADD-M4 : R0-B# , B-DA2 ;
- ADD-M5 : ALU,S3,S2,S1,S0,M,Ci ( F=A 加 B ) , ALU-B# , B-R0 ;

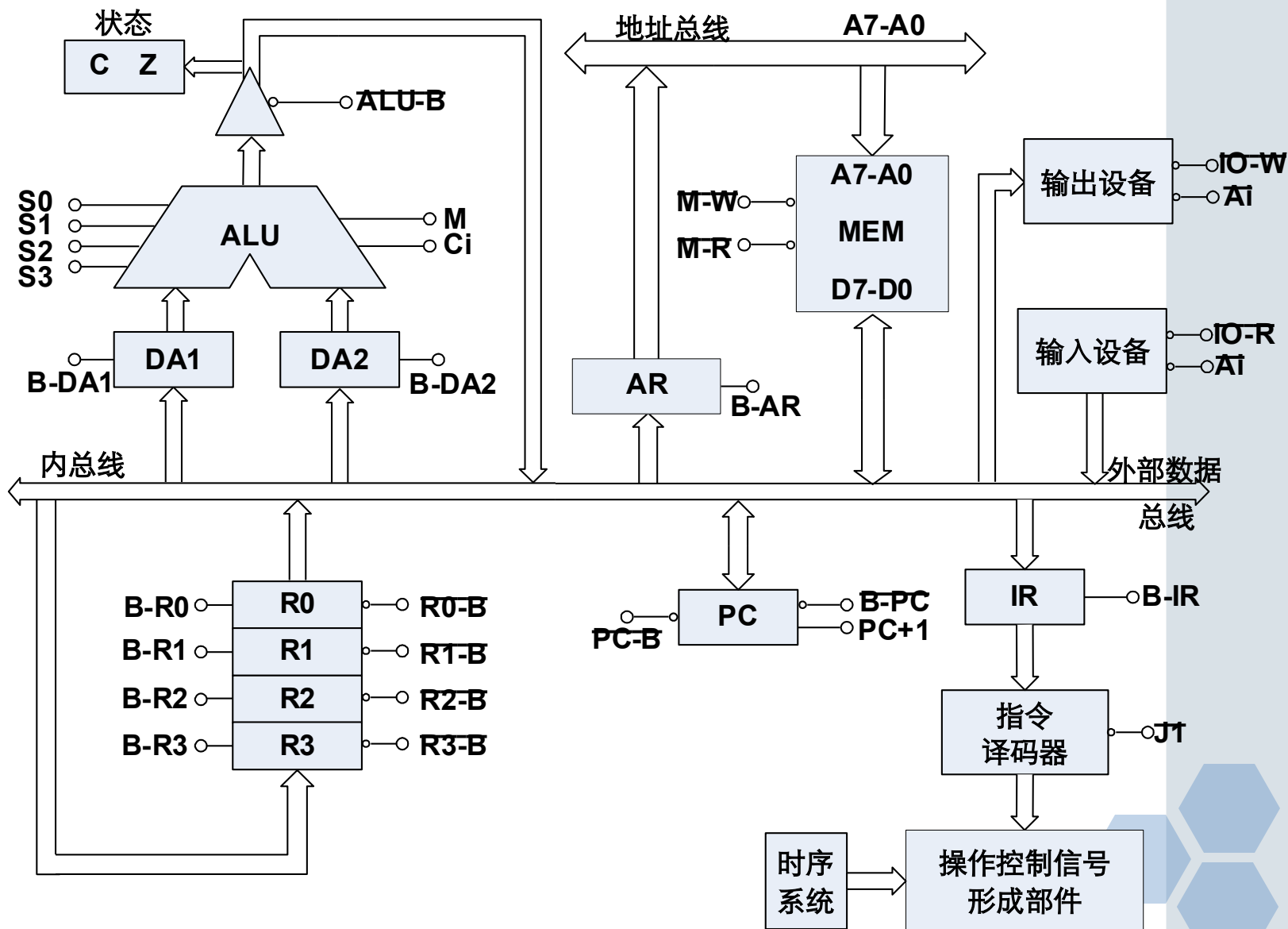




## 二、简单微程序控制器的设计

❖ 2

确定CPU的内部结构





# 控制字段—控制信号定义

序号	控制信号	功能	序号	控制信号	功能
1	$\overline{\text{PC-B}}$	指令地址 (PC) 送总线	13	B-DA1	总线内容打入暂存器 DA1
2	$\overline{\text{B-AR}}$	总线内容打入地址寄存器	14	$\overline{\text{B-DA2}}$	总线内容打入暂存器 DA2
3	$\overline{\text{B-PC}}$ PC+1	程序计数器内容 +1	15		运算器 ALU 内容送总线
4	$\overline{\text{M-W}}$ $\overline{\text{M-R}}$	总线内容打入程序计数器	16	Ci	ALU 进位输入
5	B-IR	总线内容打入指令寄存器	17	$\overline{\text{B-R0}}$	总线内容打入 R0 寄存器
