

微指令格式与微程序存储

2022.11



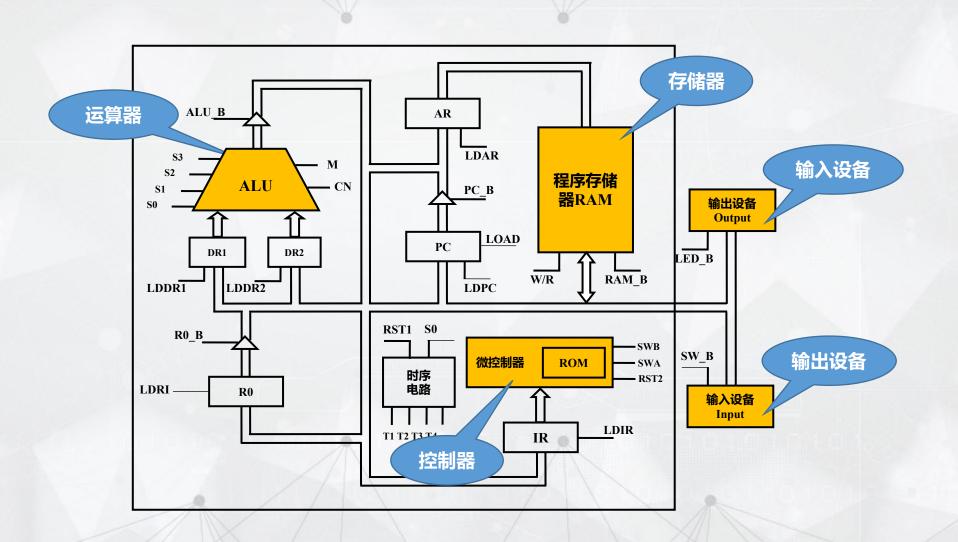
哈尔滨工程大学计算机实验教学中心

基本模型机指令与控制台命令

助记符	机器指令	说明
IN	0000000	"Input Device" →R0
ADD Addr	00010000 XXXXXXXX	$R0+[Addr]\rightarrow R0$
STA Addr	00100000 XXXXXXXX	R0→[Addr]
OUT Addr	00110000 XXXXXXXX	[Addr]→ "Output Divice"
JMP Addr	01000000 XXXXXXXX	Addr→PC

SWB	SWA	控制台命令
0	0	读内存 (KRD)
0	1	写内存 (KWE)
1	1	启动程序 (RP)

基本模型机数据通路



- ✓ALU: S3, S2, S1, S0, M, Cn
- ✓RAM: WE
- ✓寄存器:

数据寄存器: LDRI

指令寄存器: LDIR

地址寄存器: LDAR

- ✓程序计数器: LDPC、LOAD、PC B
- ✓总线控制: SW_B、RAM_B、LED_B、ALU_B、R0_B、R1_B、R2_B

微程序顺序控制: P(1)、P(2)、P(3)、P(4)

✓时序电路: S、RST

✓ALU: S3, S2, S1, S0, M, Cn

✓RAM: WE

✓寄存器:

数据寄存器: LDRI

指令寄存器: LDIR

地址寄存器: LDAR

✓程序计数器: LDPC、LOAD、PC_B

✓总线控制: SW_B、RAM_B、LED_B、ALU_B、R0_B、R1_B、R2_B

微程序顺序控制: P(1)、P(2)、P(3)、P(4)

✓时序电路: S、RST

- ✓ALU: S3, S2, S1, S0, M, Cn
- ✓RAM: WE
- ✓寄存器:

数据寄存器: LDRI

指令寄存器: LDIR

地址寄存器: LDAR

- ✓程序计数器: LDPC、LOAD、PC_B
- ✓总线控制: SW_B、RAM_B、LED_B、ALU_B、R0_B、R1_B、R2_B 微程序顺序控制: P (1) 、P (2) 、P (3) 、P (4)
- ✓时序电路: S、RST

