

TABLE DES MATIERES

1.	Introduction :	2
1.1.	Présentation de la famille PIC :	2
1.2.	Les caractéristiques de la famille PIC :	3
1.3.	Les applications :	3
1.4.	Les 3 différentes options de mémoire programme :	3
1.5.	Les outils de développement :	3
2.	Le PIC16C5X :	4
2.1.	Présentation :	4
2.2.	Mémoire programme :	5
2.3.	Mémoire de données :.....	6
2.4.	Les modes d'adressage :	6
2.4.1.	Adressage direct :	7
2.4.2.	Adressage indirect :	7
2.4.3.	Adressage immédiat :	7
2.5.	Codage des instructions :	8
2.5.1.	Instructions sur les octets :	8
2.5.2.	Instructions sur les bits :	8
2.5.3.	Instructions adressage immédiat et CALL :	8
2.5.4.	instruction GOTO :	8
2.6.	Les registres du SFR :	8
2.6.1.	W : Working Register.....	8
2.6.2.	STATUS : registre d'état	8
2.6.3.	FSR et INDF :	9
2.6.4.	PC : Program Counter :	9
2.6.5.	Les ports d'entrée/sortie :	11
2.7.	Les registres d'entrées/sorties :	11
2.7.1.	Présentation :	11
2.7.2.	Exemple : commande d'un moteur pas à pas	12
2.7.3.	Rappels : le moteur pas à pas.....	12
2.7.4.	Solution :	12
2.7.5.	Exercice complémentaire :	13
2.8.	Les registres OPTION et RTCC (ou TMR0) : gestion du Timer et du Watchdog.....	14
2.8.1.	Le timer :	14
2.8.2.	Le Watchdog :	16
2.9.	Les bits de configuration :	18
3.	Applications diverses :	18
3.1.	Exemples :	18
3.2.	Génération d'une sinusoïde :	19
3.3.	Gestion d'un clavier :	19
3.3.1.	Lecture de boutons poussoirs :	19
3.3.2.	Gestion d'un clavier en connexion matricielle en lecture :	19
3.3.3.	Gestion d'un clavier en connexion matricielle en lecture-écriture :	20
3.3.4.	Gestion d'un clavier 4x4 et d'un afficheur à LED : AN 529.....	20
3.4.	Asservissement d'un moteur à courant continu :	23

1.2. Les caractéristiques de la famille PIC :

Les principaux avantages de la famille PIC sont les suivants :

- structure interne statique ce qui leur permet un arrêt de l'horloge (instruction SLEEP) pour une économie d'énergie dans les applications embarquées,
- jeu d'instructions réduit (33 ou 35 instructions), ce qui permet un apprentissage rapide,
- microcontrôleur rapide puisque 1 instruction est exécutée en 4 cycles d'horloge (sauf les sauts),
- keeloq system permet une confidentialité.

1.3. Les applications :

L'arrivée des microcontrôleurs à structure R.I.S.C. sur le marché, au début des années 90 et notamment l'arrivée des PIC a vu l'apparition de nouveaux marchés qui auparavant n'étaient pas investis par les microcontrôleurs. Ainsi une politique de prix agressive, alliée à un produit innovant, a permis aux PIC de se retrouver dans les téléviseurs, les fours à micro-onde et dans beaucoup de produits « grand public » qui auparavant ne comportaient pas de microcontrôleurs. Chez les industriels aussi, des cartes logiques qui ne comportaient pas de microcontrôleurs ont été envahies par les PIC et autres microcontrôleurs à structure R.I.S.C.

Les applications à base de PIC sont nombreuses :

- remplacement de circuits spécifiques (gain d'argent),
- remplacement de batterie de circuits logiques (gain de place),
- application de contrôle moteur,
- filtrage, transmission / réception,
- automatismes,
- applications portables,
- applications qui demandent une confidentialité du circuit,
- cartes spécifiques pour PC.

1.4. Les 3 différentes options de mémoire programme :

PIC1XCXX : la mémoire programme est en **EPROM**. Pour ce type de microcontrôleur, il existe 2 solutions : le boîtier comporte une **fenêtre d'effacement** (plus cher, mais permet le développement du programme avec des cycles d'effacement par UV et écriture) ou le boîtier est dit « **O.T.P** » (One Time Programmable), moins cher mais ne permet pas la réécriture du programme.

PIC1XCRXX : la mémoire programme est en **ROM** et est donc programmée en usine par le fondeur. Ces circuits sont utilisés pour la grande série.

PIC16FXX : la mémoire programme est une mémoire **FLASH** ce qui permet un cycle d'effacement très rapide et sur toute la mémoire (flash).

1.5. Les outils de développement :

Les **logiciels de développement** sont les suivants :

MPASM : cross-assembleur **universel** pour PIC 16/17, cet assembleur permet l'utilisation de macros et fournit un fichier objet et un fichier listing.

MPLAC : cross-assembleur pour PIC 16CXX, cet assembleur permet l'utilisation macros et fournit un fichier objet et un fichier listing.

MPSIM : simulateur de PIC. Cet outil est très utile pour l'auto formation sur le produit.

MP-C : compilateur C pour la famille PIC 16/17.

Il existe 2 principaux types d'**outils de développement** : les programmeurs et les émulateurs dont quelques-uns sont listés ci-dessous :

le **PICSTART PLUS** : programmeur de PIC16CXX (bon marché)

le **PROMATE II** : programmeur universel (PIC 16/17)

le **PICMASTER** : émulateur haut de gamme.

2. Le PIC16C5X :

2.1. Présentation :

Le brochage des 2 types de PIC 16C5X est donné à la figure 2.

On remarquera la broche MCLR (Master Clear ou broche de reset), la broche RTCC (entrée du compteur) et les ports d'entrée/sortie notés RA_i, RB_i et RC_i

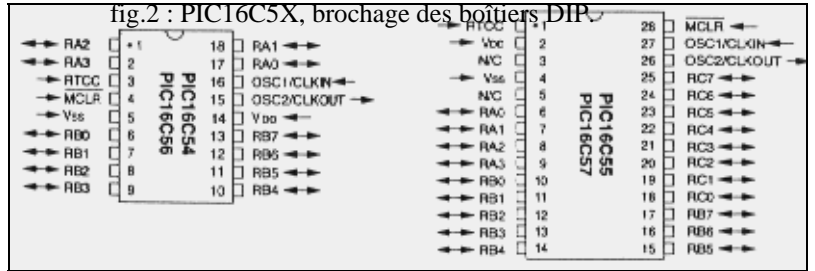


fig.2 : PIC16C5X, brochage des boîtiers DIP

Les principales caractéristiques de la famille PIC16C5X sont résumés à la figure 3. La mémoire de données RAM comporte les registres à fonction spéciale (SFR) et la mémoire utilisateur.

<i>PIC</i>	<i>EPROM</i>	<i>RAM</i>	<i>Ports d'E/S</i>
PIC 16C54	512 x 12	32 x 8	12
PIC 16C55	512 x 12	32 x 8	20
PIC 16C56	1k x 12	32 x 8	12
PIC 16C57	2k x 12	80 x 8	20
PIC 16C58	2k x 12	80 x 8	12

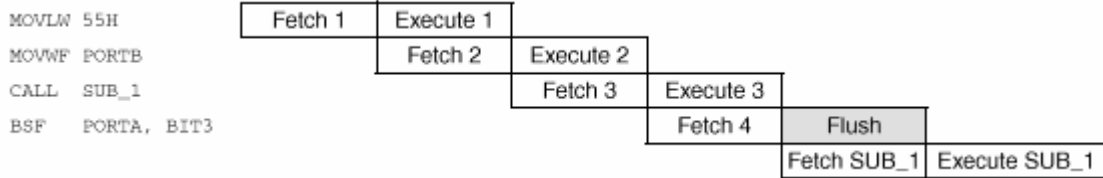
fig.3 : caractéristiques principales des membres de la famille PIC16C5X.

Les composants de la série se distinguent aussi par la cadence paramétrable de leur oscillateur. Le choix d'un des modes de fonctionnement se fait par 2 bits de configurations programmé par l'utilisateur. Les quatre possibilités sont données à la figure 4. Pour plus de détail, on se reportera à la notice constructeur.

<i>Identification</i>	<i>fréquence MIN</i>	<i>fréquence MAX</i>	<i>Commentaire</i>
LP	DC	32 kHz	Low Power
RC	DC	4 MHz	Oscillateur RC
XT	DC	4 MHz	Oscillateur à quartz
HS	DC	20 MHz	High Speed

fig.4 : cadence de fonctionnement.

Une instruction est exécutée en 4 cycles machine sauf pour les sauts. En effet, grâce à sa structure de Harvard (bus de données et bus d'adresse séparés), le microcontrôleur utilise un pipe-line à 2 couches. Pendant le premier cycle il va chercher l'instruction suivante (Fetch) et il exécute l'instruction courante (Execute). Cette chaîne est cassée lors de saut, et il faut donc faire un fetch et ensuite un execute, ce qui prend 8 cycles.



2.2. Mémoire programme :

La mémoire programme est organisée en pages de 512 mots d'instruction chacune. Les PIC16C54 et PIC16C55 ne disposent que d'une page, le PIC16C56 en a deux, sélectionnées par le bit 5 du registre d'état STATUS et le PIC16C57 en a quatre, sélectionnées par les bits 6-5 de STATUS. Les figures 5, 6 et 7 nous montre ce principe.

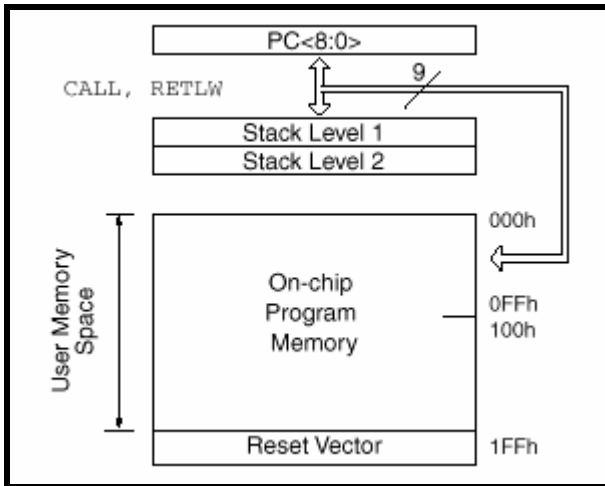


fig.5 :Mémoire programme du PIC16C54 et PIC16C55.

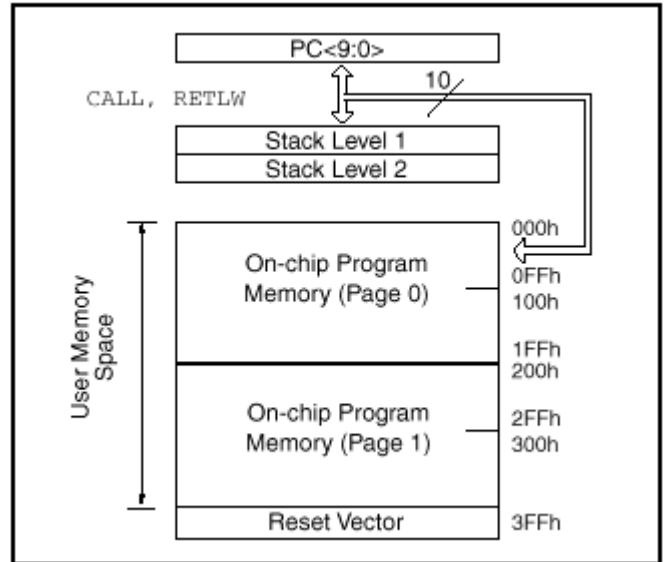


fig.6 :Mémoire programme du PIC16C56.

Les PIC16C54 et PIC16C55 ont un PC (Program Counter) de 9 bits ce qui permet un adressage de 512 x 12 bits.

Le PIC16C56 a un PC de 10 bits (adressage de 1k x 12 bits).

Les PIC16C57 et PIC16C58 ont un PC de 11 bits (adressage de 2k x 12 bits)

Au reset tous les bits du PC sont placés à 1.

Les PIC16C5X possèdent une pile matérielle de seulement 2 niveaux. Il ne pourra donc y avoir au maximum que 2 appels de procédure imbriqués.

