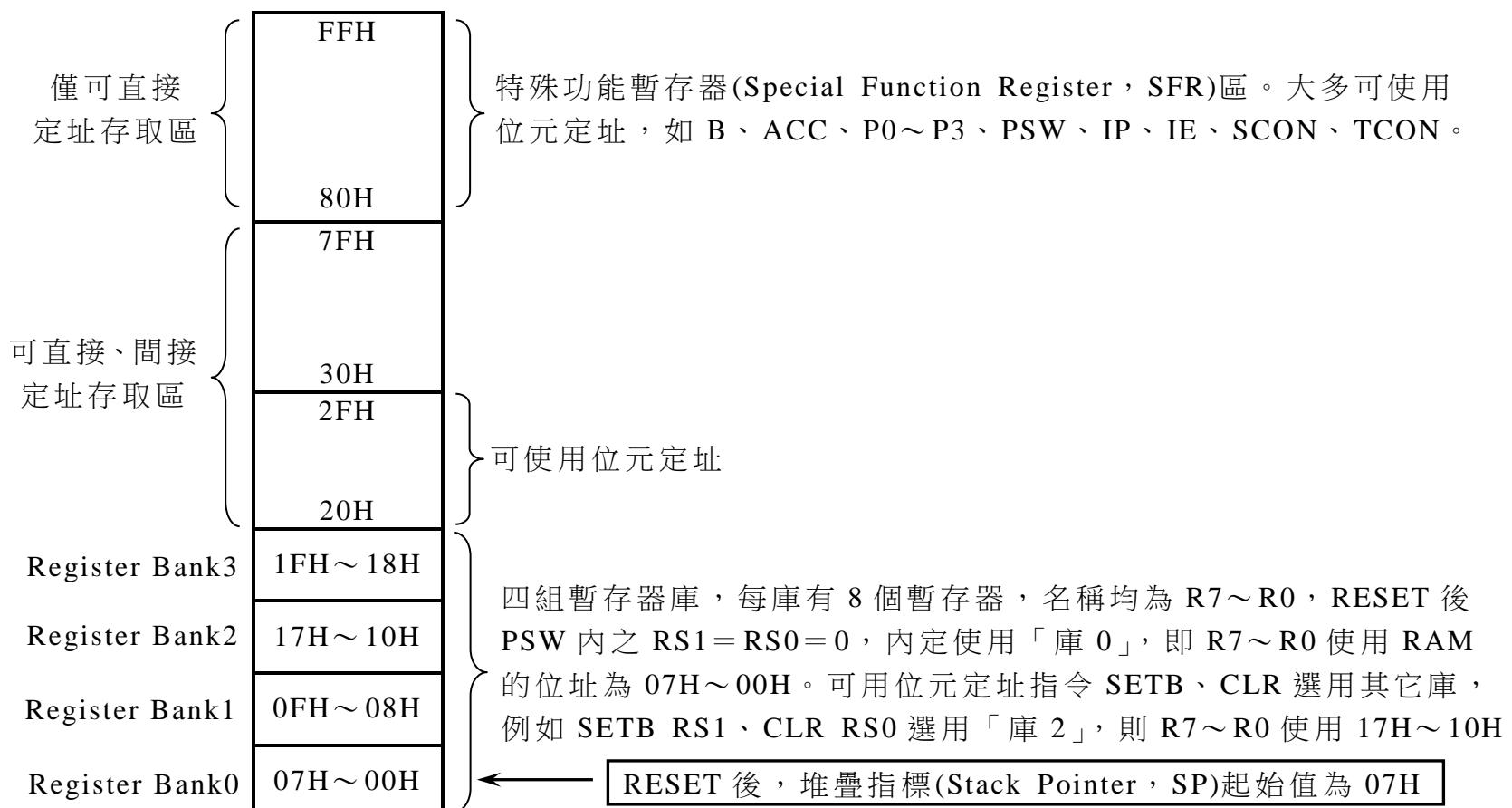


1. P0.0~P0.7 ----- 當成一般 I/O 埠(Port)時，須外接 10KΩ 提升電阻，名為 Port 0。若有外部擴充記憶體時，則其作用為低位元組的 Adress Bus 及 8 位元的 Data Bus。
2. P1.0~P1.7 ----- 一般 I/O 埠(Port)，名為 Port 1。
3. P2.0~P2.7 ----- 當成一般 I/O 埠，名為 Port2。若有外部擴充記憶體時，則其作用為高位元組的 Adress Bus。
4. P3.0~P3.7 ----- 當成一般 I/O 埠，名為 Port3。每支腳兼具第二功能。
5. 第 31 腳 ----- 一般接 5V，若接 0 時，則一律至外部 ROM 提取機械碼執行。在燒錄時則為燒錄電壓供應腳。
6. 第 18、19 腳 ---- 工作時脈振盪電路輸入腳。
7. 第 9 腳 ----- 重置(RESET)輸入腳，當加入高電位時，將從位址 000 處開始執行程式，而 Port 0~Port 3 均輸出「High」。
8. 第 30 腳 ----- 當 8x51 欲至外部記憶體存取指令或資料時，此腳輸出 1 時，表示 Port 0 輸出的是位址信號。
9. 第 29 腳 ----- 當此腳輸出 1 時，表示 8x51 至外部程式記憶體讀取指令。