- ✓ALU: S3, S2, S1, S0, M, Cn
- ✓RAM: WE
- ✓寄存器:

数据寄存器: LDRI

指令寄存器: LDIR

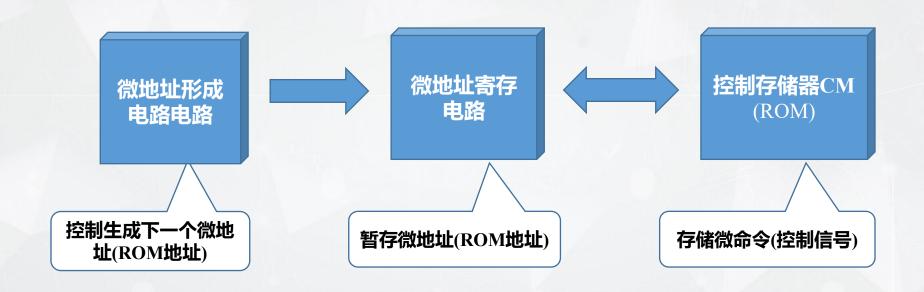
地址寄存器: LDAR

- ✓程序计数器: LDPC、LOAD、PC B
- ✓总线控制: SW_B、RAM_B、LED_B、ALU_B、R0_B、R1_B、R2_B

微程序顺序控制: P(1)、P(2)、P(3)、P(4)

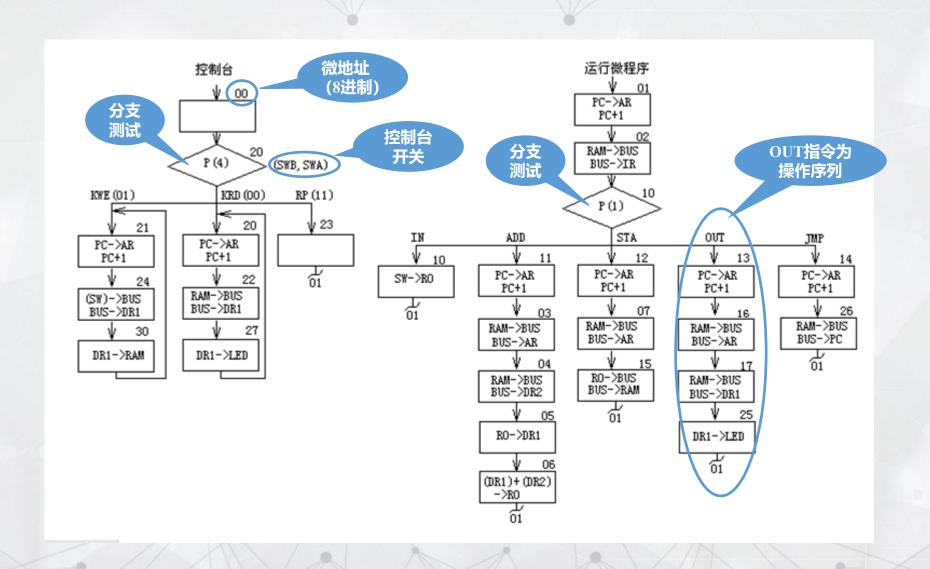
✓时序电路: S、RST

微程序控制器原理



一条<mark>机器指令</mark>往往分成几步执行,将每一步操作所需的若干微命令(控制信号)以代码形式编写在一条微指令中,若干条微指令组成一段微程序,对应一条机器指令。

基本模型微程序流程



基本模型机微代码定义

微命令编码格式定义

24	23	22	21	20	19	18	17	16	15 14 13	12 11 10	987	6	5	4	3	2	1
S3	S2	S1	S0	M	Cn	WE	A9	A8	A	В	C	UA5	UA4	UA3	UA2	UA1	UA0

微命令控制信号的功能

A	9, A	8字段		,	A字段]	B字段			C	字段	
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P (1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P (2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P (3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	