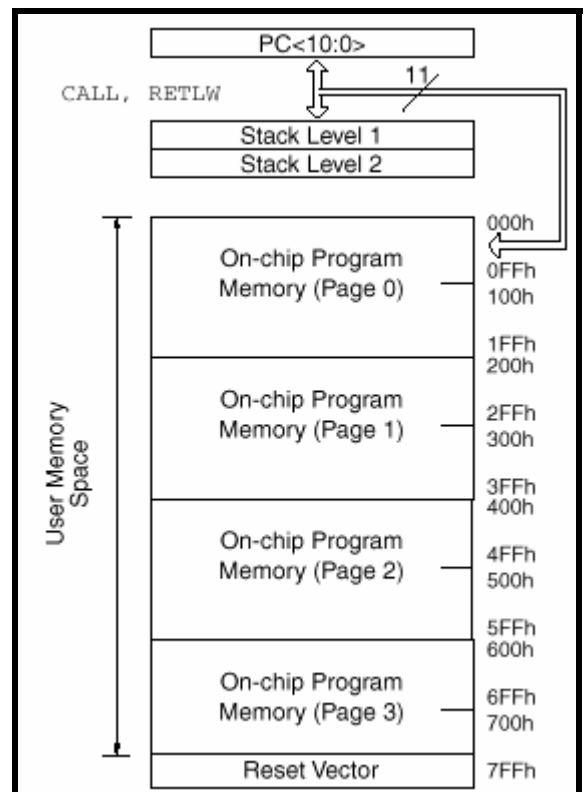


fig.7 :Mémoire programme du PIC16C57 et PIC16C58.

2.3. Mémoire de données :

La mémoire de données (RAM) est composée de 32 octets (PIC16C54, PIC16C55 et PIC16C56) ou de 80 octets (PIC16C57 et PIC16C58). Les figures 8 et 9 donnent l'image de la RAM.

La mémoire de données est divisée en 2 groupes fonctionnels :

- les registres du SFR (Special Function Register) et
- les registres du GPR (Group General Register) ou registres utilisateur.

Les registres du SFR sont composés de **TMRO** (registre Timer), de **PCL** (Pointeur de programme 8 bits), de **STATUS** (registre d'état), de **FSR** et **INDF** (adressage indirect) et des registres **PORTA**, **PORTB** et/ou **PORTC** (ports d'entrées/sorties).

Les registres du GPR sont directement utilisables par le programmeur.

Chaque bit des registres de la RAM peut être forcé à 0, à 1 ou peut être testé pour un saut conditionnel.

Contrairement aux autres microcontrôleurs (type 8051) on ne fait pas la différence entre registres et mémoire de données. Les instructions sont les mêmes dans les deux cas.

Il existe 4 registres (**TRIS A**, **TRIS B** et **TRIS C** et **OPTION**) qui ne font pas partie de l'espace adressable et qui seront écrit par, respectivement, l'instruction TRIS et OPTION. Les registres TRIS A, TRIS B et TRIS C permettent de configurer respectivement les ports A, B et C en haute impédance ou non (configuration en entrée ou en sortie des ports). Le registre OPTION paramètre le timer.

Le registre **W** (Working Register) plus connu sous le nom d'accumulateur ne fait pas parti des registres du SFR. Il est le passage obligé pour certaines instructions.

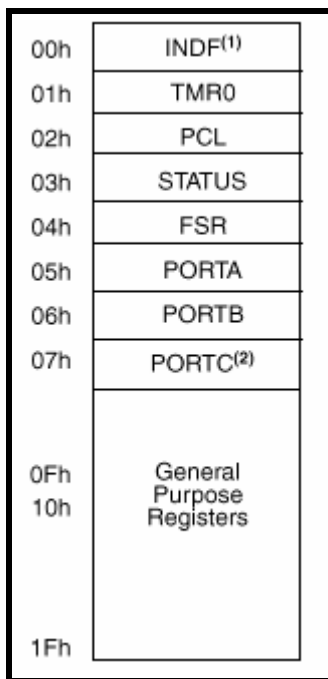


fig.8 : Mémoire de données du PIC16C54, PIC16C55 et PIC16C56.

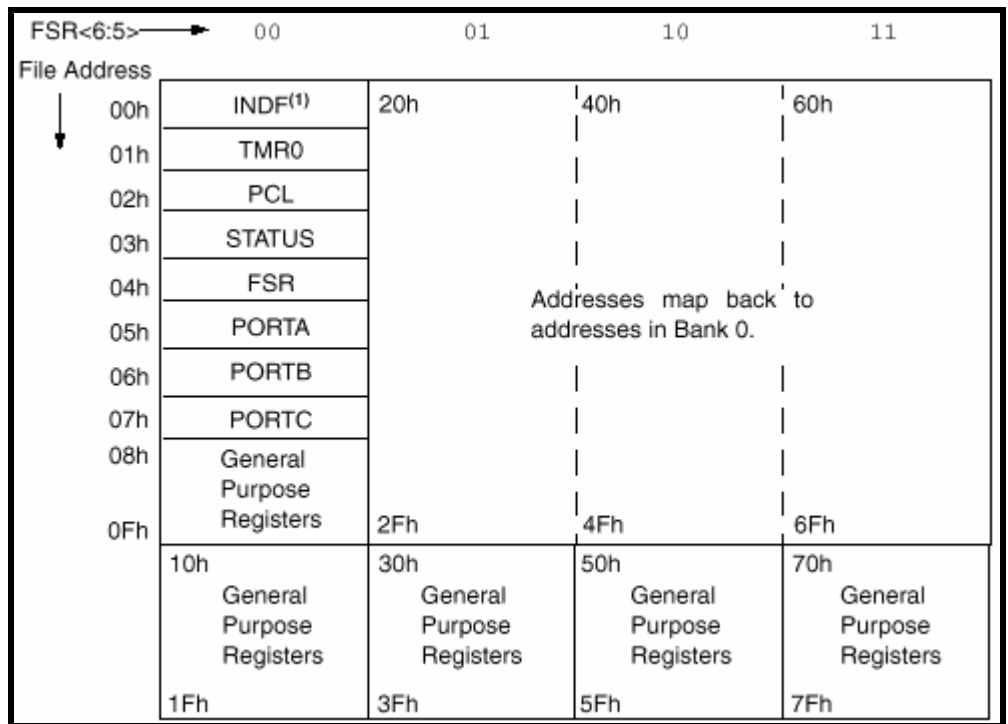


fig.9 : Mémoire de données du PIC16C57. Le PIC16C58 ne comporte pas de PORT C.

La mémoire de donnée pour les PIC16C57 et PIC16C58 est une mémoire paginée, car une instruction en adressage direct ne peut accéder qu'à 32 registres (opérande codée sur 5 bits, Cf chapitre 2.4). Il faudra donc, pour accéder aux registres d'adresse supérieure à 1Fh, utiliser les **bits 6 et 5 du registre SFR**. On remarquera à la figure 9 que seuls les registres aux adresses 30h-3Fh, 50h-5Fh et 70h-7Fh sont utilisables par le programmeur. Les registres aux adresses 20h-2Fh, 40h-4Fh et 60h-6Fh sont « mappés » en mémoire 00h-1Fh et ceci pour accéder quel que soit la page sélectionnée aux registres du S.F.R.

2.4. Les modes d'adressage :

Il existe 3 modes d'adressage : adressage direct, adressage indirect et adressage immédiat.

2.4.1. Adressage direct :

Exemple : **MOVWF FSR ; équivalent à MOVWF 04H : W → FSR**

Rappel : Si le microcontrôleur est un PIC16C57 ou PIC16C58, la mémoire de donnée est une mémoire paginée, et ce sont les bits 5 et 6 du registre **FSR** qui choisissent la page, voir figure 10.

Remarque : quel que soit la page sélectionnée, les registres du SFR et GPR (adresses comprises entre 00h et 0Fh) restent inchangés. Seuls les registres du GPR compris entre l'adresse 10h et 1Fh sont paginés.

2.4.2. Adressage indirect :

Il n'y a pas d'instructions spéciales pour spécifier l'adressage indirect. Cela se fait grâce au registre INDF (adresse 00h). Le fait d'utiliser ce registre comme opérande permet au décodeur d'instruction de savoir que l'on fait de l'adressage indexé. C'est le registre **FSR** qui sera utilisé pour pointer vers l'adresse de la valeur à lire ou à écrire. On utilisera les bits <4..0> du SFR pour les PIC16C54, PIC16C55 et PIC16C56. Pour les PIC16C57 et PIC16C58 on utilisera les bits <6..0> pour atteindre tout l'espace adressable. (Cf figure 10)

Exemple 1 : **MOVWF INDF ; placer le contenu de W dans le registre pointé par FSR : W → [FSR]**

Exemple 2 : on veut initialiser toute la RAM à partir de l'adresse 10h jusqu'à l'adresse 1Fh.

```

NEXT      MOV LW      0X10 ; initialisation du pointeur
          MOV WF      FSR  ; vers le début de la RAM
          CLR F      INDF  ; mettre à 0 le registre pointé par FSR
          INC F      FSR, F ; octet suivant
          BTF SC      FSR, 4 ; fini ?
          GOTO     NEXT ; non
FIN
    
```

2.4.3. Adressage immédiat :

Exemple : **MOVLW 25 ; Move littéral vers W : 25 → W**

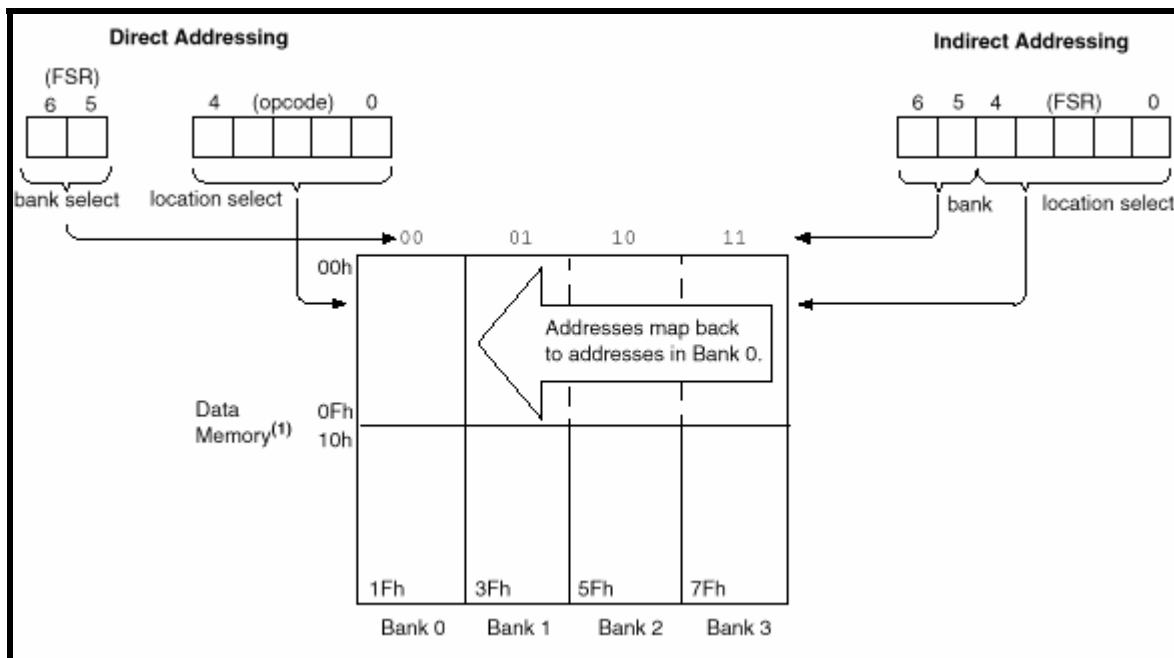
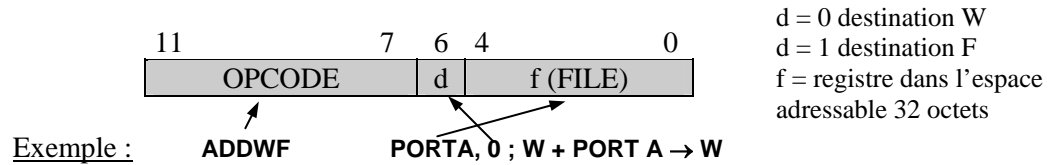


fig. 10 : adressage direct et indirect.