### 一、資料記憶體(RAM)結構圖(共 256Bytes，使用者可用 128Bytes)



#### 1. 直接定址存取方式

```
MOV A,#66H
MOV 90H,A ;將資料 66H 存入 90H 處
```

```
Hour EQU 20H ;以虛指令將位址 20H 命名為 Hour
MOV A,Hour ;將位址 20H 中的資料搬至暫存器 A
【也可僅以 MOV A,20H 完成之】
```

## 2. 間接定址存取方式(必須透過暫存器 R0 或 R1 執行)

```
MOV R0,#30H ;範圍為 00H~7FH
MOV A,@R0    ;將 30H 中的資料搬至 A
```

```
Hour EQU 30H ;以虛指令將位址 30H 命名為 Hour
MOV R0,#Hour ;將 30H 置入 R0，注意不可省略「#」號，否則會將 30H 中的資料搬至 R0。
MOV A,@R0
```

## 3. 位元定址法(指令：SETB、CLR)

```
SETB 20H.3 ;將位址 20H 中的 Bit3 設定為 1
CLR 28H.7 ;將位址 28H 中的 Bit7 清除為 0
```

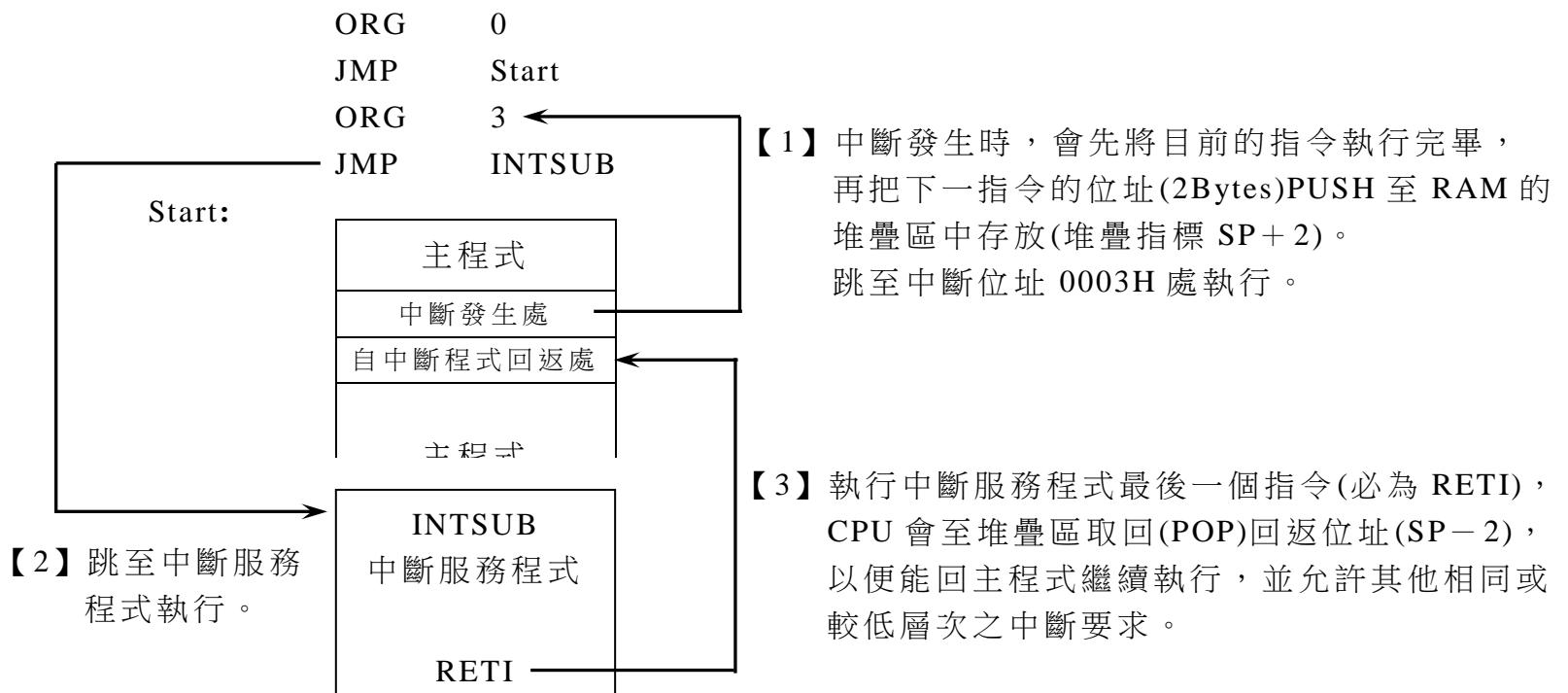
```
Key REG 20H.0 ;以虛指令將位元位址 20H.0 命名為 Key
CLR Key        ;將位址 20H 中的 Bit0 清除為 0
```