基本模型机控制信号的存储

	微地址	s	3 S2	S 1	S 0	М	Cn	WE	A 9	A 8	A	В	С	UA5——UA0	微指令
	(8 进制)														(16 进制)
L	0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	010000	018110
L	0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	000010	01ED82
L	0 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	100	000	001	001000	00C048
L	0 3	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	000100	00E004
	0 4	0	0	0	0	0	0	0	0	1	011	000	000	000101	00B005
	0 5	0	0	0	0	0	0	0	1	1	010	001	000	0 0 0 1 1 0	01A206
	0 6	1	0	0	1	0	1	0	1	1	001	101	000	000001	959A01
	0 7	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	0 0 1 1 0 1	00E00D
Γ	1 0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	001	000	000	000001	001001
Γ	1 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	000011	01ED83
Γ	1 2	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	000111	01ED87
Γ	1 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 1 1 1 0	01ED8E
Γ	1 4	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 1 1 0	01ED96
ľ	1 5	0	0	0	0	0	0	1	1	1	000	001	000	000001	038201
Γ	1 6	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	0 0 1 1 1 1	00E00F
ľ	1 7	0	0	0	0	0	0	0	0	1	010	000	000	0 1 0 1 0 1	00A015
Γ	2 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 0 1 0	01ED92
Γ	2 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 1 0 0	01ED94
Γ	2 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	010	000	000	0 1 0 1 1 1	00A017
ı	2 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	000	000001	018001
,	2 4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	010	000	000	0 1 1 0 0 0	002018
\$	2 5	0	0	0	0	0	1	0	1	0	000	101	000	000001	050A01
ľ	2 6	0	0	0	0	0	0	0	0	1	101	000	110	000001	00D181
-	2 7	0	0	0	0	0	1	0	1	0	000	101	000	010000	050A10
4	3 0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	000	101	000	0 1 0 0 0 1	068A11
-															

先确定每段微程序的第一条微代码的微地址(ROM单元地址)。然后每段微程序中,当前微指令的低六位指向下一个微指令在ROM中存放的地址,即下一个微地址。

Addr	+0	+1	+2
000	000000011000000100010000	000000011110110110000010	0000000110000001001000
003	000000001110000000000100	0000000101100000000101	000000011010001000000110
006	100101011001101000000001	00000000111000000001101	00000000001000000000001
011	000000011110110110000011	000000011110110110000111	000000011110110110001110
014	000000011110110110010110	000000111000001000000001	00000000111000000001111
017	000000001010000000010101	000000011110110110010010	000000011110110110010100
022	000000001010000000010111	000000011000000000000001	00000000010000000011000
025	000001010000101000000001	00000001101000110000001	000001010000101000010000
030	000001101000101000010001	000000000000000000000000	000000000000000000000000000000000000000
033	000000000000000000000000	000000000000000000000000000000000000000	000000000000000000000000000000000000000

微程序 控制器

ROM ucode.hex

24位控制信号

ROM初始化数据 文件ucode.hex

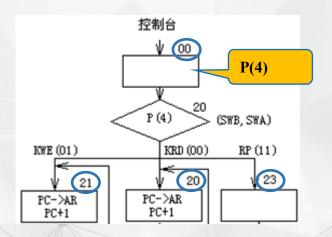
控制台命令分支选择微代码存储与分析(P4分支测

试)

微地址 (8 进制)	S	33 S:	2 S 1	S 0	Μ	Cn	WI	E A 9	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	010000
2 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 0 1 0
2 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 1 0 0
2 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	010	000	000	0 1 0 1 1 1
2 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	000	000001