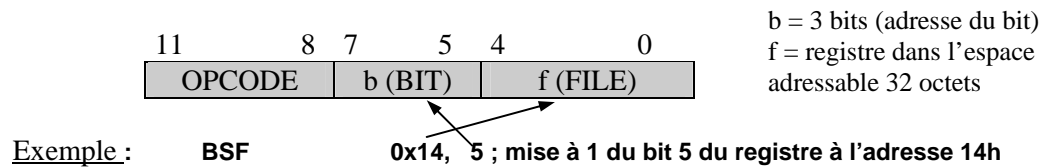
2.5. Codage des instructions :

Les instructions sont données en ANNEXE. On peut les regrouper en 4 groupes d'instruction :

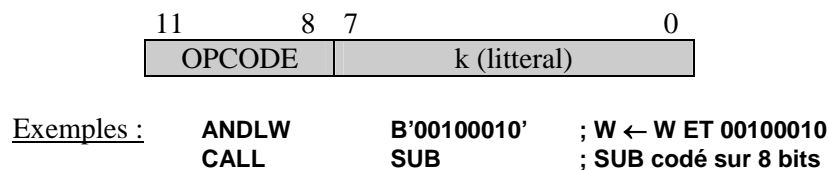
2.5.1. Instructions sur les octets :



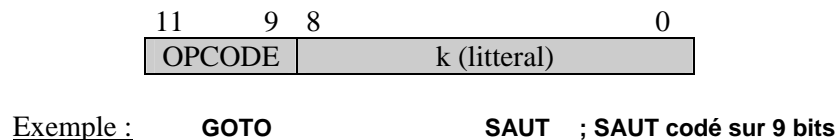
2.5.2. Instructions sur les bits :



2.5.3. Instructions adressage immédiat et CALL :



2.5.4. instruction GOTO :



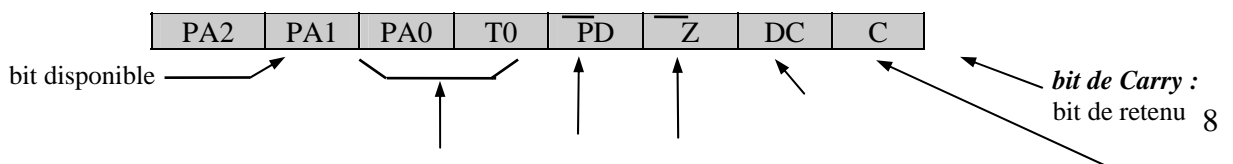
Comme on le verra dans le chapitre suivant, l'instruction GOTO permet d'accéder à un espace plus important (une page de 512 instructions) que l'appel à la procédure CALL (une demi-page de 256 instructions). Cette limitation n'existe plus dans les PIC de milieu de gamme (PIC16CXX) ou les instructions GOTO et CALL permettent d'accéder à un espace de 2k x instructions de 14 bits.

2.6. Les registres du SFR :

2.6.1. W : Working Register

L'accumulateur reçoit les valeurs littérales. Il est aussi utilisé pour écrire dans les registres TRIS et OPTION (seule façon d'y accéder). Le bit noté d pour les instructions sur les octets permet, de plus, de spécifier la direction du résultat (vers W ou vers le registre F). Pour plus de détail, voir en ANNEXE (Architecture matérielle du PIC 16C5X).

2.6.2. STATUS : registre d'état



Bits de sélection de page :

PIC 16C54/C55 : PA1 PA0 disponibles

PIC 16C56 : PA1 bit disponible
 PA0 0 = page 0 (000_H-1FF_H)
 1 = page 1 (200_H-3FF_H)

PIC 16C57/C58 : PA1 PA0
 0 0 = page 0 (000_H-1FF_H)
 0 1 = page 1 (200_H-3FF_H)
 1 0 = page 2 (400_H-5FF_H)
 1 1 = page 3 (600_H-7FF_H)

bit de Time Out :

mis à 1 après une mise sous tension et par les instructions CLRWDT et SLEEP.

Mis à 0 par un watchdog timer time out.

bit de zero :

mis à 1 si le résultat de l'ALU est égal à 0

bit de Power Down :

mis à 1 après une mise sous tension et par l'instruction CLRWDT

Mis à 0 par l'instruction SLEEP.

bit de Digit Carry :

bit de retenu du bit 3 vers le bit 4 au moment d'une addition ou d'une soustraction.

état des bits T0 et PD après un reset :

T0	PD	RESET was caused by
1	1	Power-up (POR)
u	u	MCLR reset (normal operation) ⁽¹⁾
1	0	MCLR wake-up reset (from SLEEP)
0	1	WDT reset (normal operation)
0	0	WDT wake-up reset (from SLEEP)

Legend: u = unchanged

Note 1: The T0 and PD bits maintain their status (u) until a reset occurs. A low-pulse on the MCLR input does not change the T0 and PD status bits.

Compléments sur les bits T0 et PD :

Les microcontrôleurs de la famille PIC 16C5X ne possèdent pas d'interruptions. Par contre, le watchdog, l'instruction SLEEP ou la mise à 0 de la broche MCLR provoquent un reset du composant. Donc la seule façon de connaître la cause d'un reset est de tester les bits T0 et PD du STATUS.

Rappel : un watchdog est un dispositif qui permet de surveiller le bon déroulement d'un programme.

2.6.3. FSR et INDF :

Ces deux registres sont utilisés pour l'adressage indirect (Cf figure 10). Le FSR pointe sur l'adresse du registre à lire (ou à écrire). INDF sert dans l'instruction à spécifier que l'adressage est indirect.

2.6.4. PC : Program Counter :

Le PC est codé sur 9 bits (PIC16C54/55), 10 bits (PIC16C56) ou 11 bits (PIC16C57/58). Le registre lisible par l'utilisateur est noté **PCL** (adresse 02h). L'utilisateur n'a donc accès qu'aux 8 bits de poids faible du PC. Pour l'utilisation de tables de données en mémoire programme ainsi que pour les instructions CALL et GOTO il faudra donc spécifier la page de destination (sauf pour les PIC16C54 et PIC 16C55 qui n'ont que 512 instructions).

Le principe de la construction du Program Counter en fonction du registre PCL et des bits de pages (PA1 et PA0) est donné aux figures 11, 12 et 13.

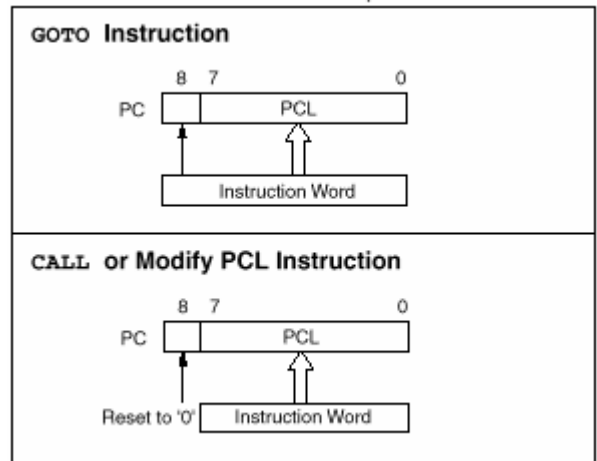


fig.11 : Construction de l'instruction de branchement pour les PIC16C54/55.

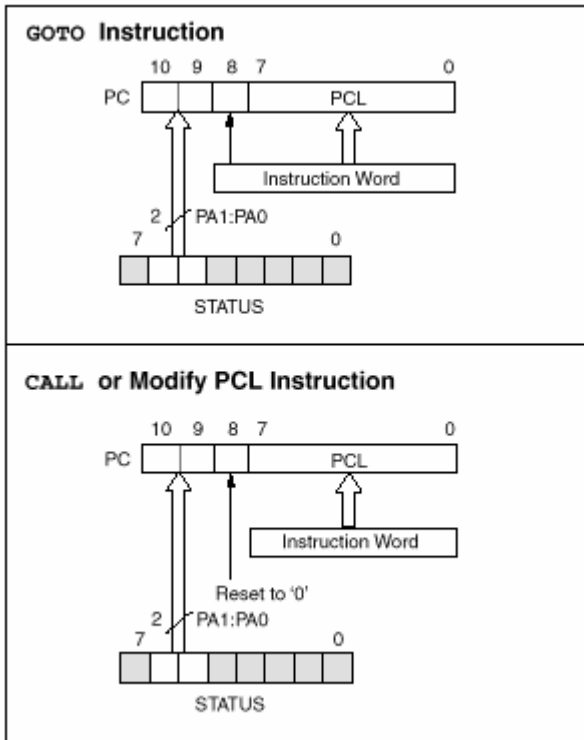


fig.12 : instruction de branchement pour le PIC16C56

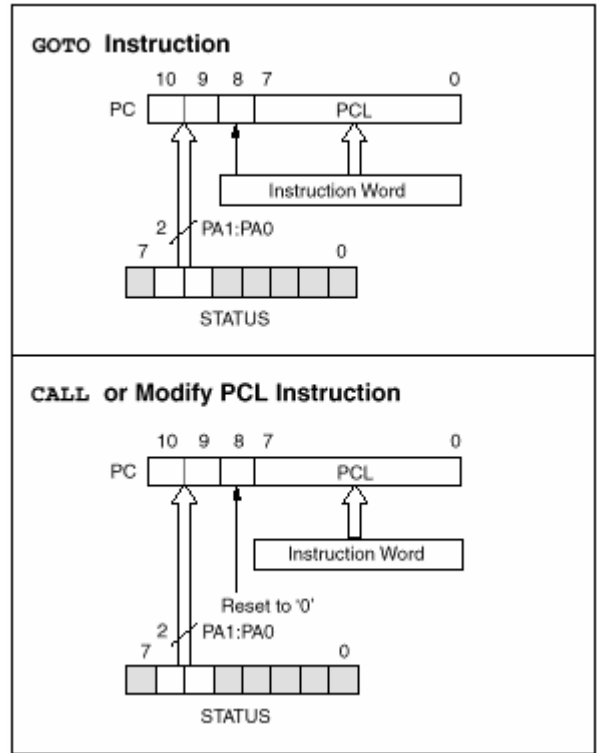


fig.13 : instruction de branchement pour les PIC16C57/58

Instruction GOTO :

Cette instruction fournit en opérande les 9 bis de branchement. Donc une instruction GOTO permet d'accéder à tout l'espace dans une page. Si l'on désire se brancher vers une autre page il faudra utiliser les registres de pages PA1 et PA0.

Exemple :

```

ORG 0x00 ; exemple pour PIC 16C56/57/58
BCF STATUS, 6 ; sélection de la
BSF STATUS, 5 ; page 1 : PA1 PA0 = 0 1
GOTO SAUT_PAGE1 ; saut vers la page 1

RETOUR
SAUT_PAGE1 ORG 0x200 ; début de la page 1
; instructions
; .....
BCF STATUS, 6 ; sélection de la page 0
BCF STATUS, 5 ; PA1 PA0 = 0 0 pour un retour
GOTO RETOUR ; vers la page 0.
    
```

Instruction CALL :

Cette instruction ne fournit en opérande que 8 bits (Cf chapitre 2.5.3). Le neuvième bit sera automatiquement mis à 0 (Cf figure 11, 12 et 13). **Donc un CALL ne pourra atteindre que les 256 premières instructions de chaque page** (Cf figure 14).

Exemple :

```

ORG 0x00 ; exemple pour PIC 16C56/57/58
BCF STATUS, 6 ; sélection de la
BSF STATUS, 5 ; page 1 : PA1 PA0 = 0 1
CALL PROC_PAGE1 ; appel à la procédure en page 1 se trouvant dans les 256 1ères instructions
BCF STATUS, 6 ; sélection de la page 0
BCF STATUS, 5 ; PA1 PA0 = 0 0 pour la suite du programme
; remarque : à la fin de la procédure PROC_PAGE1 l'instruction retlw récupère la totalité du PC dans la pile
    
```

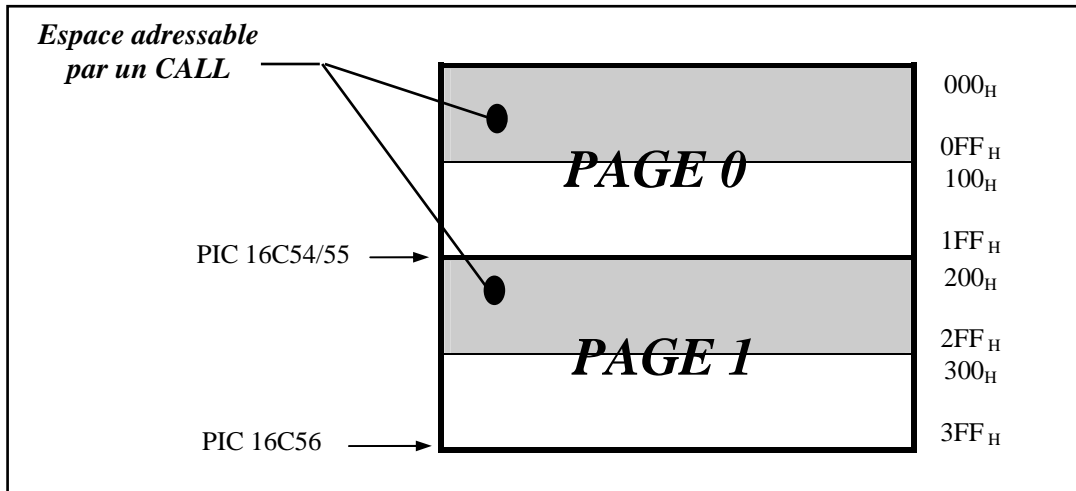


fig.14 :visualisation de l'espace adressable par un CALL pour les PIC 16C54/55/56.