## 二、程式記憶體(Flash Memory)使用說明

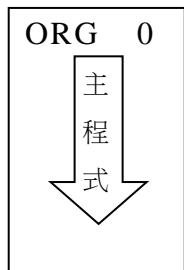
1. 共 4Kbytes 空間(0000H~0FFFH)
2. CPU 被 RESET 後，其程式計數器(Program Counter，PC)之值為 0000H，亦即從此處開始執行程式。
3. 中斷向量：當中斷發生時，程式會跳至相對應的中斷向量位址處執行

中 斷 類 別	向量位址	位址空間
RESET	0000H	3Bytes
外部中斷 0(INT0)	0003H	8Bytes
計時計數 0 中斷(T0)	000BH	8Bytes
外部中斷 1(INT1)	0013H	8Bytes
計時計數 1 中斷(T1)	001BH	8Bytes
串列埠中斷	0023H	

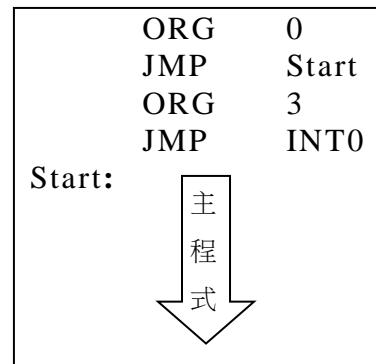
## 4. 中斷程式執行流程



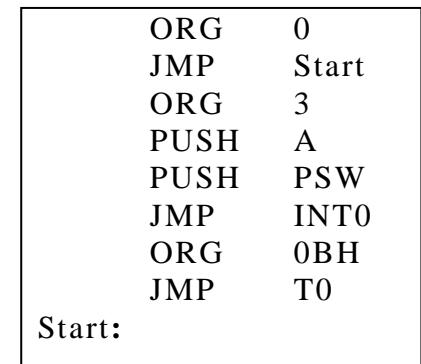
【範例 1：未使用任何中斷】



【範例 2：使用外部中斷 0】



【範例 3：使用外部中斷 0、1】



在範例 3 中，因兩個中斷向量 INT0、T0 之間有 8Bytes 的空間，為避免浪費，可放置一些原本應置於中斷服務程式開頭，用於保存資料的指令，如本範例的 PUSH 指令。

