微處理機 lab2 結報

0413335 郭逸琳 0416039 李佳燕

實驗主題與訓練目的:

此次實驗主要是要透過程式使 LED 燈能按照特定的規則發亮,並透過更改程式碼讓自己更加熟悉組合語言。

實驗過程

mov r7, a

mov a, r6

```
將以下程式碼放入 uvision 的檔案中並依照 lab1 的方法執行他: org 0
```

```
mov sp, #50H
    clr c
    mov a, #0feH
    mov R7, a
    mov a, #0fH
mk1:
    cpl a
    mov r6, a
    mov p1, A
    mov a, r7
    mov p0, a
    call delay
    rlc a
```

```
jc mk1
    mov a, #0ccH
mk2:
    cpl a
    mov r6, a
    mov p1, a
    mov a, r7
    mov p0, a
    call delay
    rrc a
    mov r7,a
    mov a, r6
    jc mk2
    mov a, #0f0H
mk3:
    cpl a
    mov r6, a
    mov p1, a
    mov a, r7
    mov p0, a
    call delay
    rlc a
    mov r7, a
    mov a, r6
```

```
jc mk3
    mov a, #0ccH
mk4:
    cpl a; XXX
    mov r6, a
    mov p1, a
    mov a, r7
    mov p0, a
    call delay
    rrc a
    mov r7,a
    mov a, r6
    jc mk4
    mov a, #0fH
    jmp mk1
delay:
    push 5; push R5
    push 6
    push 7
    mov r5, #20
dd1:
    mov r6, #200
dd2:
```

mov r7, #250

```
djnz r7, $
djnz r6, dd2
djnz r5, dd1
pop 7
pop 6
pop 5
```

ret

end

(因 Lab2 指示的程式碼並不符合他要求的 LED 發亮規則,故稍作修改)

程式說明: (原本 spec 上的 code) 一、一開始把 0FH(00001111)給 r6, feH 給 R7

- 1. mk1 會先讓 R6 的值接到 p1, complement 之後讓 R7 的值接到 p0, call 完 delay 後對 R7 的值做 rlc 然後再跳回 mk1 總共 8 個 cycle(因為 jc 的關係)。
 - 2. mk1 會讓接 p1 的 LED 右半左半閃爍,讓接 p0 的 LED 從最右邊的燈開始 亮,之後一次亮兩顆,直到接 p0 的 LED 的最左邊的燈亮了為止。
- 二、然後 R7 的值維持不變(依然是 mk1 結束時的值), R6 的值改為 0ccH(11001100)
 - 1. mk2 會先讓 R6 的值接到 p1, complement 之後讓 R7 的值接到 p0, call 完 delay 後對 R7 的值做 rrc 然後再跳回 mk2 總共 8 個 cycle(因為 jc 的關係)。
 - 2. mk2 會讓接 p1 的 LED"亮亮暗暗亮亮暗暗"變"暗暗亮亮暗暗亮亮",讓接 p0 的 LED 從最左邊的燈開始亮,之後一次亮兩顆,直到接 p0 的 LED 的 最右邊的燈亮了為止。
- 三、再來 R7 的值還是維持不變(依然是 mk2 結束時的值), R6 的值改為 0F0H(11110000)
 - 1. mk3 會先讓 R6 的值接到 p1, complement 之後讓 R7 的值接到 p0, call 完 delay 後對 R7 的值做 rlc 然後再跳回 mk3 總共 8 個 cycle(因為 jc 的關係)。
 - 2. mk3 會讓接 p1 的 LED 左半右半閃爍,讓接 p0 的 LED 從最右邊的燈開始 亮,之後一次亮兩顆,直到接 p0 的 LED 的最左邊的燈亮了為止。

四、最後 R7 的值依然維持不變(依然是 mk3 結束時的值), R6 的值改為 0ccH(00110011)

- 1. mk4 會先讓 R6 的值接到 p1, complement 之後讓 R7 的值接到 p0, call 完 delay 後對 R7 的值做 rrc 然後再跳回 mk4 總共 8 個 cycle(因為 jc 的關係)。
- 2. mk4 會讓接 p1 的 LED"亮亮暗暗亮亮暗暗"變"暗暗亮亮暗暗亮亮",讓接 p0 的 LED 從最左邊的燈開始亮,之後一次亮兩顆,直到接 p0 的 LED 的 最右邊的燈亮了為止。