Remarque : *au reset tous les bits du PC sont mis à 1.* Donc la première instruction à placer sera :

<i>cas du PIC 16C54/55</i>	<i>cas du PIC 16C56</i>	<i>cas du PIC 16C57/58</i>
ORG 0x1FF ;	ORG 0x3FF	ORG 0x7FF
GOTO 0x000	GOTO 0x000	GOTO 0x000

2.6.5. Les ports d'entrée/sortie :

Les ports d'entrée/sortie, PORTA, PORTB et PORTC sont explicités en détail au chapitre 2.7.

2.7. Les registres d'entrées/sorties :

2.7.1. Présentation :

Il existe 2 types de registre :

- les registres de contrôle des ports **notés TRIS A, TRIS B et TRIS C**. Ces registres ne font pas parties des registres du SFR. La seule façon d'écrire dans ces registres est l'instruction TRIS x (x étant l'adresse du PORT). Cette instruction envoie le contenu de W dans le registre TRIS x. Les bits mis à **1** dans ces registres mettent les broches correspondantes en haute impédance (voir figure 15) : **broches configurées en entrée**. Les bits mis à **0** dans le registre TRIS x active les broches correspondantes : **broches configurées en sortie**. La valeur alors écrite (0 ou 1) dans le bits du registre PORT x force (à 0 ou à 1) les broches correspondantes. Au reset les bits des registres TRIS x sont tous à 1 : Ports configurés en entrée.
- Les registres du SFR notés **PORT A, PORT B et PORT C**. Pour le PORT A, seuls les 4 premiers bits sont utilisés. La lecture des 4 bits de poids supérieur renvoie un 0. Le PORT C pour les PIC 16C54/56 et 58 peut être utilisé comme un registre utilisateur.

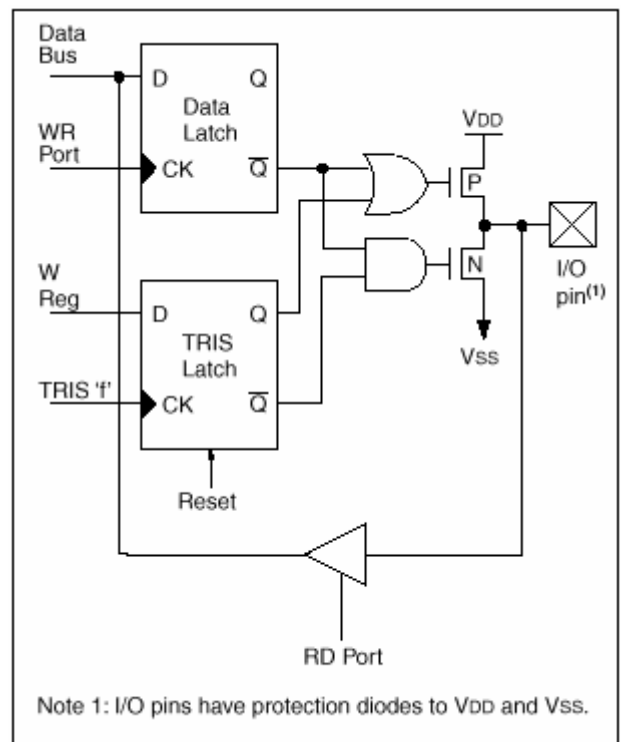
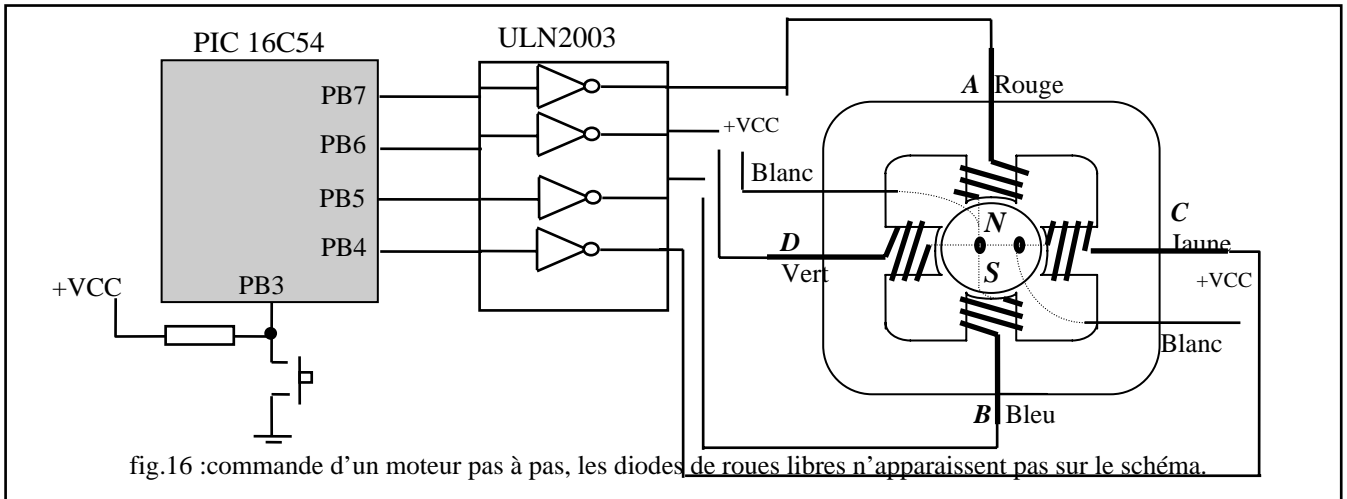


fig.15 :schéma d'un port d'entrée/sortie.

2.7.2. Exemple : commande d'un moteur pas à pas

Nous désirons commander un moteur pas à pas unipolaire à l'aide d'un PIC16C5X. Le schéma de principe est donné à la figure 16. L'appui sur le bouton poussoir noté ARRET devra stopper le moteur.



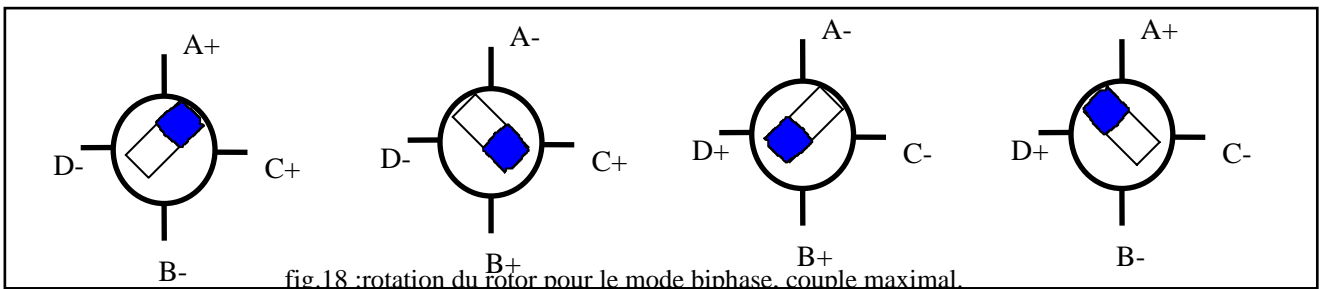
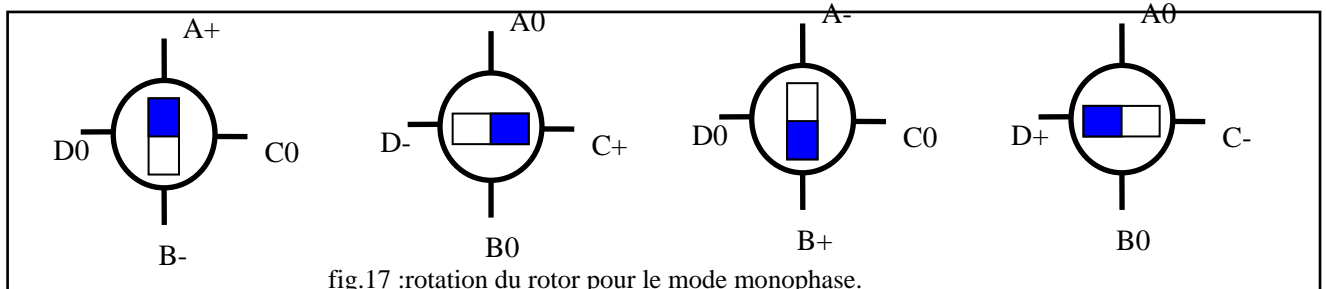
2.7.3. Rappels : le moteur pas à pas

Utilisations des moteurs pas à pas : Photocopieurs, machines à écrire, tables traçantes, applications faibles puissances.

Il existe 2 modes de fonctionnement pour un moteur pas à pas unipolaire :

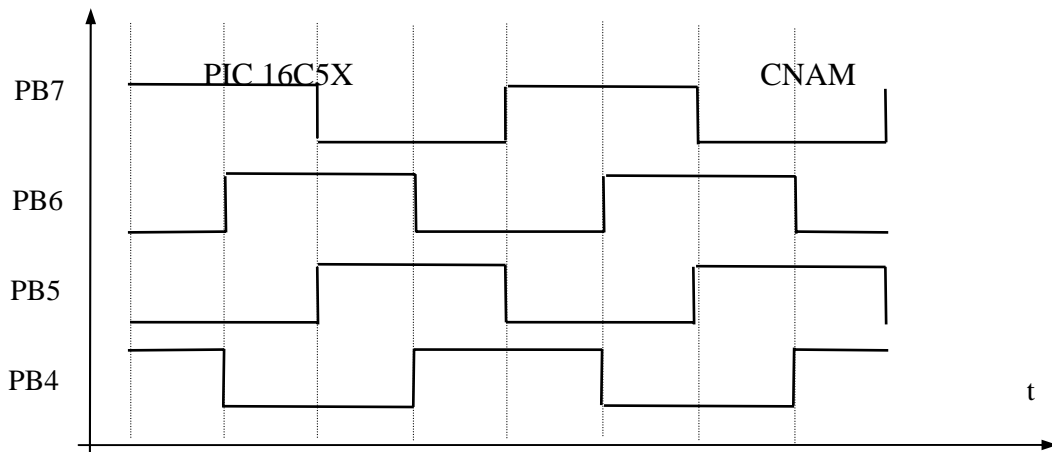
- le mode monophasé : on alimente un seul enroulement à la fois (si l'on ne dispose que d'une alimentation) ou les 2 enroulements opposés (si l'on dispose de 2 alimentations symétriques).
- le mode biphasé : on alimente 2 enroulements adjacents (exemple A et D) si l'on ne dispose que d'une alimentation ou les 4 enroulements si l'on dispose de 2 alimentations symétriques. Dans ce cas le couple du moteur est maximal.

Les figures 17 et 18 montrent le positionnement du rotor en fonction de l'alimentation des phases dans le cas du mode monophasé et du mode biphasé. les phases notées X0 ne sont pas alimentées. Les phases notées X+ sont alimentées par un courant positif et les phases notées X- sont alimentées par un courant négatif (cas d'une alimentation symétrique) ou ne sont pas alimentées (cas d'un seule alimentation).



2.7.4. Solution :

On désire obtenir les chronogrammes suivants :



Remarque : Quand les broches sont a 1, la sortie de l'amplificateur de courant (ULN2003) est à 0 et donc les phases sont alimentées. Le courant qui traversent une phase est limité par la résistance du bobinage.

-----programme de commande du moteur pas à pas pour un PIC 16C54-----

; Ce programme est incomplé puisque il faudrait intégrer une boucle de temporisation pour limiter la fréquence des signaux de commande du moteur. La fréquence d'oscillation choisi pour l'application est de 32 kHz, type LP.

```

ORG          0x000
MOVLW       B'10010000' ; initialisation des bits <7..4> du PORTB
MOVWF       PORTB
MOVLW       0Fh         ; bits <7..4> du PORTB en sortie
TRIS        PORTB      ; bits <3..0> du PORTB en entrée
RETOUR      MOVLW       B'10010000' ; début de la séquence
            MOVWF       PORTB
            MOVLW       B'11000000'
            MOVWF       PORTB
            MOVLW       B'01100000'
            MOVWF       PORTB
            MOVLW       B'00110000'
            MOVWF       PORTB
            BTFSC      PORTB, 3    ; bit 3 du PORTB = 0 ?
            GOTO       RETOUR      ; non, retour
            ; oui arrêt du moteur
FIN
            ORG          0x1FF
            GOTO       0x000      ; Initialisation du PC

```

2.7.5. Exercice complémentaire :

On désire afficher sur 8 LEDs connectées sur le PORT B la valeur d'un compteur incrémenté à chaque fois que l'utilisateur appuie sur un bouton poussoir connecté à la broche RA1. Le schéma de câblage est donné à la figure 19.