6		存储器写	18	$\overline{\text{R0-B}}$ $\overline{\text{B-R1}}$ $\overline{\text{R1-B}}$	总线内容打入 R1 寄存器
7		存储器读	19	$\overline{\text{B2R2}}$ $\overline{\text{R2-B}}$	总线内容打入 R2 寄存器
8	$S_3$	$S_3 - S_0$ 选择 ALU 16 种运算之 1	20	$\overline{\text{R3-B}}$ B-R3	总线内容打入 R3 寄存器



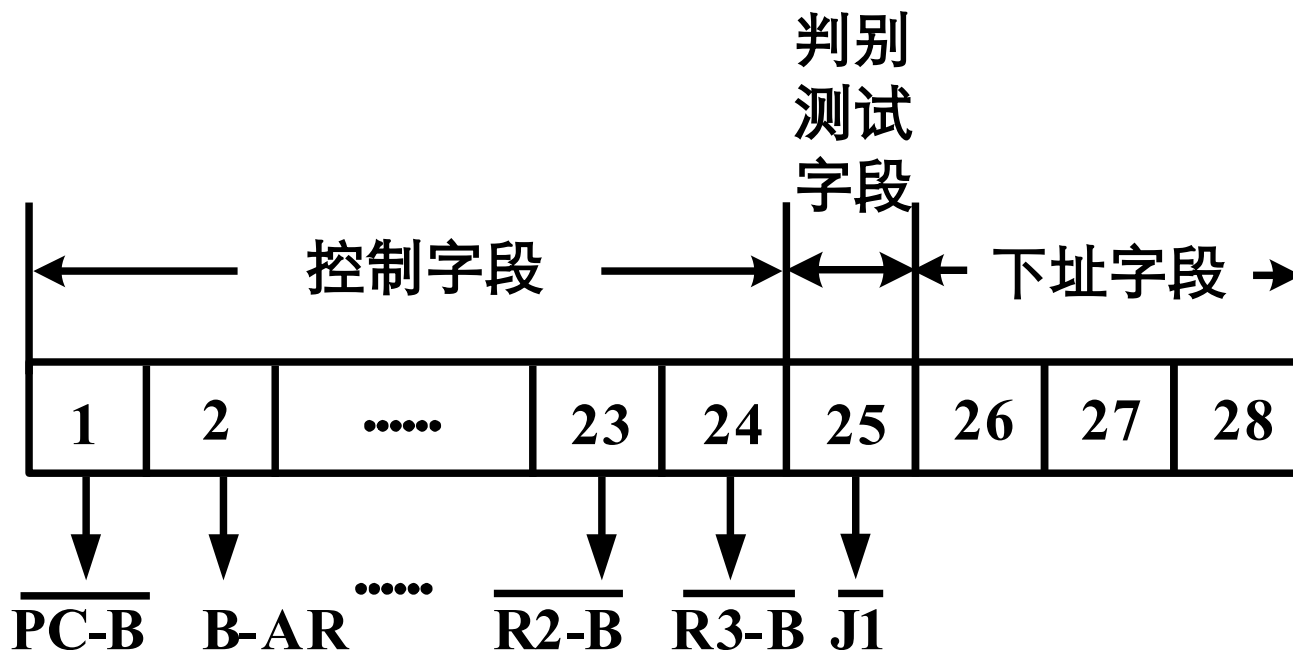
## 二、简单微程序控制器的设计

即 8 条微指令，控存 8 个单元

### ❖ 设计微指令格式

CPU 的有限状态机只有 8 个状态，可能产生 8 个下址。

控制字段 (24 位)	判别测试字段 (1 位)	下址字段 (3 位)
----------------	-----------------	---------------



■ J1#=0 :  
后继微地址由指令译码器产生 (该条指令的微程序入口地址)