下一个微地址不由低六位决定,不一定是20,而需要由P4分支测试,进行跳转,3路分支,由SWB、SWA决定。

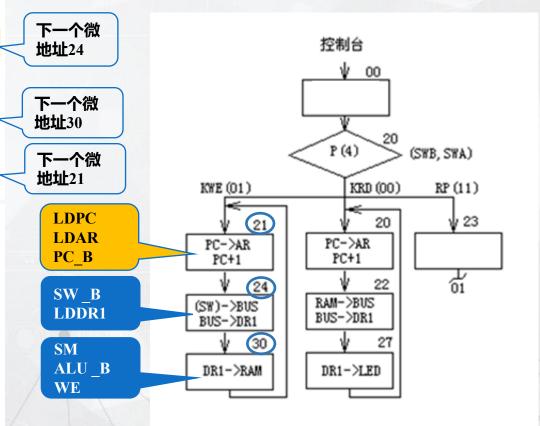
A	19 , A	A8 字段		A	字	'n. Х		Ι	3字	л У		-	C字	"段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P(3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P(4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



控制台命令-写内存微代码存储与分析(SWB=0,SWA=1)

微地址 (8 进制)	S	33 S	2 S1	S 0	N	l Cn	W	ΕAS	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 0
2 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	010100
2 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	010	000	000	0 1 0 1 1 1
2 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	000	0 0 0 0 0 1
2 4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	010	000	000	011000
3 0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	000	101	000	010001

_														
	A9、/	48字段		Ā	4字月	元 又		Ι	3字	九 又		(∁字	段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	12 11 10		选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P (3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



控制台命令-读内存微代码存储与分析(SWB=0,SWA=0)

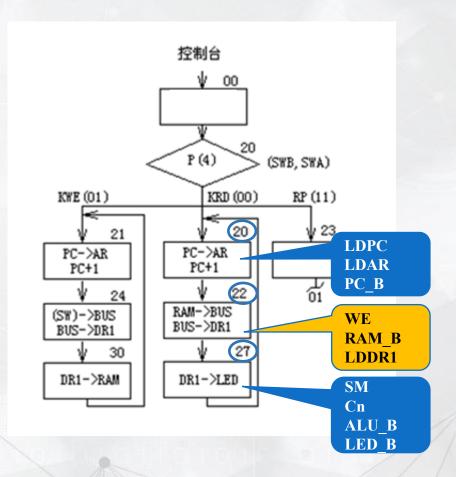
微地址 (8 进制)		S3 S	2 S1	S 0	М	Cn	WE	A 9	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 0
2 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	010010
2 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 1 0 0
2 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	010	000	000	010111
2 7	0	0	0	0	0	1	0	1	0	000	101	000	010000

A	19. A	18字段		A	字	'л У		Ι	3字	Σ Σ		(C字	·段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P (3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	

下一个 微地址

下一个 微地址 27

下一个 微地址 20

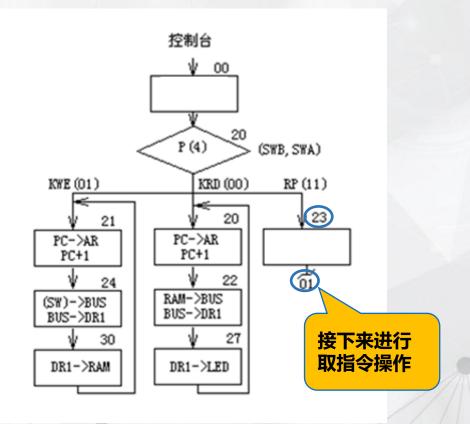


控制台命令-执行程序微代码存储与分析(SWB=1,SWA=1)

微地址 (8 进制)	S	3 S	2 S1	S 0	N	ı Cn	W	E A	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 0
2 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	000	000001
2 4	0	0	0	0	0	0	0	0	0	010	000	000	0 1 1 0 0 0
										:		:	
3 0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	000	101	000	0 1 0 0 0 1

											_			
Α	19 , A	18字段		A	字段	T Z		Ι	3字	元 又		(∁字	段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P (3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