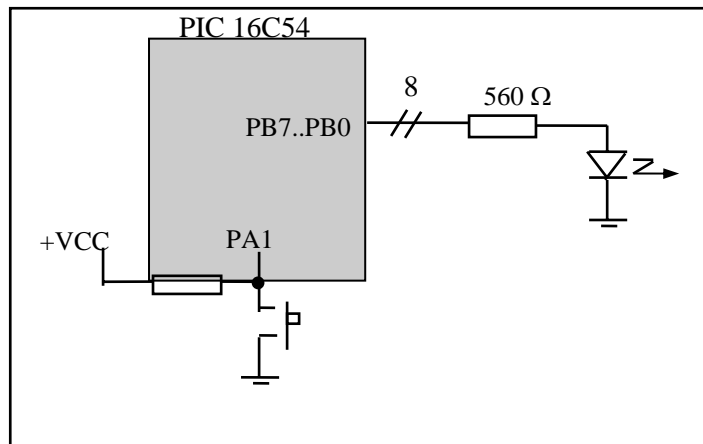


fig.19 : schéma de principe de l'exercice 1

Correction :

```

list p = 16C54                ; directive assembleur, génération de code pour PIC 16C54
include « PIC16C5X.INC »     ; fichier de déclaration des registres
;
COMPTEUR EQU 10h            ; déclaration des variables utilisés
ATTENTE EQU 11h
TEMPS_ATTEN EQU FFh        ; temps d'attente anti-rebond T= TEMPS_ATTEN x (4xTosc)
;
ORG 0
MOVLW 0                    ; Initialisation du PORTB
MOVWF PORTB                ; PORTB configuré en sortie et les sorties forcées à 0
TRIS PORTB                 ; PORTA configuré en entrée au RESET
CLRF COMPTEUR              ; Initialisation de compteur
BOUCLE MOVWF TEMPS_ATTEN ; initialisation de la variable ATTENTE
MOVWF ATTENTE
LIT_PA1 BTFSS PORTA, 1     ; bit 1 du PORTA = 0 ?
GOTO INC_COMP             ; oui, incrémenter le compteur et afficher
GOTO LIT_PA1              ; non, tester PA1
INC_COMP INCF COMPTEUR
MOVF COMPTEUR,W
MOVWF PORTB
RELACHE BTFSS PORTA, 1    ; bouton poussoir relâché ?
GOTO RELACHE              ; non, retester PA1
ANTI_REBOND DECF ATTENTE, F ; attente de (4 x Tosc) x ATTENTE
BTFSS STATUS, Z
GOTO ANTI_REBOND
GOTO BOUCLE
;
ORG 0x1FF
GOTO 0x000                 ; Initialisation du PC

```

2.8. Les registres OPTION et RTCC (ou TMR0) : gestion du Timer et du Watchdog

2.8.1. Le timer :

Le timer est composé d'un registre 8 bits noté RTCC ou TMR0 (adresse 01h du SFR) et d'un PRESCALER déclenchable sur front montant ou descendant (la programmation se fait par le registre OPTION, Cf figure 21). La figure 20 montre le fonctionnement du timer.

Remarque : il n'y a *qu'un PRESCALER pour le timer et le watchdog*. Une attention particulière du programmeur devra être nécessaire pour bien gérer cette difficulté !

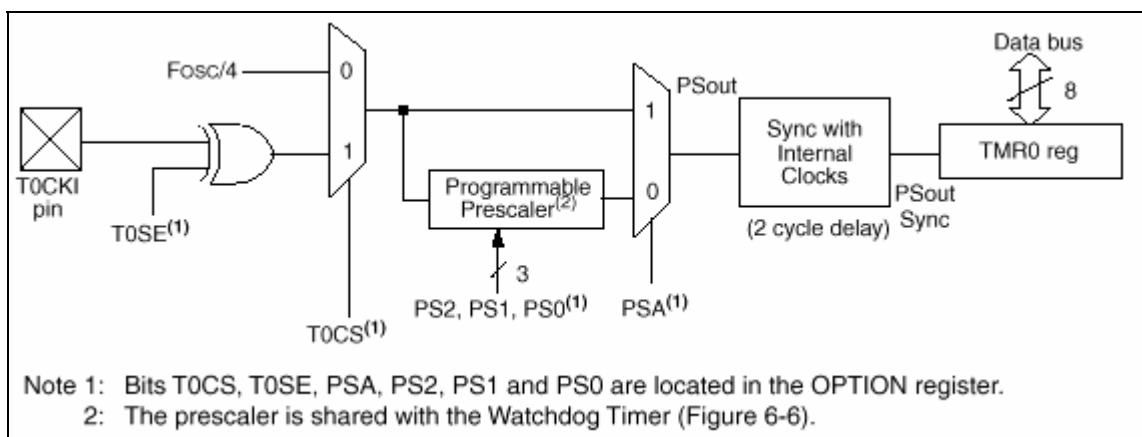
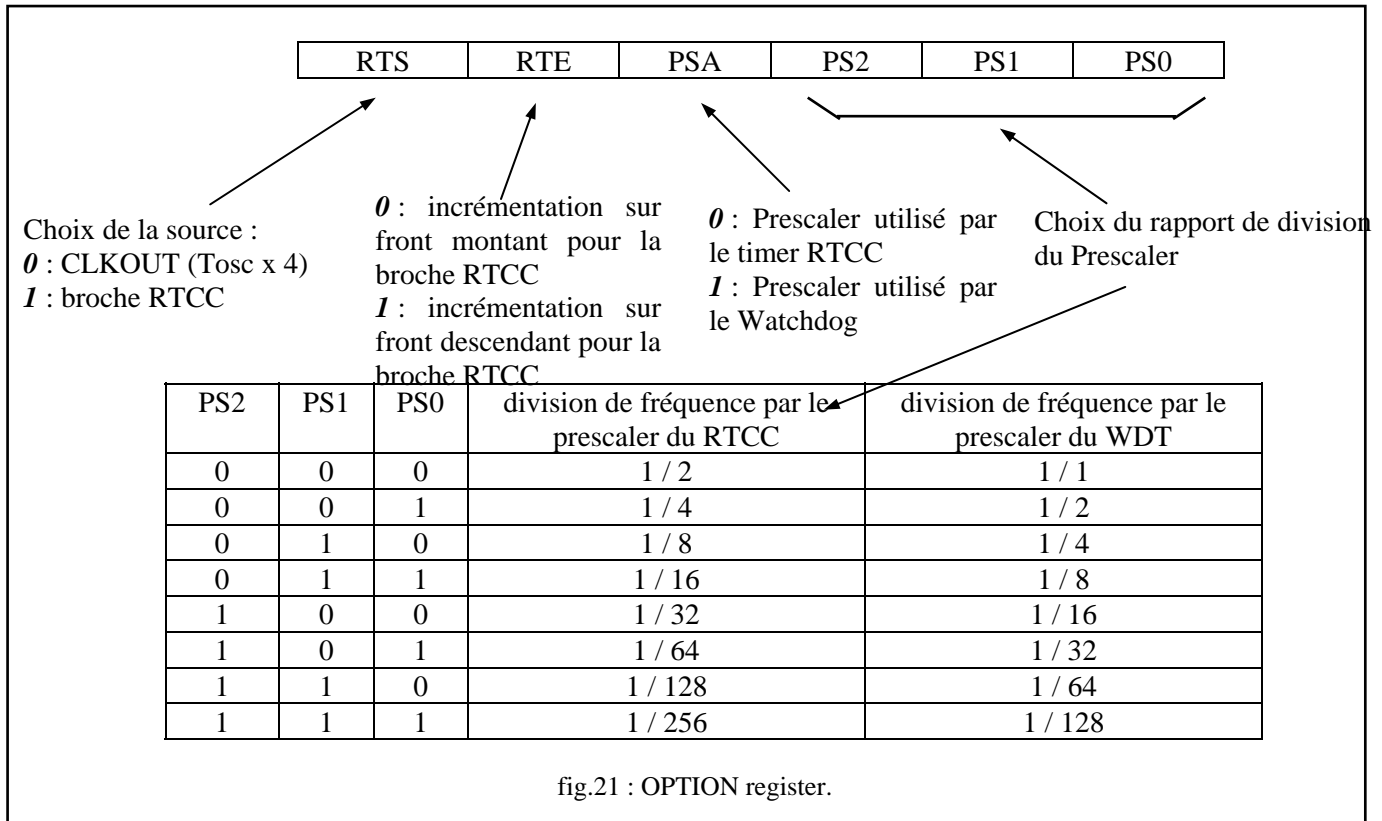


fig.20 :schéma simplifié du timer RTCC ouTMR0.



On accède au registre OPTION par l'instruction OPTION. Cette instruction transfère les 6 bits de poids faible du registre W dans le registre OPTION. Au reset, tous les bits du registre OPTION sont à 1.

Pour expliquer le fonctionnement du timer, prenons deux exemples :

```

MOVLW    B'000x1xxx'      ; incrémentation de RTCC à chaque période
OPTION                                ; de l'horloge interne (pour chaque instruction)
    
```

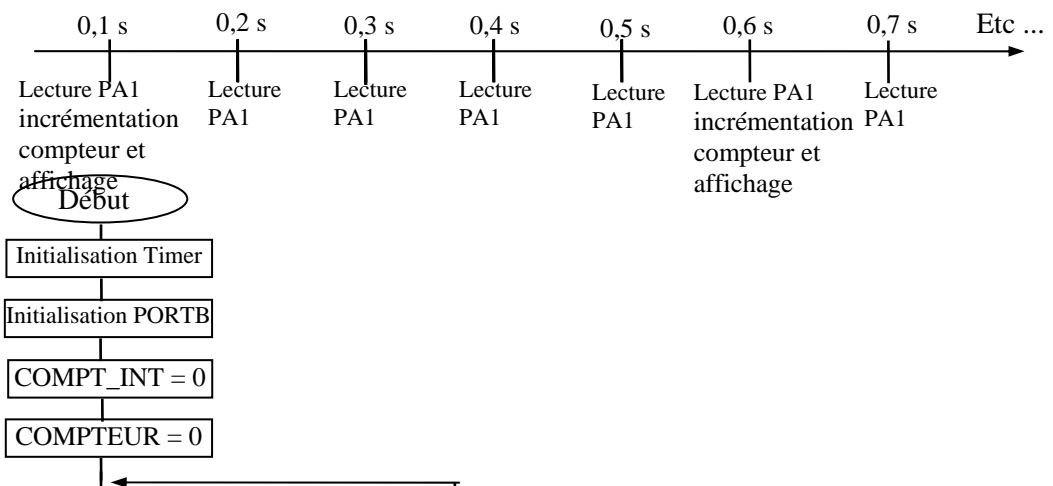
```

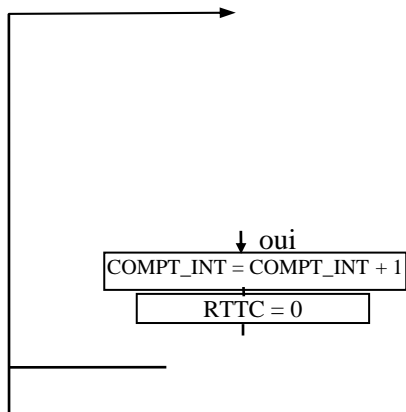
MOVLW    B'00110000      ; incrémentation de RTCC tous les 2 fronts descendants
OPTION                                ; du signal sur la broche RTCC
    
```

Reprenons l'exercice du chapitre 2.9.5 et utilisons le timer pour générer une incrémentation du compteur toutes les 0,5 s. Un appui sur le bouton poussoir remet à 0 le compteur. De plus, on devra lire le bouton poussoir toutes les 0,1 s. Ainsi, on s'affranchit de l'éventuel problème des rebonds successifs au moment du relâchement du bouton poussoir. Nous utiliserons un oscillateur céramique (mode RC) qui oscille à 40 kHz. Le mode RC est choisit pour son coût très faible.

Le PRESCALER sera utilisé pour multiplier le temps de cycle par 256, ainsi le timer sera incrémentée toutes les 25,6ms.