註: delay function 跟 LAB1 相同,在更改 R5、R6、R7 的值以前記得要把 R5、R6、R7 的值 push 到 stack,跑完 delay function 後再把 R5、R6、R7 的值 push 回去,裡面以免更改到他們原本的值。

實驗結果:

(改完 code 之後)

LED 燈會依照以下規則發亮:

接 p0 的 LED 為以兩顆燈泡為單位,依序來回發亮。

接 pl 的 LED 則是以以下兩種模式交替輪迴執行:

- 1. 一半亮一半暗並互相交換
- 2. 以兩顆燈泡為單位,亮暗相間並互相交換

pl的 LED 燈兩種模式交替的時機是在接p0的 LED 跑完一排後發生的。

實驗延伸:

一、因此次實驗的組合語言稍長,於是我們思考是否可以簡化程式。而簡化的結果如下:

org 0

mov sp, #50H

clr c

mov a, #0feH

mov R7, a

mov a, #0fH

mov R5, a

mov a, r5

mk1:

```
cpl a
    mov r6, a
    mov p1, A
    mov a, r7
    mov p0, a
    call delay
    rlc a
    mov r7, a
    mov a, r6
    jc mk1
    mov a, #0ccH
mk2:
    cpl a
    mov r6, a
    mov p1, a
    mov a, r7
    mov p0, a
    call delay
    rrc a
    mov r7,a
    mov a, r6
    jc mk2
    mov p2, r5
    jb p2.1, mk3
```

```
mov a, #0fH
    mov R5, a
    jmp mk4
mk3:
    mov a, #0f0H
    mov R5, a
mk4:
    mov a, r5
    jmp mk1
delay:
    push 5; push R5
    push 6
    push 7
    mov r5, #20
dd1:
    mov r6, #200
dd2:
    mov r7, #250
    djnz r7,$
    djnz r6, dd2
    djnz r5, dd1
    pop 7
    pop 6
    pop 5
```

end

因我們發現 mk3 與 mk4 執行的程式與 mk1、mk2 相似,故把 mk3、mk4 砍掉,並加上一個判斷式判斷下一個要執行的是 mk1 還是 mk3。因網路上查到 jb 是用板子上的某個 pin 角中特定的 bit 判斷的,故用一個不會影響 LED 的 pin(p2),對此輸入特定的值來判斷。

The remarked with ;XXX, how would the display pattern sequence changed if it is removed?

(原本 spec 上的 code)

```
a, #0ccH<sub>4</sub>a:11001100
   mov
mk4:₽
            r6, a + r6:11001100 11001100
   mov
            p0, a+ p0:11001100 11001100
   mov
            a, r7<sub>4</sub> a:01111111 00111111
   mov
            p1, a + p1:01111111 00111111
   mov
   call
            delay₽
               c:1. a:00111111 10011111
   rrc
            a⊬
            r7,a₽ r7:00111111 10011111
   mov
            a, r6₽
   mov
                    a:11001100 11001100
            mk4.
   jc
```

假設不要 complement a, 則會發現接 p0 的 LED 在 mk4 裡面永遠只會呈現"暗暗亮亮暗暗亮亮",不會有閃爍的效果; 但接 p1 的 LED 的功能還是正常的, 從左邊亮到右邊

 \equiv Can you identify the stack status (where SP is pointing to, contents of the stack, etc.) at any instance during the task execution?

一開始 sp 是 50H

在 delay function 裡面先 push 5(push R5), sp 目前會指到 51H, 所以會在 51H 的地方放入 R5 的內容;

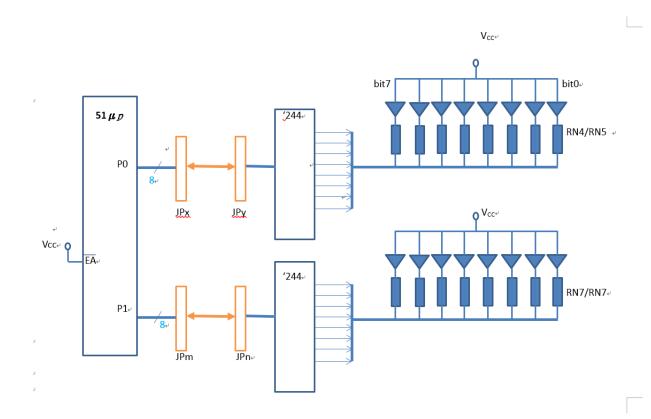
接下來 push 6(push R6), sp 目前會指到 52H, 所以會在 52H 的地方放入 R6 的內容; 再來 push 7(push R7), sp 目前會指到 53H, 所以會在 53H 的地方放入 R7 的內容 ··· 接下來做 dd1 & dd2