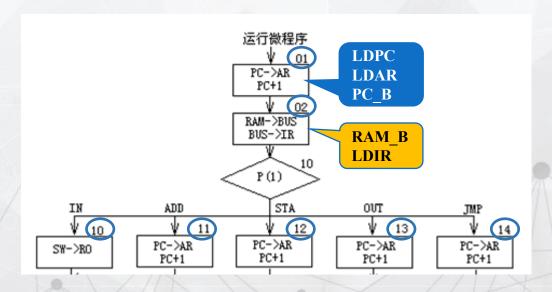


取指令微代码存储与分析(P1分支测试)

微地址 (8 进制)		S3 S	2 S1	S 0	M	Cn	WE	A 9	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 0
0 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	100	000	001	001000
1 0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	001	000	000	0 0 0 0 0 1
1 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 1
1 2	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 1 1 1
1 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 1 1 1 0
1 4	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 1 0 1 1 0

A	.9、 <i>A</i>	A8 字段		A	字科	л Х		I	3字	Σ Z		-	C字	-段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P(3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	

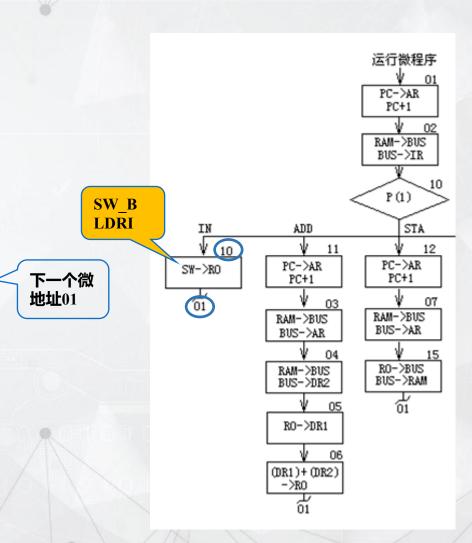
下一个微地址不由低六位决定,不一定是10,而需要由P1分支测试,进行跳转,5路分支,由指令的操作码决定。



IN指令微代码存储与分析("Input Device"→R0)

微地址 (8 进制)		S3 S	2 S1	S 0	N	í Cn	WE	A 9	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 0
0 2	0	0	0	0	0	0	0	0	1	100	000	001	0 0 1 0 0 0
0 3	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	000100
0 4	0	0	0	0	0	0	0	0	1	011	000	000	0 0 0 1 0 1
0 5	0	0	0	0	0	0	0	1	1	010	001	000	0 0 0 1 1 0
0 6	1	0	0	1	0	1	0	1	1	001	101	000	0 0 0 0 0 1
0 7	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	0 0 1 1 0 1
10	0	0	0	0	0	0	0	0	0	001	000	000	000001

A	19 . A	18字段		A	字目	Z Z		I	3字	Z Z		(こ字	段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P(3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P(4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



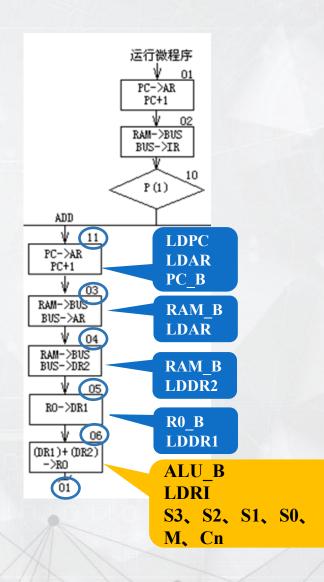
ADD指令微代码存储与分析(R0+[Addr]→R0)

微地址 (8 进制)	1	S3 S	2 S1	S0	N	M Cn	w	E A	9 A8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
													•••
0 3	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	0 0 0 1 0 0
0 4	0	0	0	0	0	0	0	0	1	011	000	000	0 0 0 1 0 1
0 5	0	0	0	0	0	0	0	1	1	010	001	000	0 0 0 1 1 0
0 6	1	0	0	1	0	1	0	1	1	001	101	000	000001
•••													•••
1 0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	001	000	000	0 0 0 0 0 1
11	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	000011<

