

## 第六讲

### 微程序设计技术(二)

-- 微指令编码及设计



### ④ 字段间接编译法

1.编码方法:某字段的编码含意,除了其本身的编码外,还需要由另一字段来加以解释。也就是说,某一字段所产生的微命令,是和另一字段的代码联合定义出来的。

举例:用字段间接编译法,重新定义微指令格

M <sub>15</sub> ~M <sub>13</sub>	M <sub>12</sub> ~M <sub>11</sub>	M <sub>10</sub>	M <sub>9</sub>	M <sub>8</sub>	M <sub>7</sub>	M <sub>6</sub>	M <sub>5</sub>	M <sub>4</sub>	M <sub>3</sub>	M <sub>2</sub> ~M <sub>0</sub>
вто	ОТВ	FUNC	FS	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>	M	Ci	下址

字段直接编译法

字段间接编译法





# 用字段间接编译法,重新设计微指

ВТО	ВТО
编码	信号
000	
001	B-DA1
010	B-DA2
011	B-IR
100	B-AR
101	B-R0
110	M-W#
111	B-PC

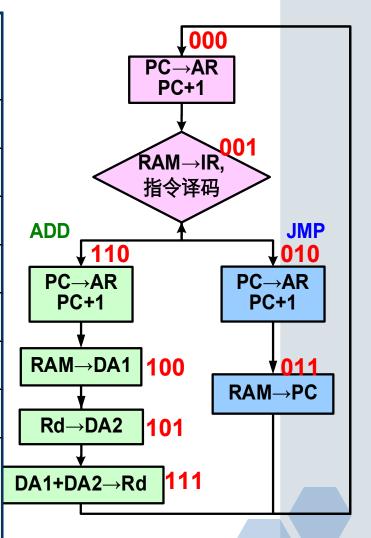
ОТВ	ОТВ
编码	信号
00	
01	ALU-B#
10	PC-B#
11	M-R#

FUNC 编码	FS=0	FS=1
0	PC+1	
1	J1#	R0-B#



### 字段间接编译法设计的微程序

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





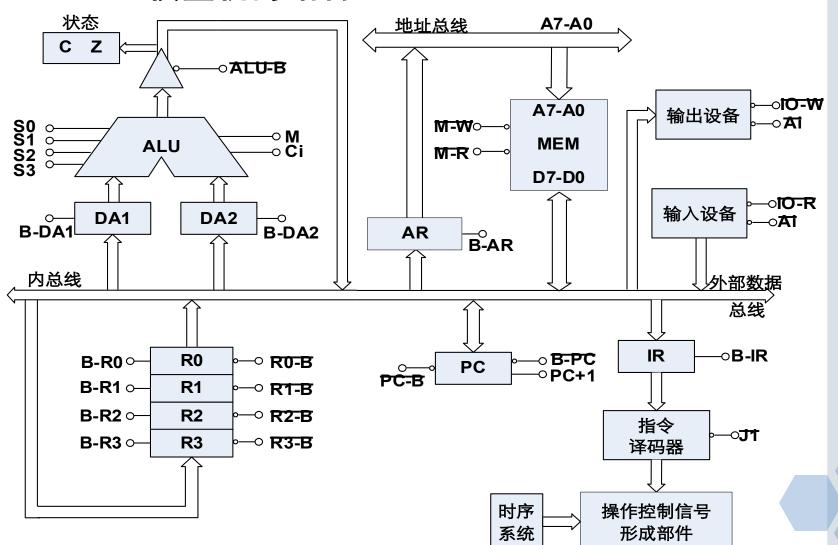
# 字段间接编译法设计的微程序

微	M <sub>15</sub> ~M <sub>13</sub>	M <sub>12</sub> ~M <sub>11</sub>	M <sub>10</sub>	M <sub>9</sub>	M <sub>8</sub>	<b>M</b> <sub>7</sub>	M <sub>6</sub>	M <sub>5</sub>	$M_4$	$M_3$	M <sub>2</sub> ~M <sub>0</sub>
地址	вто	ОТВ	FUNC	FS	S <sub>3</sub>	S <sub>2</sub>	S <sub>1</sub>	S <sub>0</sub>	M	C <sub>i</sub>	下址
00H	100	10	0	0	0	0	0	0	0	0	001
01H	011	11	1	0	0	0	0	0	0	0	***
02H	100	10	0	0	0	0	0	0	0	0	011
03H	111	11	0	0	0	0	0	0	0	0	000
04H	001	11	0	1	0	0	0	0	0	0	101
05H	010	00	1	1	0	0	0	0	0	0	111
06H	100	10	0	0	0	0	0	0	0	0	100
07H	101	01	0	1	1	0	0	1	0	1	000