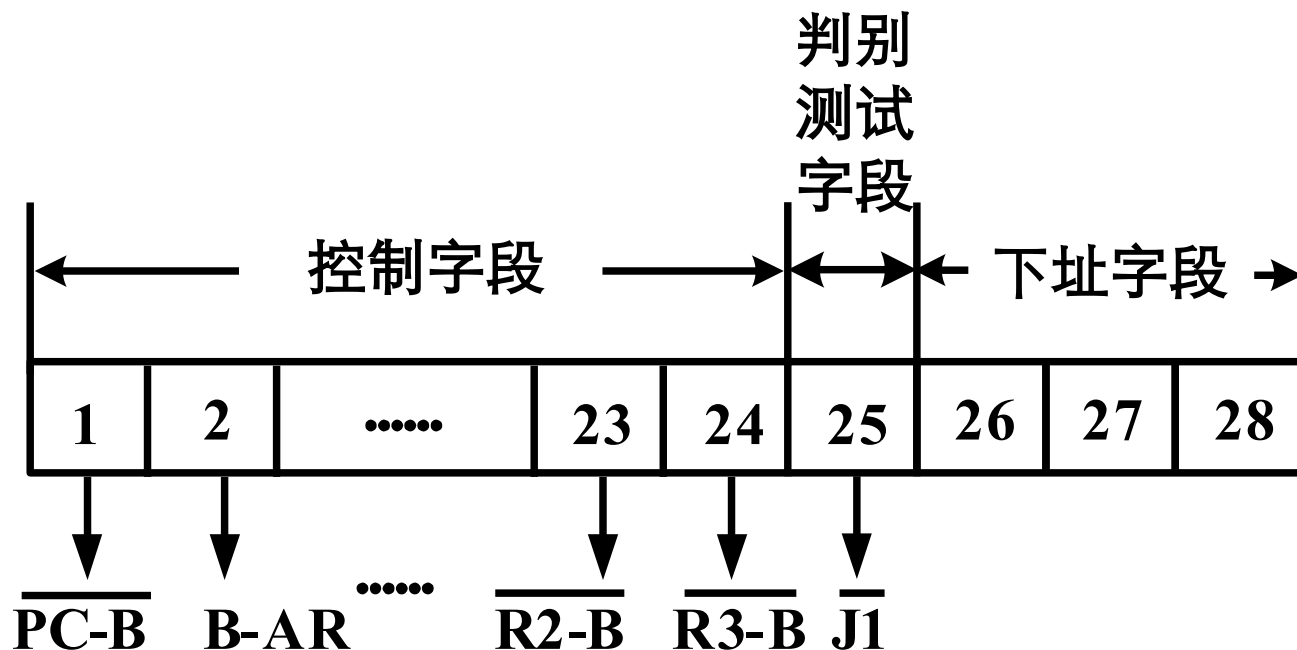


## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 设计微指令格式

CPU 的有限状态机只有 8 个状态，可能产生 8 个下址。

控制字段 ( 24 位 )	判别测试字段 ( 1 位 )	下址字段 ( 3 位 )
------------------	-------------------	-----------------