On devra donc avoir le chronogramme suivant :





```

list p = 16C54 ; directive assembleur, génération de code pour PIC 16C54
include « PIC16C5X.INC » ; fichier de déclaration des registres
COMPTEUR EQU 10h ; déclaration des variables utilisés
COMPT_INT EQU 11h
TEST_BP EQU 4 ; temps d'attente entre 2 lecture du bouton poussoir TEST_BP x T1 = 4 x 256 x 0,1 ms
TEMP_AFF EQU 5 ; temps d'attente entre 2 rafraîchissement de l'affichage T2 = 5 * T1 = 0,5ms

ORG 0
MOVLW B'00010111' ; incrémentation de RTCC toutes les 256 x 4 * Tosc = 25,6 ms
OPTION
CLRF RTCC, F ; initialisation de RTCC
MOVLW 0 ; Initialisation du PORTB
MOVWF PORTB
TRIS PORTB
CLRF COMPT_INT, F ; Initialisation du compteur intermédiaire
CLRF COMPTEUR, F ; initialisation du compteur
RETOUR BTFSS PORTA, 1 ; bit 1 du PORTA = 0 ?
CLRF COMPTEUR, F ; oui, mise à 0 du compteur
WAIT MOVLW TEST_BP
SUBWF RTCC, W
BTFSS STATUS, Z ; RTCC = TEST_BP = 4 ?
GOTO WAIT ; non, attendre
INCF COMPT_INT, F ; oui, COMPT_INT = COMPT_INT + 1
CLRF RTCC, F ; RTCC = 0
MOVLW TEMP_AFF
SUBWF COMPT_INT, W
BTFSS STATUS, Z ; COMPT_INT = TEMP_AFF = 5 ?
GOTO RETOUR ; non, RETOUR
INCF COMPTEUR, F ; oui, incrémentation de COMPTEUR et gestion de l'affichage
MOVF COMPTEUR, W
MOVWF PORTB ; affichage toutes les 5 * 4 * 256 * 0,1 ms = 0,5 s
CLRF COMPT_INT, F
GOTO RETOUR
ORG 0x1FF
GOTO 0x000 ; Initialisation du PC
  
```

2.8.2. Le Watchdog :

Le Watchdog permet de vérifier le bon fonctionnement d'un programme. Ainsi ce compteur devra être remis à 0 à intervalle régulier par le programme. Si pour une raison particulière, le programme ne répondait plus, le Watchdog se trouverait en dépassement (n'ayant pas été remis à 0) et donc provoquerait un reset du microcontrôleur.

Le Watchdog Timer (noté WDT) est un oscillateur RC interne indépendant de l'oscillateur de l'horloge du PIC. Ce qui veut dire que le WDT fonctionne même si l'horloge du PIC est arrêtée par l'instruction SLEEP.

Le WDT est activé ou non au moment du téléchargement du programme (menu de l'assembleur MPASM). C'est un bit de configuration WDTE qui permet l'activation ou pas du WDT.

Le WDT crée un signal de dépassement (time out period) toutes les 18 ms (si le prescaler n'est pas utilisé, bit PSA du registre OPTION égal à 0) ou toutes les 18ms x valeur du prescaler (max = 128 x 18 ms = 2,3 s).

Le signal de dépassement du WDT provoque un reset du microcontrôleur. Le schéma de principe est donné à la figure 22.

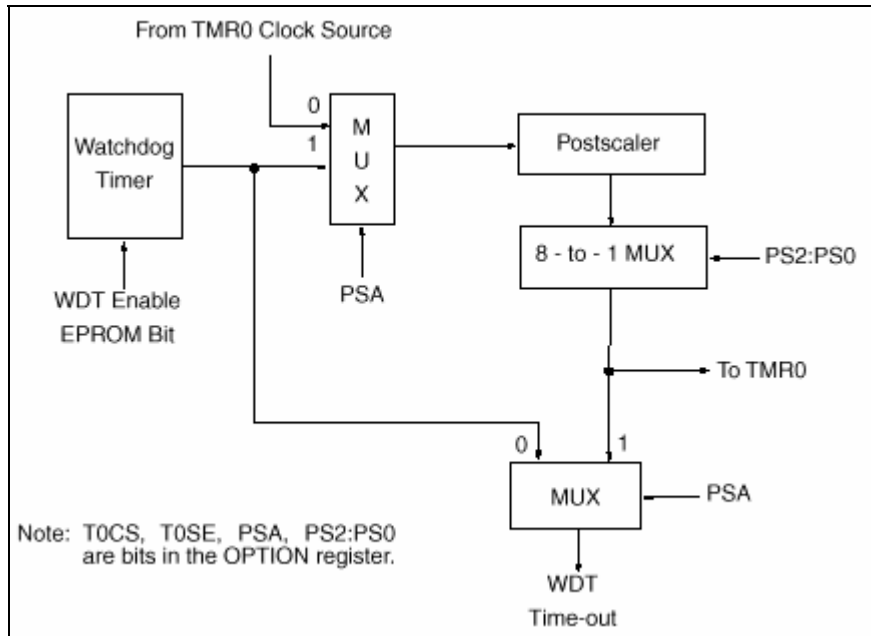


fig.22 : schéma du watchdog timer.

L'instruction **CLRWDT** remet à 0 le WDT et le Prescaler. Donc après un **CLRWDT**, il y aura un reset du microcontrôleur au bout de 18 ms si le prescaler n'est pas utilisé ou de 18 ms x valeur du prescaler si le bit PSA du registre OPTION est égal à 1 (la valeur du prescaler est défini par les bits PS2, PS1, PS0 du registre OPTION).

L'instruction **SLEEP** permet l'arrêt de l'horloge du microcontrôleur pour une économie d'énergie. Cette instruction met à 0 le WDT et le prescaler. Si le WDT est activé (bit de configuration WDTE = 1), celui-ci générera un signal de dépassement (temps défini par le programmeur dans le registre OPTION) et donc un reset du microcontrôleur (veille du PIC).

Les causes d'un reset sont : (Cf figure 23)

- mise sous tension du composant
- dépassement (timer out watchdog) du WDT
- dépassement du WDT après une instruction SLEEP, réveil du microcontrôleur
- mise à 0 de la broche MCLR (Master Clear)

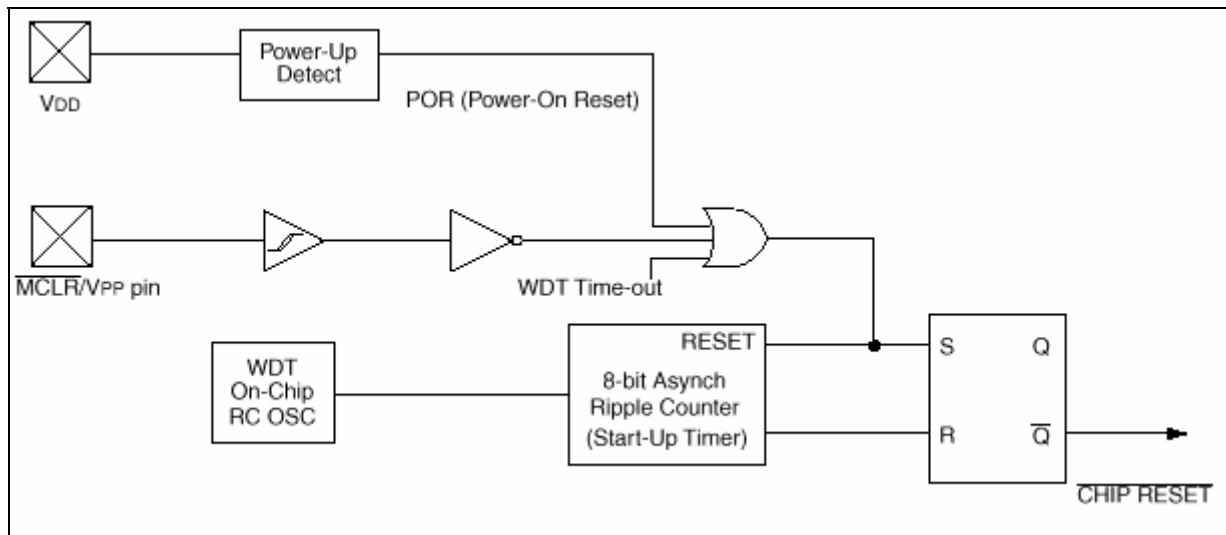


fig. 23 : causes d'un reset du PIC.

2.9. Les bits de configuration :

Ces bits de configuration (le menu de téléchargement de MPASM demande à l'utilisateur de configurer ces bits) permettent : (Cf figure 24)

- de placer un code de protection contre la lecture (bit de sécurité)
- d'activer ou de désactiver le watchdog timer
- de choisir le type d'oscillateur utilisé (RC ou quartz), Cf figure 4.

CP	CP	CP	CP	CP	CP	CP	CP	CP	CP	WDTE	FOSC1	FOSC0	Register: CONFIG Address ⁽¹⁾ : FFFh
bit11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	bit0	
bit 11-3: CP : Code protection bits 1 = Code protection off 0 = Code protection on													
bit 2: WDTE : Watchdog timer enable bit 1 = WDT enabled 0 = WDT disabled													
bit 1-0: FOSC1:FOSC0 : Oscillator selection bits 11 = RC oscillator 10 = HS oscillator 01 = XT oscillator 00 = LP oscillator													

fig.24 : bits de configuration.

3. Applications diverses :

3.1. Exemples :

```

Si A > B alors      X = X + 1
sinon              X = X - 1

MOVF  A, W
SUBWF B, W
BTFSF STATUS, C    ; si B ≥ A alors C = 0
GOTO  ALORS        ; si B < A alors INCF X
DECF  X, F         ; sinon  DECF X
GOTO  FIN
ALORS INCF  X, F
FIN

Cas Où NUMERO =
1 : Faire ACTION1

MOVF  NUMERO, W    ; NUMERO est un
registre
GOTO  TABLE      ; qui contient la valeur
    
```

2 : Faire ACTION2
 3 : Faire ACTION3
 Fin Cas Où

```
TABLE ADDWF PC, F
      GOTO ACTION1
      GOTO ACTION2
      GOTO ACTION3
```

Faire

 Tant Que X ≠ 0

```
FAIRE
.....
.....
MOVLW 0
SUBWF X, W
BTFS STATUS, Z
GOTO FAIRE
```

3.2. Génération d'une sinusoïde :

On désire générer une sinusoïde avec un PIC16C5X en utilisant le montage fait au Chapitre 7 du polycopié MCS 51.

; Ce programme n'est pas complet. Il permet juste de se familiariser avec la façon de programmer les PIC16C5X

```
BOUCLE CLRF X
      MOVF X, W
      CALL SINUS ; PORTB = SINUS (X)
      MOVWF PORTB
      INCF X
      CALL ATTENTE ; attente entre 2 échantillons
      GOTO BOUCLE

SINUS ADDWF PC
      RETLW 128
      RETLW 131
      RETLW 134
      RETLW 137
      RETLW 141
      ; ...etc
```

3.3. Gestion d'un clavier :

Cet exemple est tiré de « l'Application Note 529 » fourni par Microchip. Avant de s'intéresser à l'exemple, nous allons faire le point sur les différentes façons de lire un clavier.

3.3.1. Lecture de boutons poussoirs :

La technique la plus simple consiste à connecter directement chaque bouton poussoir (ou touche du clavier) à une broche du port du microcôntroleur. Cette technique est illustrée par les figures 25 et 26.

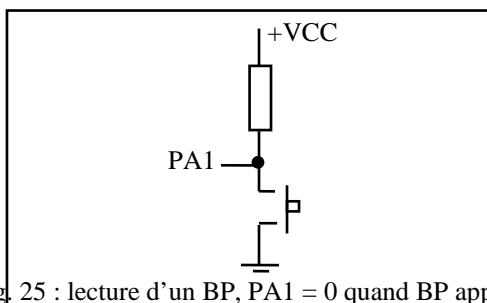


fig. 25 : lecture d'un BP, PA1 = 0 quand BP appuyé

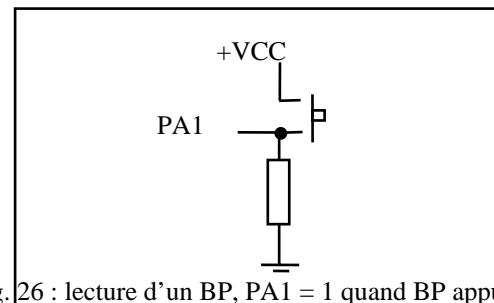


fig. 26 : lecture d'un BP, PA1 = 1 quand BP appuyé

Il est évident que cette technique ne sera utilisé que si le nombre de touches ou de boutons poussoirs est faible (inférieur à 5 ou 6 touches).

3.3.2. Gestion d'un clavier en connexion matricielle en lecture :

Par une connexion matricielle, on arrive à diminuer le nombres de broches utilisées pour la lecture du clavier : pour 9 touches, on utilisera 3 + 3 broches et pour 16 touches, 8 broches. Cette technique est donnée à la figure 27. Toutes les broches du port sont en lecture.

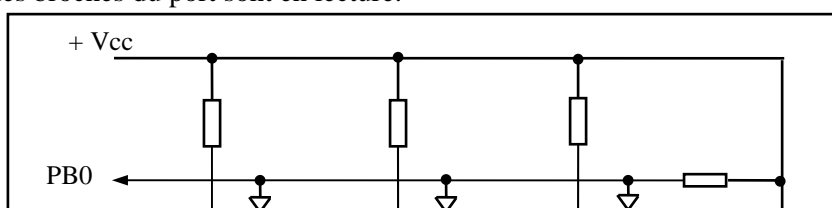


fig.27 : clavier 9 touches avec lecture matricielle

Remarque : si l'utilisateur appuie sur 2 touches en même temps, le microcôntroleur est capable de lire ces 2 touches, par contre le nombre de diodes utilisées est important.