### 三、程式狀態字語(Program State Word, PSW)，一般 CPU 稱為旗號暫存器(Flag Register)

PSW.7	PSW.6	PSW.5	PSW.4	PSW.3	PSW.2	PSW.1	PSW.0
CY	AC		RS1	RS0	OV		P

#### 1. 進位(Carry)旗號：

當 CPU 執行加法運算時，若 Bit7 有進位則「CY=1」，否則「CY=0」。

當 CPU 執行減法運算時，若 Bit7 有借位則「CY=1」，否則「CY=0」。

相關指令有：SETB CY-----設定進位旗號為 1，機械碼長度為 2Bytes。

SETB C-----同上，但機械碼長度為 1Bytes。

CLR C-----清除進位旗號為 0。

JB CY,Next-----檢查 Carry 若為 1 則跳至標記 Next 處執行，機械碼 3Bytes。

JC Next -----同上，但機械碼長度為 2Bytes。

JB PSW.7,Next -----同上，機械碼長度為 3Bytes。

JNC Next -----檢查 Carry 若為 0 則跳至標記 Next 處執行，機械碼 2Bytes。

JNB PSW.7,Next -----同上，機械碼長度為 3Bytes。

#### 2. 輔助進位(Aided Carry)旗號：

又稱「半進位」旗號，當 CPU 執行加法運算時，若 Bit3 有進位則「AC=1」，否則「AC=0」。

當 CPU 執行減法運算時，若 Bit3 有借位則「AC=1」，否則「AC=0」。

通常 CPU 在執行「DAA」指令時，會依據 CY、AC 旗號進行調整(待敘)。

#### 3. RS(Register Select)旗號：配合 SETB 及 CLR 指令選擇暫存器庫。

#### 4. 溢位(Overflow)旗號：

當 CPU 執行算術運算時，若 8Bits 之結果超出 +127 ~ -128 時，「OV=1」，否則「OV=0」。

相關指令有：JB OV,Next-----檢查 OV 若為 1 則跳至標記 Next 處執行，機械碼 3Bytes。

JB PSW.2,Next -----同上，機械碼長度為 3Bytes。

JNB OV,Next-----檢查 OV 若為 0 則跳至標記 Next 處執行，機械碼 3Bytes。

JNB PSW.2,Next -----同上，機械碼長度為 3Bytes。

#### 5. 同位元(Parity)旗號：

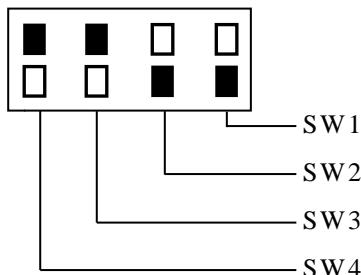
若累積器 ACC 中有奇數個 1 時，如「00110001」則旗號 P=1。

若累積器 ACC 中有偶數個 1 時，如「00010001」則旗號 P=0。

## 單元 3：CPU 線上模擬器(In-Circuit Emulator，ICE)簡介

一、使用機型：PICE 8051/52，以下簡稱「PICE－52」。

二、PICE－52 側面之指撥開關(DIP SW)設定：



SW1(上)：P3.7 為 RD 控制線  
(下)：P3.7 為 IO 埠

SW2(上)：使用 89C51 僅能設定為上

SW3、SW4：二者均為上時，使用 PICE－52 內部之石英晶體(11MHz)  
二者均為下時，使用目標板上之石英晶體【正常使用】

**注意：若 CPU 的 P3.7 作為 RD 控制線時，須另在 PICE 模式中下達【MAP ALL X：UM】指令**

### 三、程式檔案功能

1. LUIT.EXE ..... PICE－52 系統驅動程式。
2. HUIT.HLP ..... LUIT 輔助說明檔。
3. P52.BAT ..... 啟動 PICE 之批次檔，內容為【LUIT/P1/B+】，

P1 表示使用 COM1，  
P2 表示使用 COM2  
B+表示傳輸速率為 19200Baud Rate

4. INF.BAT(自編) ..... PICE－52 啟動後以 Execute 命令執行的批次檔

winopen register	(開啟暫存器狀態之視窗)
winlocate register 2 68 21 10	(設定暫存器視窗位置)
winopen program	(開啟原始程式視窗)
winlocate program 6 35 10 31	(設定程式視窗位置)
winopen data1	(開啟資料一之視窗)
winlocate data1 18 14	(設定資料一視窗位置)
mdump data1 d:00h	(顯示 89C51 中 RAM 的內容，自位址 00H 開始)
download io.hex	(下載 User 之檔案)

### 四、數字輸入格式

1. 二進數：00001010B
2. 十進數：10D 或 10
3. 十六進數：10H、0A6H (以英文字母開頭的十六進數，須在前面加「零」)