■  $J1\# = 1$  :  
后继微地址由当前微指令的下址字段产生





## 图中符号命名规则：

$SRC \rightarrow dst$ ；表达式左边为原边，表示输出数据的

部件，右边为数据输入的部件；

如： $PC \rightarrow B \#$ ；表示取出程序计数器的

内容送到总线上；

$B \rightarrow AR$ ；表示总线上的数据打入到

地址寄存器  $AR$  中；

$B$ ：表示总线（ $BUS$ ）， $\#$  代表该信号是低电平

有效（或符号上有上划线）；







## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 分配微地址，并编写微指令代码

指令译码器译码原理：

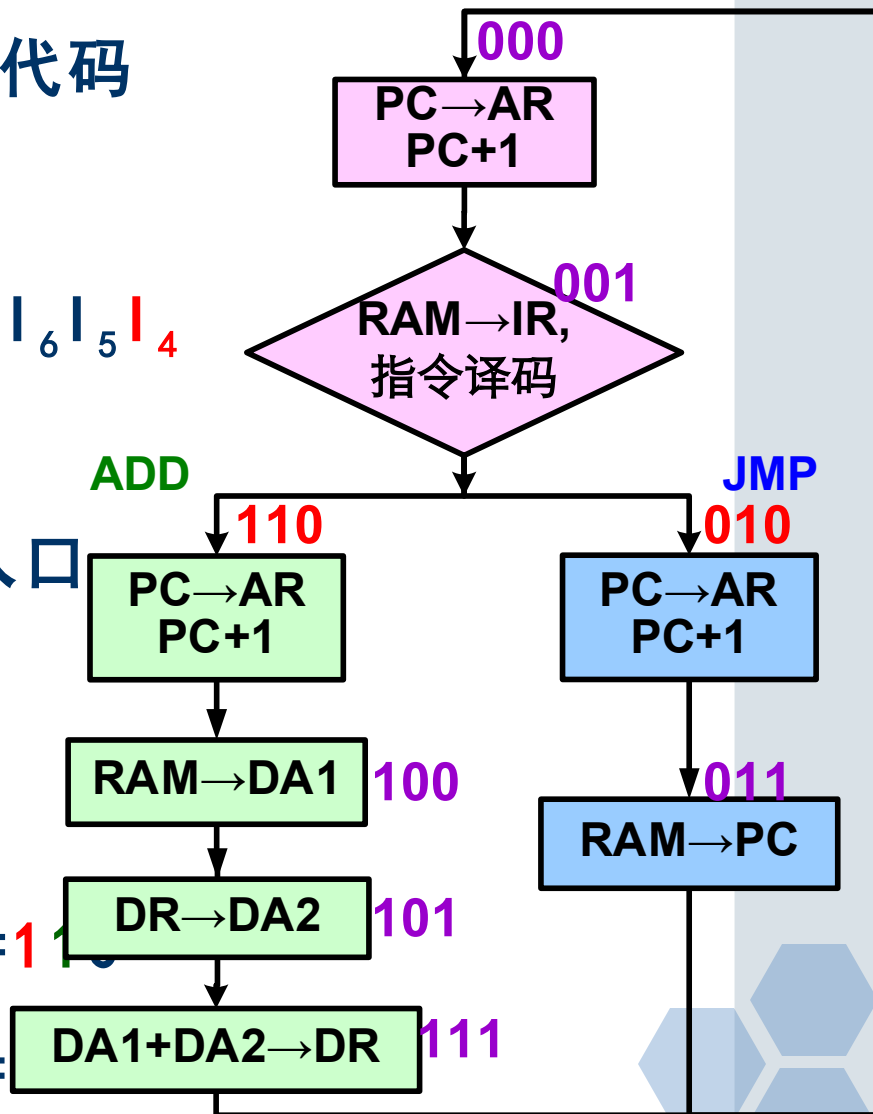
- 输入：指令操作码  $OP = I_7 I_6 I_5 I_4$ ；

- 输出：该指令的微程序入口

地址 =  $I_4$  10

所以

- ADD (  $OP = 0101$  ) 入口 = 110
- JMP (  $OP = 1000$  ) 入口 = 010





## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 分配微地址，并编写微指令代码

微地址	微指令（状态）	判别测试 字段 （J1#）	下址字段
000	<b>M0</b> : PC→AR,PC+1	1	001
001	<b>M1</b> : RAM→IR, 译码	0	× × ×
010	<b>JMP•M2</b> : PC→AR,PC+1	1	011
011	<b>JMP•M3</b> : RAM→PC	1	000
100	<b>ADD•M3</b> : RAM→DA1	1	101
101	<b>ADD•M4</b> : Rd→DA2	1	111
110	<b>ADD•M2</b> : PC→AR,PC+1	1	100
111	<b>ADD•M5</b> : DA1+DA2→Rd	1	000



## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 分配微地址，并编写微指令代码

微地址	微指令发出的微操作信号	判别测试 字段 ( J1# )	下址字段
000	<b>M0</b> : PC-B#,B-AR,PC+1	1	001
001	<b>M1</b> : M-R# ,B-IR,J1#	0	×××
010	<b>JMP•M2</b> : PC-B#,B-AR,PC+1	1	011
011	<b>JMP•M3</b> : M-R#, B-PC#,PC+1	1	000
100	<b>ADD•M3</b> : M-R#, B-DA1	1	101
101	<b>ADD•M4</b> : R0-B#,B-DA2	1	111
110	<b>ADD•M2</b> : PC-B#,B-AR,PC+1	1	100
111	<b>ADD•M5</b> : $S_3S_2S_1S_0MC_i=100101$ , ALU-B#,B-R0	1	000



## 二、简单微程序控制器的设计

### ❖ 分配微地址，并编写微指令代码

微地址	微指令代码	判别测试 字段 (J1#)	下址字 段
000	<b>011</b> 1011000000010000011111	1	001
001	1001 <b>110</b> 000000001000001111 <b>0</b>	<b>0</b>	× × ×
010	<b>011</b> 1011000000010000011111	1	011
011	10 <b>10010</b> 0000000010000011111	1	000
100	100101 <b>0</b> 000000 <b>10</b> 10000011111	1	101
101	1001011000000 <b>1</b> 100000 <b>0</b> 1111	1	111
110	<b>011</b> 1011000000010000011111	1	100
111	1001011 <b>1001000011</b> 100011111	1	000



## 二、简单微程序控制器的设计

❖ 微指令代码装入控制存储器的相应单元

微地址	微指令代码
000	76020F9 H
001	9C020E0 H
010	76020FB H
011	A4020F8 H
100	940A0FD H
101	960607F H
110	76020FC H
111	97218F8 H

