

SYSTEMES PROGRAMMABLES

Environnement microinformatique minimal

Le contrôle d'un processus technique fait souvent appel à un dispositif de traitement programmable

Un système programmable comporte deux éléments complémentaires indissociables :

- Logiciel : le programme qui décrit la gestion du processus technique
- Matériel : le dispositif électronique, à base de μP , qui héberge le programme et lui donne vie

Ci-contre, la structure d'un système programmable minimal :

1. Microprocesseur (ou CPU pour Central Processing Unit)

Le μP exécute le programme situé dans la mémoire de programme. Toute l'activité du μP est cadencée par une horloge

2. Les bus

Un bus est ensemble de fils destiné à véhiculer les données entre les différents composants du système. On distingue :

- Le bus de données : à travers lequel transitent les données
- Le bus d'adresse : à travers lequel le μP applique l'adresse de la donnée à lire ou à écrire
- Le bus de contrôle : à travers lequel le μP dialogue avec le composant adressé

3. Les mémoires

Ce sont des composants chargés de conserver des contenus. En fonction des propriétés des mémoires, on peut les classer selon l'arborescence suivante :

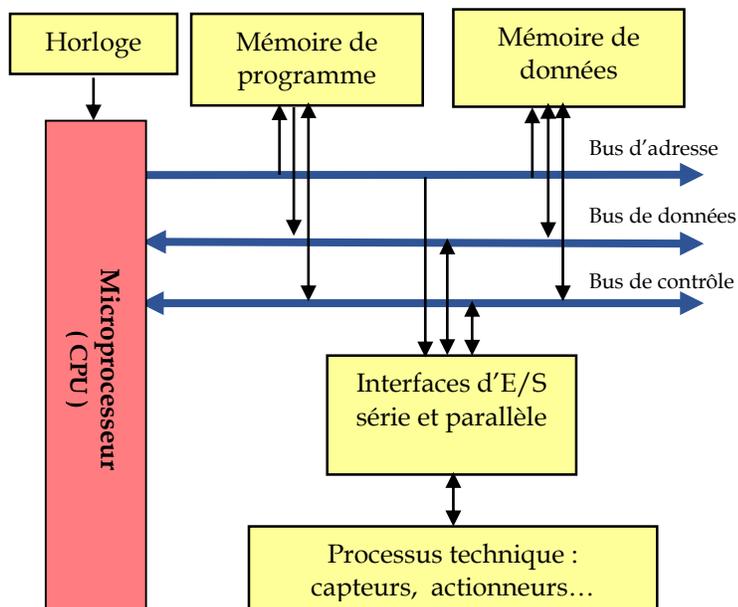
	Lecture	écriture	volatile
RAM	Oui	oui	Oui
ROM	Oui	Non (programmée une seule fois au moment de la fabrication)	Non
PROM	Oui	Programmable une seule fois par l'utilisateur	Non
EEPROM	Oui	Effaçable électriquement à l'aide d'une broche spécifique et reprogrammable	Non

- Une mémoire volatile perd son contenu à la coupure de l'alimentation
- En principe, la RAM sert de mémoire de données tandis que la ROM sert de mémoire de programme
- Une variante de l'EEPROM est la mémoire FLASH qui est rapide et accepte d'être reprogrammée un grand nombre de fois

4. Périphériques

Ils ont pour rôle de dialoguer avec le processus à gérer

- ⇒ Interface parallèle : les données sont transmises par paquets de 8, 16 ...bits
- ⇒ Interface série : les données sont transmises bit par bit sur un fil unique (exemples : USB, RS232, RS485)

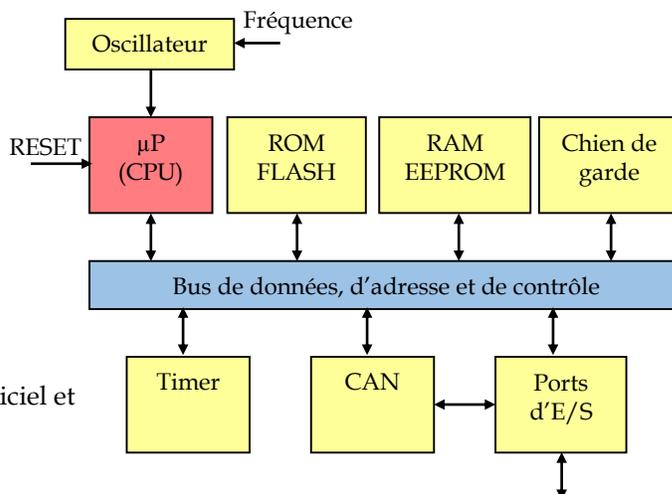


Le microcontrôleur PIC 16F877

Généralités

Le μC se présente sous la forme d'un circuit intégré réunissant tous les éléments d'une structure à base de μP ainsi que certains modules auxiliaires :