3.3.3. Gestion d'un clavier en connexion matricielle en lecture-écriture :

La gestion du clavier se fait par 3 écritures successives d'un 0 sur les lignes (pendant que les 2 autres lignes sont à 1) et une lecture sur les colonnes. Ainsi l'appui sur la touche 1 est détecté lorsque PB0 est mis à 0 (PB1 et PB2 forcé à 1) la broche PB3 passe à 0.

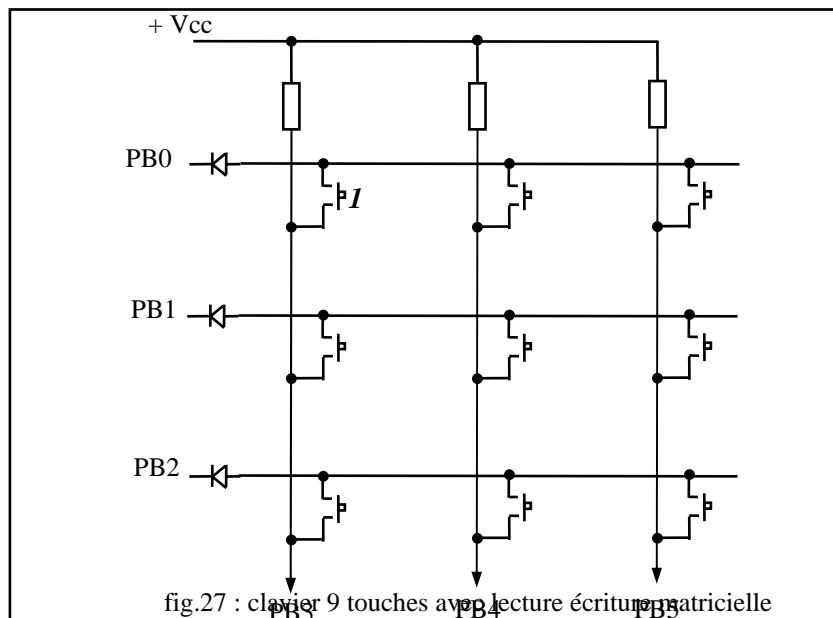


fig.27 : clavier 9 touches avec lecture écriture matricielle

Pour plus de sécurité, on pourra rajouter une résistance de 220 Ω sur PB3, PB4 et PB5 et cela pour éviter un court-circuit entre les broches des colonnes et les broches des lignes si par inadvertance le programmeur forçait les broches PB3, PB4 et PB5 en sortie.

On remarque que cette technique est moins coûteuse que la précédente, par contre elle demande un peu plus de code pour la mise en œuvre.

3.3.4. Gestion d'un clavier 4x4 et d'un afficheur à LED : AN 529

Le but de cette application est de faire une horloge avec remise à l'heure possible à partir d'un clavier. De part le faible nombre de broches des ports d'entrée/sortie, il a fallu utiliser les mêmes broches pour lire le clavier et pour écrire vers l'afficheur. Le port PB sera placé en sortie et commandera l'afficheur par multiplexage (broches

RA0, RA1, RA2 et RA3). Ainsi toutes les 5 ms, le port PA activera un des 4 afficheurs. Toutes les 20 ms les broches RB4, RB5, RB6 et RB7 seront configurées en entrée et l'on lira le clavier (Le chronogramme de la mise en œuvre est donné à la figure 29). Cette lecture qui durera un peu plus de 0,17 ms ne perturbera pas l'affichage. Les résistances R8-R11 et R12-R15 forment un pont diviseur qui divisent la tension VCC par 10 ce qui, lors de l'appui sur une touche, fait passer le potentiel sur les broches configurées en entrées à 0,5V. Lorsque les broches RB4, RB5, RB6 et RB7 sont configurées en sortie, l'appui sur une touche ne vient pas perturber l'afficheur. Ceci est dû au fait que les résistances R8-R15 sont bien supérieures aux résistances R0-R7 de gestion de l'afficheur.

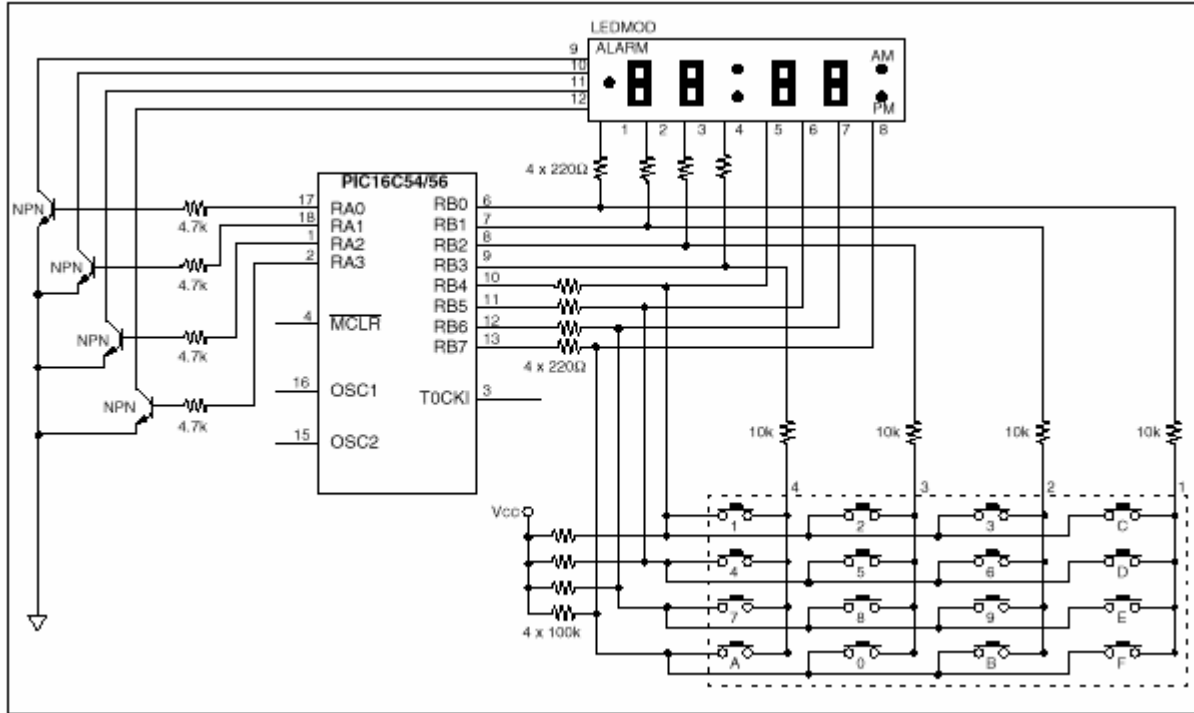
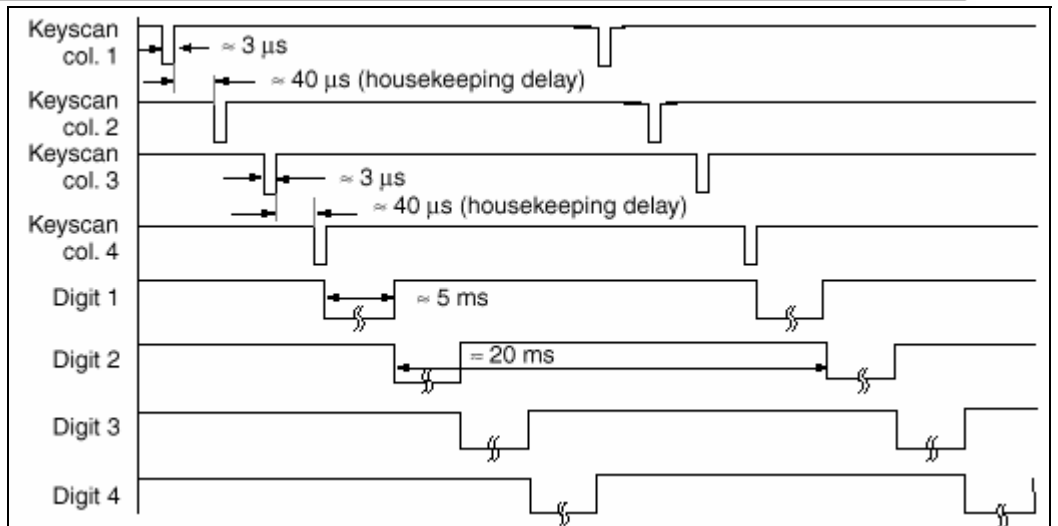


fig. 29 : horloge avec gestion d'un clavier



On utilisera un quartz de 4,096 MHz. Une instruction sera donc exécutée toutes les μs . Donc si l'on utilise le TIMER avec une division par le PRESCALER de 32 et en initialisant le TIMER à 96 on aura un dépassement toutes les $(256 - 96) \times 32 = 5$ ms. Ces 5 ms seront utilisées pour gérer l'affichage et pour incrémenter un compteur qui permettra de compter les secondes, les minutes et les heures.

```

; ce programme incomplet permet de lire le clavier et de placer dans la variable RESULT le résultat de la lecture
; RESULT devra être compris entre 0 et 15
MOV LW    B'11110000'
TRIS     PORTB           ; PB7..4 en entrée et PB3..0 en sortie
MOV LW    B'11110111'
MOVWF    TEMP           ; TEMP : variable temporaire utilisée pour la lecture du clavier
SKP1     MOVF            TEMP, W
MOVWF    PORTB          ; écriture d'un 0 sur la colonne à scanner
MOVF     PORTB, W       ; lecture de la ligne
    
```

```

ANDLW      B'11110000' ; masquage des bits de poids faible
XORLW      B'11110000' ; si touche appuyé W <-> 0
BTFSS      STATUS, Z   ; touche appuyée ?
SKP3       GOTO        DET_TOUCHE ; oui :
           BSF         STATUS, C   ; non :
           RRF         TEMP, F     ; décalage de TEMP, pour l'écriture vers la colonne suivante
           BTFSC      STATUS, C   ; 4 colonnes écrites, c.a.d. lecture du clavier finie ?
           GOTO        SKP1        ; non :
SKP2       CLRFB      NOUV_TOUCHE ; drapeau de touche appuyée
           CLRFB      PORTB        ; fin de la lecture du clavier
           MOVLW      B'00000000'
           TRISB      PORTB        ; Port B remis en sortie pour l'affichage
           GOTO        FIN_LECTURE

DET_TOUCHE
; ce prog est appelé seulement si une touche a été apuyée. Il renvoie le résultat de la lecture dans NOUV_TOUCHE
; exemple :si la première touche de la première colonne touche 1 a été appuyée alors NOUV_TOUCHE = B'01110111'
           MOVF        PORTB, W    ; lecture à nouveau du PORTB
           IORLW      B'00001111' ;
           ANDWF      TEMP, W      ;
           MOVWF      NOUV_TOUCHE ;
           GOTO        SKP2

FIN_LECTURE
; ce prog doit en fonction de la valeur de NOUV_TOUCHE en déduire la valeur à afficher sur un afficheur 7 segment
           MOVF        NOUV_TOUCHE, W ;
           BTFSC      STATUS, Z    ; si pas de nouvelle touche alors
           GOTO        FIN_FIN     ; pas de changement
           ANDLW      B'00001111' ; masquage de la ligne
           MOVWF      TOUCHE       ; lecture de la touche courante
           MOVLW      3
           MOVWF      TEMP         ; initialisation de TEMP
LECT_COL   BSF         STATUS, C    ;
           RRF         TOUCHE, F   ; bit de poids faible dans C
           BTFSS      STATUS, C    ; quelle ligne appuyée ?
           GOTO        LECT_LIGNE
           DECFSZ     TEMP, F      ; TEMP contient le numéro de la colonne ou une touche a été appuyé
           GOTO        LECT_COL
LECT_LIGNE MOVF        TEMP, W      ;
           MOVWF      RESULT       ; RESULT = 0, 1, 2 ou 3 en fonction de la touche appuyée
           MOVWF      TOUCHE       ; TOUCHE permet de lire la ligne
           MOVLW      3
           MOVWF      TEMP         ; initialisation de TEMP
LECT       BSF         STATUS, C    ;
           RLF         TOUCHE, F   ; bit de poids fort dans C
           BTFSS      STATUS, C    ; quelle ligne appuyée ?
           GOTO        RESULTAT
           DECFSZ     TEMP, F      ; TEMP contient le numéro de la colonne ou une touche a été appuyé
           GOTO        LECT
RESULTAT   MOVF        TEMP, W      ;
           ADDWF      PC, F        ;
           GOTO        GET147A
           GOTO        GET2580
           GOTO        GET369B
           GOTO        GETCDEF
GET147A    MOVLW      0
           GOTO        RETOUR
GET2580    MOVLW      4
           GOTO        RETOUR
GET369B    MOVLW      8
           GOTO        RETOUR
GETCDEF    MOVLW      D'12'
           GOTO        RETOUR
RETOUR     ADDWF      RESULT, F    ;
; RESULT = 0 1 2 3
;           4 5 6 7
;           8 9 A B
;           C D E F ... en fonction de la touche tapée
FIN_FIN

```

3.4. Asservissement d'un moteur à courant continu :

On désire asservir la vitesse d'un moteur à courant continu à l'aide d'un PIC 16C54. Pour cela on dispose d'un C.A.N. série à approximations successives (ADC0801), d'un opto-coupleur (4N25) et d'une dynamo tachimétrique. Le schéma de principe est donné à la figure 30.