### 五、常用按鍵功能

1. 【↑】、【↓】 ..... 重複叫出先前執行過的命令。
2. 【Tab】 ..... 選擇已開啟的視窗，被選到的視窗將變成雙線外框。
3. 【Esc】 ..... 取消下達的命令。
4. 【F4】 ..... 游標在主視窗時，可打開或關閉已開啟的視窗。游標在某視窗時，可將之放大或還原。
5. 【F5】 ..... 從目前的 PC 值(一般為 000H)開始執行程式。
6. 【F6】 ..... 停止執行程式。
7. 【F8】 ..... 依目前的 PC 值，單步執行一個指令。
8. 【F9】 ..... 設定中斷點。游標位於「程式視窗」中所在的指令位址被設為中斷點。若該位址已被設為中斷點，則可取消之。
9. 【F10】 ..... 單步執行副程式(例如「CALL」指令)，會進入該副程式全部執行完畢後返回。

## 六、常用命令

1. CLS .....清除主視窗。
2. DOWNLOAD .....由磁碟下載 HEX 檔案，如「DOWNLOAD TEST.HEX」。
3. RESET .....重置，設定 PC 值為 000H。
4. SETBP .....設立程式中斷點，如「SETBP 400H」，則執行至該處即停止，可視需要設立多處。
5. CLRBP .....清除中斷點，如「CLRBP 400H」、「CLRBP ALL」。
6. INPORT 0~3 .....讀取某 Port 的狀態並顯示於螢幕。
7. OUTPRT .....輸出一數值至某 Port，如：OUTPRT 1 56H (輸出 56H 至 Port1)  
OUTPRT 3 0A6H (輸出 A6H 至 Port3)  
OUTPRT 2 BIT 3 0 (輸出 0 至 Port2 的 Bit3)
8. ASSEMBLE .....線上編修組合語言指令，如「ASSEMBLE 100H」，注意新指令碼長度須等於原指令。

## 七、「HEX」檔的內容

:10 0000 00 20A70C7401F590113020A70523010574 79  
:0B 0010 00 80F590113030A7ED030111 C6  
:09 0030 00 79007A80DAFED9FA22 87  
:00 0000 01 FF

↑ 00 表示有資料  
↑ 01 表示沒有資料  
後面資料的起始位址  
後面資料的 Byte 數

該符號表示此為「Intel」十六進制碼檔案格式

檢查碼

各列所有 Byte 相加的結果均為「00」

## 單元 4：控制暫存器與中斷

### 一、中斷致能暫存器(Interrupt Enable, IE)可位元定址

IE.7	IE.6	IE.5	IE.4	IE.3	IE.2	IE.1	IE.0
EA	x	x	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

T1      INT1      T0      INT0

1. 位元定址法：  
SETB EA ----- 所有中斷可致能(EA 表示 Enable All)  
CLR EA ----- 所有中斷除能，不論其他中斷位元如何設定，一切中斷均不接受。  
CLR IE.7 ----- 同上  
SETB ES ----- 串列傳輸中斷致能  
CLR ES ----- 串列傳輸中斷除能  
SETB ET1 ----- 計時/計數器 1 中斷致能  
CLR EX1 ----- 外部中斷 INT1 除能
2. 位元組定址法：MOV IE,#10000011B-----計時/計數器 0 及外部中斷 INT0 致能

## 二、中斷優先權暫存器(Interrupt Priority, IP)可位元定址

IP.7	IP.6	IP.5	IP.4	IP.3	IP.2	IP.1	IP.0
×	×	×	PS	PT1	PX1	PT0	PX0
			T1	INT1	T0	INT0	

內定均為「0」，屬相同的低層次優先權，若設定為「1」則為高層次優先權。

雖內定均為相同低層次，但仍有優先輪詢順序：INT0→T0→INT1→T1→串列傳輸

## 三、外部中斷注意事項

1. 低準位觸發時，在中斷服務程式結束前，該中斷要求低準位信號必須消失，否則會一直產生中斷。
2. 負緣位觸發時，中斷旗號 IE0、IE1 具栓鎖功能，直到執行中斷服務程式時才會清除為 0，若負緣信號出現二次以上，會被栓鎖二次而執行中斷服務程式二次，產生誤動作，解決方法為：
  - a. 中斷信號加消除彈跳電路。
  - b. 在中斷服務程式結束前，加一段延遲程式(至少 20msec)，再以 CLR IE0(或 IE1)指令將中斷旗號以軟體方式清除之，此種方式必須考慮延遲程式不會影響整體程式的功能。若中斷服務程式執行時間超過 20msec，則不必另加延遲程式。