#### 完整的模型机微程序控制器设计

#### 1. 模型机的结构



## 2. 模型机控制信号(微命令表)

序 号₽	控制信号↩	功能↩	序 号₽	控制信号₽	功能₽
147	PC-B#€	指令地址(程序计数器)送总 线₽	15₽	ALU-B <b>#</b> ↔	运算器 ALU 内容送总线₽
24□	B−AR⊕	总线内容打入地址寄存器₽	164□	Ci↔	ALU 进位输入₽
34□	PC+1₽	程序计数器内容加一₽	17€	B-RO€	总线内容打入 RO 寄存器₽
4₽	B-PC4³	总线内容打入程序计数器₽	18↩	B-R1 €	总线内容打入 R1 寄存器₽
5₽	B-IR€	总线内容打入指令寄存器₽	1947	B-R24 <sup>□</sup>	总线内容打入 R2 寄存器₽
6₽	M-W# ←	存储器写₽	20₽	B-R3 (B-SP) ₽	总线内容打入 R3 寄存器₽
7€	M-R <b>#</b> ₽	存储器读₽	21€	RO-B <b>#</b> €	RO 寄存器内容送总线√
8₽	S₃€	S₁- S₁选择 ALV16 种运算之一₽	22₽	R1-B <b>#</b> €	R1 寄存器内容送总线↩
942	S₂₽	同上↩	23₽	R2-B <b>#</b> ₽	R2 寄存器内容送总线₽
10₽	S₁₽	同上↩	24₽	R3-B# (SP-B#)	R4 寄存器内容送总线₽
114□	S₁₽	同上↩	25₽	I/O-₩ <b>#</b> ↔	写(输出)I/0端口₽
12€	M₽	M 为"1"选择 ALU 做逻辑运算, M 为"0"选择 ALU 做算数运算↩	26₽	I/O-R <b>#</b> ↔	<b>读(输入)</b> I/0 端口₽
13₽	B-DA1 ←	总线内容打入暂存器 DA1₽	27₽	Ai# ←	端口地址线↩
14↔	B-DA2∢	总线内容打入暂存器 DA2↩	28₽	Ј1#↩	指令译码器工作₽



# 2. 模型机控制信号

•	17	SR-B#	源寄存器内容送到总线
•••	18	DR->B	目标寄存器的内容送到总线
•••	19	SP-B#	堆栈指示器内容送到总线
•••	20	B_SP	总线上数据打入堆栈指示器
•	21	SI->B#	变址寄存器内容送到总线
•	22	B->DR	总线上的数据打入目标寄存器
•	23	B->SI	总线上的数据打入目标寄存器
•••	24	J2#	译码控制信号
•	29	J3#	译码控制信号
•••	30	J4#	译码控制信号
•••	31	J5#	译码控制信号
•••	32	CyCn#	进位控制信号
•••	33	CyNCn#	不带进位控制信号
•••	34	INT_R#	中断请求信号
•••	35	INT_E#	中断允许信号



#### 2. 模型机控制信号

SR: RO-R3, 源寄存器

DR: R0-R3, 目标寄存器

SI:(R2) 变址寄存器

J2#: 指令操作码 2 译码控制信号 (低电平有

效)

J3#: 进位和零标致译码控制信号 (低电平有

效)

J4#: 控制台译码控制信号 (低电平有效)

J5#: 中断控制译码控制信号 (低电平有效)

CyCn#: 进位控制信号(低电平有效)

CyNCn#: 不带进位控制信号(低电平有效)

INT R#: 中断请求信号 (低电平有效)



# 模型机的微指令格式定义(24

直接控制

M23:21 (3)	M20:18 (3)	M17:15	M14 (1 )		M7 (1)	M6:0 (7)
вто	ОТВ	FUNC	FS	S3:0 M Ci	空	MA6:0

字段直接编译法

字段间接编 译法



# 实验模型机微指令字段编码表

# 字段间接编 译法

<b>绝</b> 和 + 汉			FUNC			
编码+译 码	ВТО	ОТВ	FS=1	FS=0		
000	空	空	PC+1	空		
001	B-DA1(t4)	ALU-B# (t2)	J 1# (t2)	M-W# (t3)		
010	B-DA2(t4)	299-B# (t2)	J 2# (t2)	M_R# (t2)		
011	B-IR(t3)	SR-B# (t2)	J 3# (t2)	I/O-W# (t3)		
100	B-DR(t4)	DR-B# (t2)	J 4# (t2)	I/O_R# (t2)		
101	B-SP( t4)	SI-B# (t2)*	J5# (t2)	INT_R# (t2)		
110	B-AR(t3)	SP-B# (t2)*	CyCn# (t2)	INT_E# (t2)		
111	B-PC#/\4)	PC-B# (t2)	CyNCn# (t2)			

字段直接编译 法