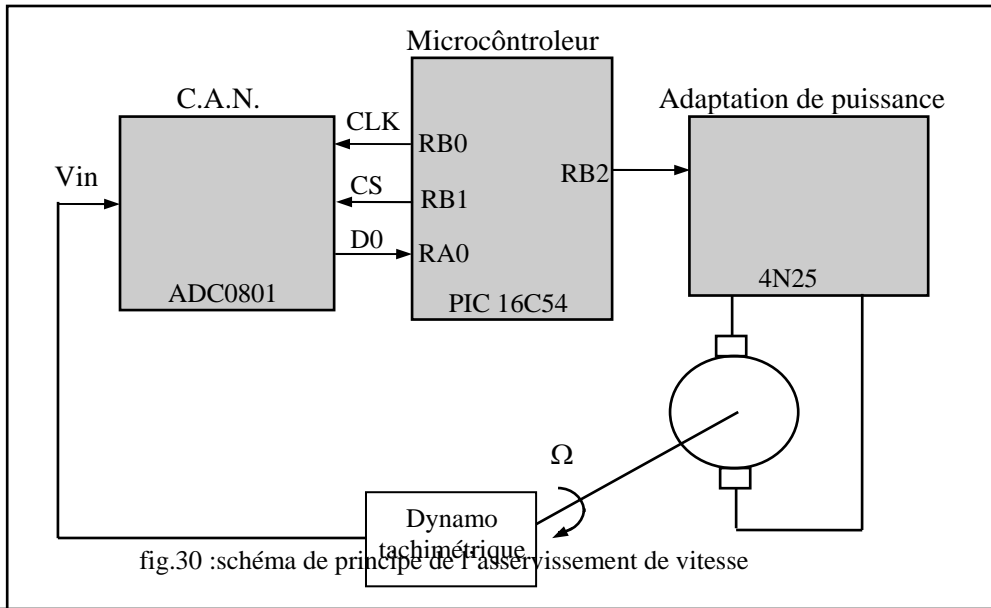


fig.30 :schéma de principe de l'asservissement de vitesse

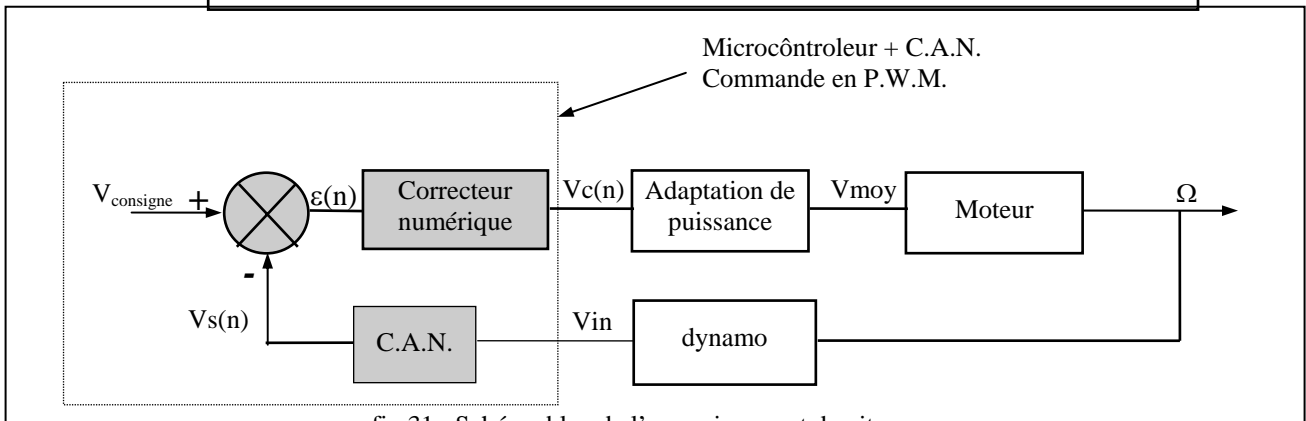


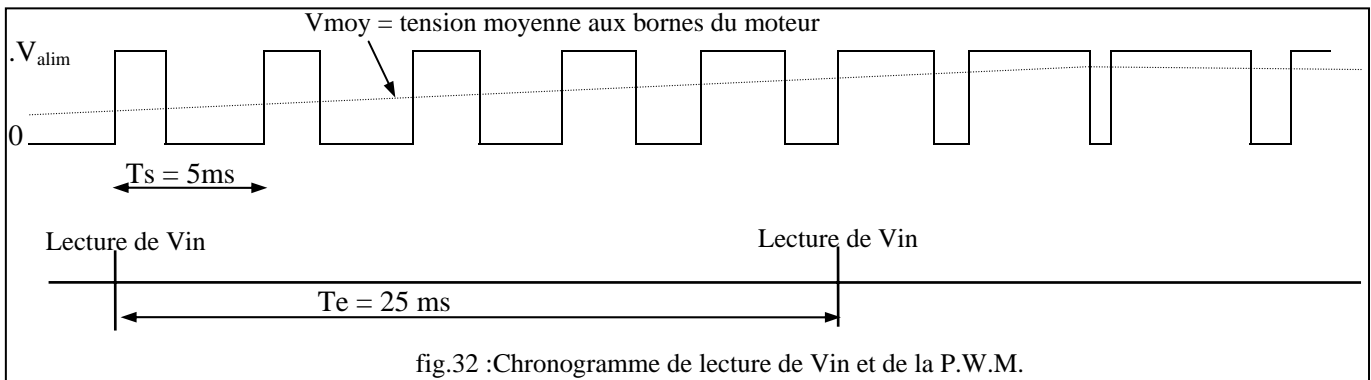
fig.31 . Schéma bloc de l'asservissement de vitesse

Un asservissement est une loi fonction de la différence entre la valeur voulue (V_{consigne}) et la valeur réelle (V_{lu}). Cette loi est codée dans le correcteur numérique. Le schéma bloc de l'asservissement est donné à la figure 31. Il existe 2 façons de trouver cette loi :

- * en utilisant les résultats connus pour les asservissements analogiques (types P.I. ou P.I.D.),
- en utilisant les transformées en z, on utilise alors les résultats connus pour la régulation numérique.

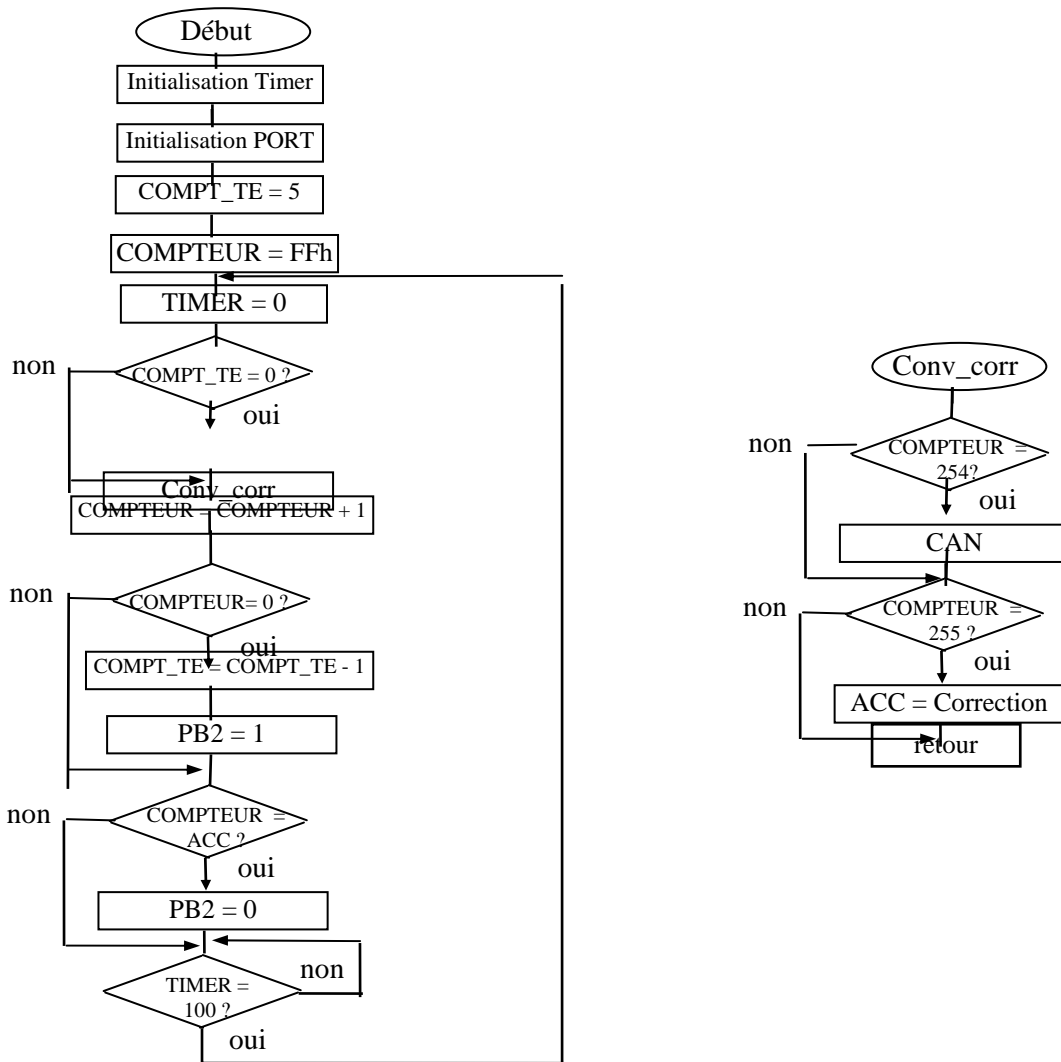
Ce chapitre ne traitera pas de la recherche de la loi du correcteur numérique, mais de la programmation de l'asservissement dans le PIC. Pour plus de détail, on se référera au cours d'automatique sur les asservissements.

Pour lire la tension en sortie de la dynamo (noté V_{in}), on utilise un C.A.N.(l'ADC0801 donné en ANNEXE). Pour commander le moteur, il aurait donc fallu un C.N.A. Ors ce C.N.A. n'apparaît pas dans le montage. C'est normal puisque l'on commande le moteur en P.W.M. ou en M.L.I.(Modulation à Largeur d'Impulsion). La figure 32 donne un exemple des signaux en entrée du moteur. On prendra comme période d'échantillonnage $T_e = 25\text{ms} = \tau/3$ avec τ constante de temps électromécanique donnée par la réponse en boucle ouverte du moteur (fourni en ANNEXE). Pour que le moteur moyenne la valeur fournie par le PIC, il faut que la fréquence de la PWM soit suffisamment grande. On prendra un $T_s = 5\text{ms}$ soit une fréquence de découpage de 2 kHz.



Si l'on prend une fréquence d'horloge $F_h = 20\text{MHz}$, on a un temps de cycle de 200 ns. Il faudra 100 instructions x 256 instructions pour gérer une période T_s de la PWM.

Exercice : donner l'algorithme de l'asservissement et donner la procédure de gestion du C.A.N.



;programme de gestion du C.A.N. ADC0801

```

CLRf      VSN, F      ; résultat de la conversion VSN = 0
MOVLW    9
MOVf     COMPTEUR, F ; passage 9 fois dans la boucle retour
BCF     PORTB, CS    ; mise à 0 de RB1
BCF     PORTB, CLK   ; mise à 0 de RB0
RETOUR  BSF     PORTB, CLK ; mise à 1 de RB0
MOVf     PORTA, W    ; lecture port A
MOVLW    1
ANDWF   TEMP, F     ; masquage des bits 7..1
NOP
NOP
BCF     PORTB, CLK   ; mise à 0 de RB0
RRF     TEMP, F     ; C = RA0
RLF     VSN, F
DECF    COMPTEUR, F ; COMPTEUR = COMPTEUR -1
BTfSS   STATUS, Z   ; COMPTEUR = 0 ?
GOTO    RETOUR      ; NON : retour
BSF     PORTB, CS    ; arrêt de la conversion, résultat dans VSN
RET
    
```