## 四、Timer 與 Counter 有何異同？

相同點：使用同一電路，且屬於上數型計數器(Up Counter)。

相異點：觸發時脈來源，Timer 的觸發時脈間隔固定，通常來自系統脈波，Counter 之觸發時脈間隔不定，且來自外部，即 P3.4(T0)及 P3.5(T1)輸入腳。

8051 屬於負緣觸發型計數器，與外部中斷不同的是不具栓鎖功能

## 五、計數溢位：例如從 40H→41H→…→FFH→00H 時稱之，並設定中斷旗號 TF0 或 TF1 為 1。

## 六、計時計數控制暫存器(Timer Control, TCON)可位元定址

TCON.7 TCON.6 TCON.5 TCON.4 TCON.3 TCON.2 TCON.1 TCON.0

TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0
-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----	-----

TF1：當 Timer1 計數溢位時，此位元將被設定為「1」，而在執行中斷服務程式時自動清除為 0。

TR1：為「1」時開啟 Timer1 計數動作，「0」時關閉之。此動作由軟體指令設定(SETB TR1)。

TF0 及 TR0 用於 Timer0，作用同 TF1、TR1。

IT0=0，外部中斷 INT0 為低準位「Low」觸發。

IT0=1，外部中斷 INT0 為負緣觸發。

IE0：若 INT0 為負緣觸發，產生中斷後，將被 CPU 設定為 1，而在執行中斷服務程式時自動清除為 0。

IT1 及 IE1 用於 INT1，作用同 INT0。

## 七、計時計數模式暫存器(Timer Mode, TMOD)，不可位元定址

← Timer1 →				← Timer0 →			
GATE	C/T	M1	M0	GATE	C/T	M1	M0

GATE=0：在設定 TCON 的 TRx 為「1」後開始計時/計數。

=1：除設定 TCON 的 TRx 為「1」外，尚需待 INTx 為「1」後才開始。

C/T=0：設定為計時模式，計時單位為系統時脈頻率的 1/12。

=1：設定為計數模式。

M1、M0：工作模式選擇

M1	M0	MODE	功 能 說 明
0	0	0	13Bits 計時計數器
0	1	1	16Bits 計時計數器
1	0	2	8Bits 自動載入型計時計數器
1	1	3	【略】

## 八、上數型計時計數器之暫存器 THx、TLx 起始值設定法

1. MODE0：由 8 位元的高位元組 THx，5 位元的低位元組 TLx 計數器串接組成  $2^{13} = 8192$  模計數器。

例如要計數 100 個脈波，其起始值應為  $8192 - 100 = 8092$ ，將 8092 除以 32 的商置於 THx，而餘數(=31)置於 TLx。

Macro Assembler 及 Ajon 的指令寫法：  
MOV TL0,#(8192 - 1).MOD.32  
MOV TH0,#(8192 - 1)/32

Keil UV2 的指令寫法：  
MOV TL0,#(8192 - 1) MOD 32  
MOV TH0,#(8192 - 1)/32

2. MODE1：由 8 位元的高位元組 THx，8 位元的低位元組 TLx 計數器組成  $2^{16} = 65536$  模計數器。

例如要計數 2 個脈波，其起始值應為  $65536 - 2 = 65534 = \text{FFFEH}$ ，將 FFH 置於 THx，而 FEH 置於 TLx。

Macro Assembler 及 Ajon 的指令寫法：  
MOV TL0,#<(65536 - 2)  
MOV TH0,#>(65536 - 2)

Keil UV2 的指令寫法：  
MOV TL0,#(65536 - 50000) MOD 256  
MOV TH0,#(65536 - 5000)/256

3. MODE2：為自動重新載入之 8Bits 計數計時器，計數本體由 TLx 擔任，當其發生計數溢位時，暫存器 THx 之值將重新載入 TLx。

## 8051 常用指令介紹 (設工作頻率為 12MHz，一個機械週期費時 12 個 clock，即 1us)

### ◆ 定址模式：指令運算元(Operand)取得資料的方式謂之

1. 立即定址法 ----- 常數，如 #00100110B、#26H、#32D(或 #32)
2. 直接定址法 ----- 資料取自記憶體，如 89C51 的 RAM(00H~FFH)，須注意兩點，一為位址 80H~FFH 被 CPU 挪用為特殊暫存器，例如 A、B、P3~P0 等，此外 00H~1FH 是屬於一般暫存器及內定堆疊區範圍，因此我們可任意存取資料的位址為 20H~7FH。
3. 暫存器定址法 ----- 資料取自暫存器，如 R7~R0。
4. 暫存器間接定址法 --- 暫存器(僅能用 @R1、@R0)的內容代表記憶體位址，至該處取資料。
5. 位元定址法 ----- 設定或清除進位旗號，或其他可使用位元定址的 RAM 區域。
6. 隱含定址法 ----- 指令中沒有運算元，例如「NOP」，CPU 執行時須一個機械週期，但什麼事也沒做，其機械碼為 00H。