下一个微 地址01

下一个微 地址03

A	.9、A	18字段		A	字	'л '又		Ι	3字	'n. У		-	C字	·段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P (3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



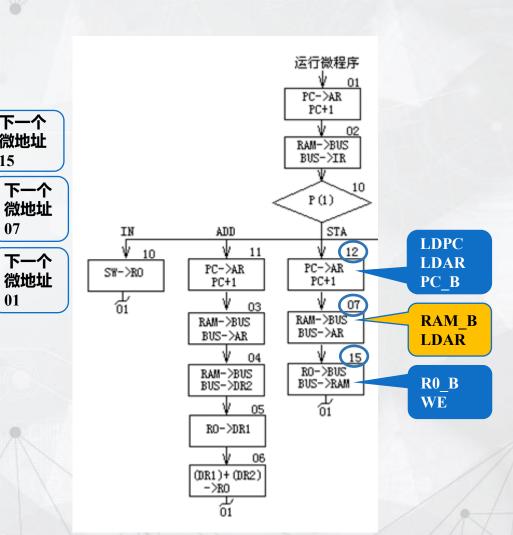
STA指令微代码存储与分析(R0→[Addr])

下一个 微地址

07

微地址 (8 进制)	;	S3 S	2 S1	S 0	N	C n	WE	E A 9	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
0 1	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 0 0 1 0
0 7	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	001101
1 0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	001	000	000	000001
1 2	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	000111
1 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 1 1 1 0
1 5	0	0	0	0	0	0	1	1	1	000	001	000	000001

A	19. A	18字段		A	字科	īn. V		I	3字	'n Ż		-	C字	段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P(3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



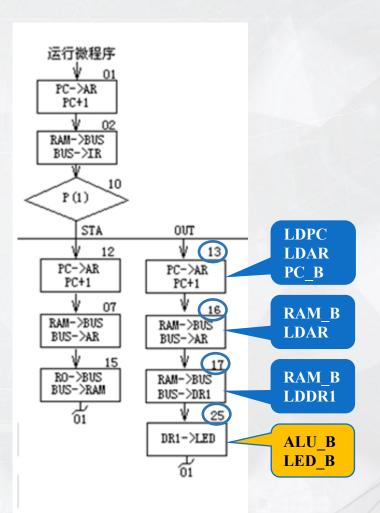
OUT指令微代码存储与分析([Addr] → "Onput Device"

微地址 (8 进制)	•	S 3 S	2 S1	S 0	Ν	ı Cn	W	EΑS	A 8	A	В	С	UA5——UA0
0 0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	000	000	100	0 1 0 0 0 0
1 3	0	0	0	0	0	0	0	1	1	110	110	110	0 0 1 1 1 0
1 6	0	0	0	0	0	0	0	0	1	110	000	000	001111
17	0	0	0	0	0	0	0	0	1	010	000	000	0 1 0 1 0 1
2 5	0	0	0	0	0	1	0	1	0	000	101	000	000001

下一个微 地址17

下一个微 地址01

Α	19. A	18字段		A	字	文 文		Ι	3字	文 文		-	C字	段
17	16	选择	15	14	13	选择	12	11	10	选择	9	8	7	选择
0	0	SW_B	0	0	0		0	0	0		0	0	0	
0	1	RAM_B	0	0	1	LDRI	0	0	1	R0_B	0	0	1	P(1)
1	0	LED_B	0	1	0	LDDR1	0	1	0	R1_B	0	1	0	P(2)
1	1		0	1	1	LDDR2	0	1	1	R2_B	0	1	1	P(3)
			1	0	0	LDIR	1	0	0		1	0	0	P (4)
			1	0	1	LOAD	1	0	1	ALU_B	1	0	1	
			1	1	0	LDAR	1	1	0	PC_B	1	1	0	LDPC
			1	1	1		1	1	1		1	1	1	



JMP指令微代码存储与分析(Addr→PC)