Pop 7(pop R7), sp 目前指到 53H, 所以會在 53H 的地方拿內容走, 並放到 R7, sp--變成 52H

Pop 6(pop R6), sp 目前指到 52H, 所以會在 52H 的地方拿內容走, 並放到 R6, sp--

Pop 5(pop R5), sp 目前指到 51H, 所以會在 51H 的地方拿內容走, 並放到 R7, sp--變成 50H

實驗電路與驅動程式:



實驗心得:

此次實驗主要是透過更改程式碼讓自己更加熟悉組合語言。透過這次實驗,我們 更加了解了89c51的運作方式,並更加熟悉組合語言該怎麼使用,希望下次實驗 能讓我們更加地了解要如何利用組合語言做出更有趣的東西。

	<u>ic</u>	mov	mov	rlc	call	mov	mov	mov	mov	<u>cpl</u>	mk1:₊	mov		mov	mov	clr	mov	org
	mk1₊	a, r6₊	r7, a₊	a ÷	delay₊	p0, a₊	a, r7₊	p1, A₊	r6, a₊	<u>ម</u>		a, #0fH₊		R7, a₊	a, #0feH↓	C+	sp, #50H₊	0.
		a:11110000	r7:11111100	c:1, a:11111100		p0:111111110 11111100	a:111111100 a:111111000	p1:11110000 0000111110V	r6:11110000 00001111 MOV	a:11110000 00001		a:00001111		r7:11111110	→ a:11111110	c:0		
wov	mov	mov	<u>cp</u>	mk3:₊	mov	1111100	1111100 IC	0011 mov	DIIIIMOV	00001111 rrc	call	mov	mov	mov	mov	<u>cp</u> l	mk2:₊	Mov
a, r7₊ a	p1, a₊	r6, a₊ r6	a + a:00		a, #0f0H		mk2₊	a, r6₊ a	r7,a⊷	a + c1. a	delay₊	p0, a₊	a, r7₊	p1, a₊	r6, a₊	a + a:00		а, #0ссН√
a, r7. a:11111110 111111100	00001111	r6. a r6:00001111 11110000	a:00001111		a, #0f0H [→] a:11110000			a:00110011 11001100	r7:00111111 10011111 CD	a ← c:1, a: 001111111 1001111 m k4: ←		p0:0111111 00111111	a:011111111 001111111 $\dot{\bf l} {f c}$	VOII 11001100 MOV	r6:001100	a:00110011		a:11001100
111111100	00001111 11110000	11110000	11110000		00			11001100	1001111:	100111 m		0011111	00111111	.1 11001100	r6:0011001111001100 moV	11001100 rlc		1100
jċ	Mov	Mov	rrc	call	Mov	Mov	Mov	Mov	cpl	k4:₊	Mov	⊬	ic.	wov.	vomov	rlc	call	Mov
mk4₊	a, r6+ a:00110011	r7,a↵ _{r7:00111111}	a ← c:1, a:001111111	delay₊	p0,a₊	a, r7₊ a:(p1, a₊	r6, a _{' r6:0}	a ;)		а, #0ссН		mk3₊	a, r6₊ _{a:0(}	r7, a≠ <mark>r7</mark> :	a + c1 a:11	delay₊	p0, a₊
	0110011	00111111)111111		01111111	a, r7. a:01111111 001111111 dinz	p1, a → 00110011 11001100 mov	r6, a → r6:00110011 11001100 dd2:	; XXX - a:00110011	1100	a, #0ccH			a, r6 → a:00001111111110000	r7, a+ r7:11111100 11111001 push 5	a ← c:1. a:111111100 111111001delay: ←		111111100 11111110
					01111111 001111111 dinz	0111111	11001100	1001100 d	10011	8	00			110000	11111001	[11001 del a		00
ret₊	pop	pop	pop	djnz	1 djnz	djnz	mov	d2:	Mov	dd1:	mov	push 7₊	push 6₊	; p	push	¥.∴	imp	wov
	5.	6+	7.	r5, dd1₊	r6, dd2₊	r7, \$₊	r7, #250₊	t	r6, #200↓	ŧ	r5, #2₊	7.	6+	; push R5???₊	5		mk1₊	a, #0fH₊