◆ 常用指令：指令中的符號 ----- 「n」代表 0~7  
 「data」代表 00H~FFH  
 「i」代表 0 或 1  
 「direct」代表記憶體位址

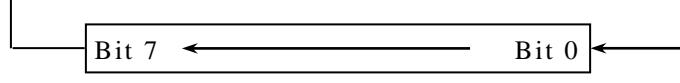
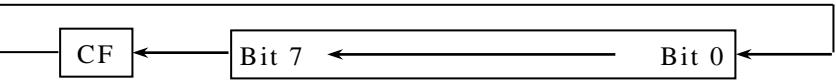
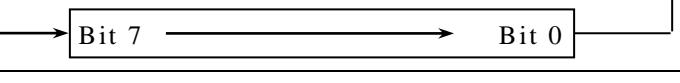
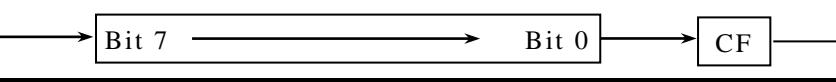
### 搬移(複製)

指令	動作說明	機械週期	指令	動作說明	機械週期
MOV A,Rn		1	MOV direct,@Ri		2
MOV A,direct		1	MOV direct,#data		2
MOV A,@Ri		1	MOV @Ri,A		1
MOV A,#data		1	MOV @Ri,direct		2
MOV Rn,A		1	MOV @Ri,#data		1
MOV Rn,direct		2	PUSH direct		2
MOV Rn,#data		1	POP direct		2
MOV direct,A		1	XCH A,Rn	Exchange	1
MOV direct,Rn		2	XCH A,direct		1
MOV direct,direct		2	SWAP A	A 之高低 4 位元互換	1

### 算術運算

指令	動作說明	機械週期	指令	動作說明	機械週期
ADD A,Rn	$A \leftarrow A + Rn$	1	SUBB A,@Ri		1
ADD A,direct		1	SUBB A,#data		1
ADD A,@Ri		1	INC A	Increment (加 1)	1
ADD A,#data		1	INC Rn		1
ADDC A,Rn	另加進位旗號 CF	1	INC direct		1
ADDC A,@Ri		1	INC @Ri		1
ADDC A,direct		1	DEC A		1
ADDC A,#data		1	DEC Rn		1
SUBB A,Rn	Subtract with Borrow	1	DEC direct	Decrement (減 1)	1
SUBB A,direct		1	DEC @Ri		1

### 旋轉

指令	動作說明	機械週期
RL A	Rotate Left 	1
RLC A	(with Carry) 	1
RR A	Rotate Right 	1
RRC A	(with Carry) 	1

邏輯運算						
指令	動作說明	機械週期	指令	動作說明	機械週期	
CLR C	Clear Carry Flag	1	ORL A,Rn	OR 運算	1	
SET C	Set Carry Flag	1	ORL A,@Ri		1	
CLR bit	清除/設定記憶體某位元 如 CLR 20H.2	1	ORL A,direct		1	
SET bit		1	ORL A,#data		1	
CLR A	A = 0	1	ORL direct,A		1	
CPL A	A = /A (Complement)	1	ORL direct,#data		1	
CPL bit		1	XRL A,Rn	Exclusive OR 運算	1	
ANL A,Rn	AND 運算	1	XRL A,@Ri		1	
ANL A,@Ri		1	XRL A,direct		1	
ANL A,direct		1	XRL A,#data		1	
ANL A,#data		1	XRL direct,A		1	
ANL direct,A		1	XRL direct,#data		1	
ANL direct,#data		1				