- Un μP
- De la mémoire de données (RAM, EEPROM)
- De la mémoire de programme (FLASH, EEPROM)
- Des ports pour la connexion des entrées/sorties
- Des timers pour générer des impulsions, compter des évènements, mesurer des fréquences...
- Des CAN pour le traitement des signaux analogiques
- Un chien de garde : qui détecte s'il y a un problème logiciel et provoque un RESET

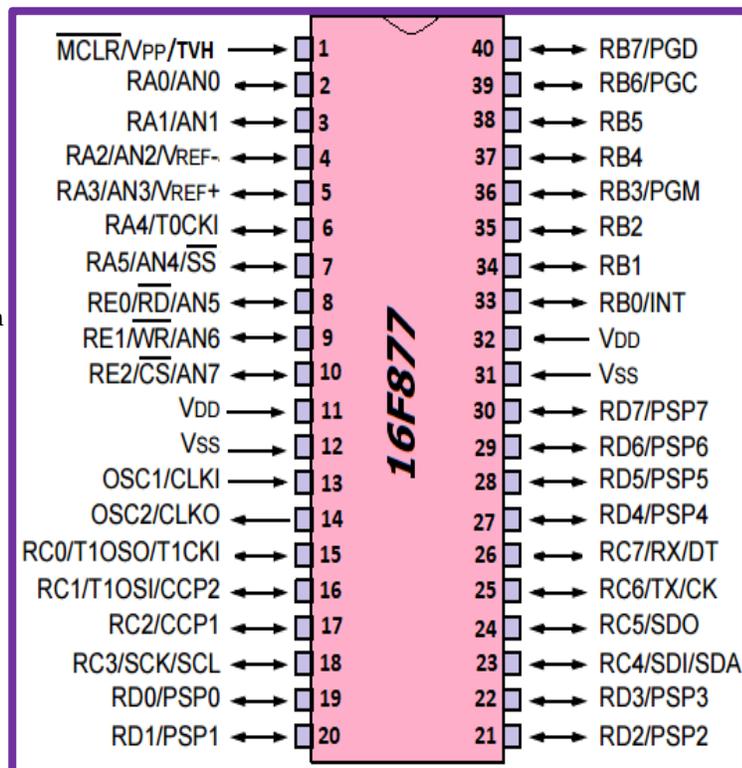


Aujourd'hui on trouve les μC presque partout : cafetière, réfrigérateur, four à micro ondes, téléviseur, téléphone portable, imprimante, scanner, voiture (airbags, climatisation, alarme...).

Architecture externe (brochage) du PIC 16F877 de Microchip

La popularité du 16F877 vient de sa facilité de mise en œuvre et la disposition d'un environnement de développement complet totalement gratuit : MPLAB.

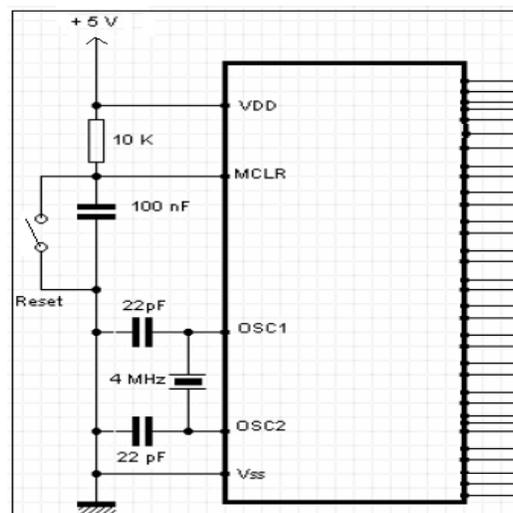
- L'alimentation du circuit est assurée par les pattes $V_{DD} = +5\text{V}$ et $V_{SS} = 0\text{V}$
- **OSC1** et **OSC2** : broches qui reçoivent un quartz ou un circuit RC pour l'horloge interne
- **MCLR** (Master Clear Reset) : broche de remise à zéro, active au niveau bas (0 V)
- **RA0 à RA5** : 6 broches E/S du port A
- **RB0 à RB7** : 8 broches E/S du port B
- **RC0 à RC7** : 8 broches E/S du port C
- **RD0 à RD7** : 8 broches E/S du port D
- **RE0 à RE2** : 3 broches E/S du port E