相對位址(距離)跳躍分支					
指令	動作說明	機械週期	指令	動作說明	機械週期
DJNZ Rn,Label	Decrement and Jump to Label if Not Zero	2	JC Label	進位旗號 CF=1 則跳(MSB 有進位)	2
DJNZ direct,Label		2	JNC Label	進位旗號 CF=0 則跳	2
CJNE A,direct,Label	Compare and Jump to Label if Not Zero	2	JZ Label	進位旗號 ZF=1 則跳(運算結果 0)	2
CJNE A,#data,Label		2	JNZ Label	進位旗號 ZF=0 則跳(結果 ≠ 0)	2
CJNE Rn,#data,Label		2	JB bit,Label	被測試的某位元為 1 則跳，如 JB P1.0,Label	
CJNE @Ri,#data,Label		2			
JNB bit,Label	被測試的某位元為 0 則跳，如 JB ACC.5,Label	2	JBC bit,Label	同上，但該位元會被清除為 0	2

## 一、絕對位址跳躍：

1. 指令 LCALL(或 CALL)：呼叫 0000H~FFFFH 任一位址處之副程式執行，機械碼為 3Bytes。
  2. 指令 ACALL：【位置範圍與 AJMP 相同，但 AJMP 無堆疊動作】，機械碼為 2Bytes。
  3. 指令 LJMP(或 JMP)：無條件跳至 0000H~FFFFH 任一位址處執行，機械碼為 3Bytes。
  4. 指令 AJMP：無條件跳至 0000H~FFFFH 任一位址處執行，機械碼為 2Bytes。

與 LJMP 不同的是，以每 2K 為一頁(不得跨頁跳躍)，如 0000H~07FFH 0800H~0FFFH  
1000H~17FFH 1800H~1FFFH  
2000H~27FFH 2800H~2FFFH

二、相對位址(距離)跳躍：JC、JNC、JB、JNB、JBC、JZ、JNZ、CJNE、DJNZ、SJMP

跳跃範圍：7FH~80H，即 +127D(往下跳)~-128D(往上跳)

## 延遲副程式解析(設 CPU 工作頻率為 12MHz，則一個機械週期 = 1us)

若外加 12MHz 的頻率，則其時脈週期  $T = \frac{1}{12M}$  秒，而 8x51 執行一個機械週期(Machine Cycle)需

12 個 T 週期(T Cycle)，即 1uS，CPU 完成一個指令至少需一個機械週期，稱之為指令週期。

### 一、Delay500us :

MOV	R7,#248 -----	1 Machine Cycle × 1 次	=	1 Machine Cycle
DJNZ	R7,Delay500us ----	2 Machine Cycle × 248 次	=	496 Machine Cycle
NOP	-----	1 Machine Cycle × 1 次	=	1 Machine Cycle
RET	-----	2 Machine Cycle × 1 次	=	2 Machine Cycle

總機械週期 = 500

### 二、Delay10ms :

MOV	R6,#34-----	1 × 1 次	=	1 Machine Cycle
DLY :				
MOV	R7,#145 -----	1 × 34 次	=	34 Machine Cycle
DJNZ	R7,\$-----	2 × 145 次 × 34 次	=	9860 Machine Cycle
NOP	-----	1 × 34 次	=	34 Machine Cycle
DJNZ	R6,#DLY -----	2 × 34 次	=	68 Machine Cycle
NOP	-----	1 × 1 次	=	1 Machine Cycle
RET	-----	2 × 1 次	=	2 Machine Cycle

總機械週期 = 10000

### 三、Delay1s :

MOV	R5,#40-----	1 × 1 次	=	1 Machine Cycle
DLY1 :				
MOV	R6,#70-----	1 × 40 次	=	40 Machine Cycle
DLY2 :				
MOV	R7,#177 -----	1 × 70 次 × 40 次	=	2800 Machine Cycle
DJNZ	R7,\$-----	2 × 177 次 × 70 次 × 40 次	=	991200 Machine Cycle
DJNZ	R6,DLY2 -----	2 × 70 次 × 40 次	=	5600 Machine Cycle
DJNZ	R5,DLY1 -----	2 × 40 次	=	80 Machine Cycle
MOV	R5,#138 -----	1 × 1 次	=	1 Machine Cycle
DJNZ	R5,\$-----	2 × 138 次	=	276 Machine Cycle
RET	-----	2 × 1 次	=	2 Machine Cycle

至此機械週期為 999721，  
不足 279 個再加一迴圈。

總機械週期 = 1000000