Mise en œuvre (Montage minimum)

Ici un montage minimum avec :

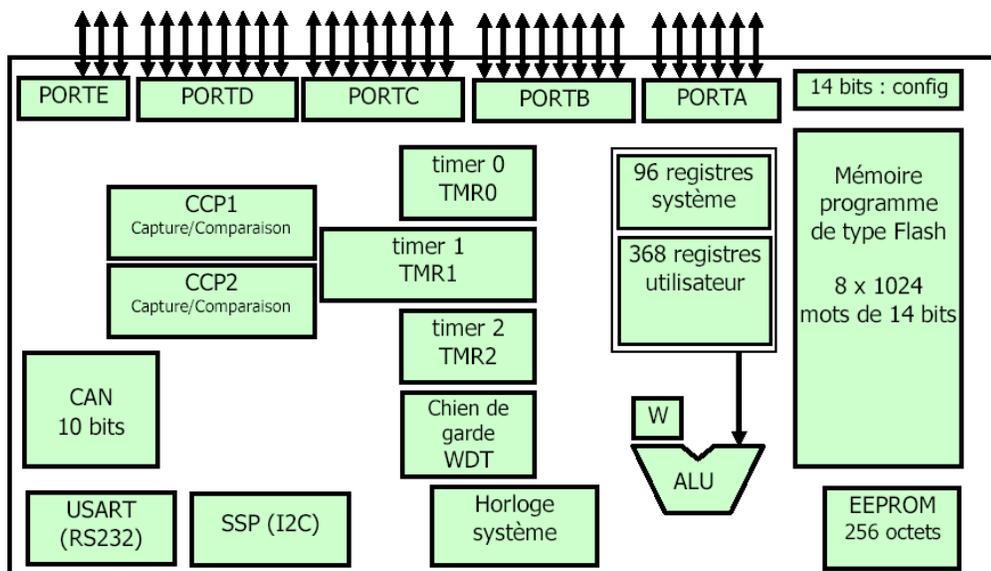
- Alimentation du composant (VDD = +5V et VSS = 0V)
- Pilotage par quartz, ici de 4 MHz (OSC1 et OSC2)
- RESET manuel par un bouton poussoir
- RESET automatique à chaque mise sous tension. En effet, le condensateur initialement déchargé (MCLR = 0), se charge jusqu'à VDD (MCLR = 1)



Architecture interne

Les caractéristiques principales du 16F877 sont :

- Une mémoire programme de type flash de 8K mots de 14 bits de h'0000' à h'1FFF' ($1K = 2^{10} = 1024$)
- Une mémoire RAM constituée :
 - 96 registres de configuration ayant des fonctions spéciales
 - 368 registres d'espace utilisateur
- Une mémoire EEPROM Data de données de 256 octets
- 3 Timers avec prédiviseur programmable : 2 timers 8 bits TMR0, TMR2 et un autre 16 bits TMR1
- Un chien de garde WDT
- CAN 10 bits à approximations successives à 8 entrées multiplexées
- 33 Entrée-Sortie bidirectionnelles réparties sur 5 ports : PORTA à 6 bits, PORTB, PORTC, PORTD à 8 bits et PORTE à 3 bits
- 1 registre de travail (accumulateur) W à 8 bits.
- Bus DATA sur 8 bits.
- Jeu de 35 instructions de durée 1 ou 2 cycles.
- Plusieurs sources d'interruption
- Autres modules : USART pour transmission série, interface I2C, 2 modules pour PWM...



Programmation du PIC 16F877 par le langage assembleur

Jeux d'instructions du 16F877

$\{W, F ? d\}$ signifie que le résultat va soit dans W si $d=0$ ou w , soit dans F si $d=1$ ou f

INSTRUCTIONS OPERANT SUR UN REGISTRE			Indicateurs	Cycles
ADDWF	F, d	$W+F \rightarrow \{W, F ? d\}$	C, DC, Z	1
ANDWF	F, d	$W \text{ AND } F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
CLRF	F	$0 \rightarrow F$	Z	1
CLRW		$0 \rightarrow W$	Z	1
CLRWDT		$0 \rightarrow \text{WDT}$	TO', PD'	1
COMF	F, d	Complément $F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
DECF	F, d	Décrémente $F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
DECFSZ	F, d	Décrémente $F \rightarrow \{W, F ? d\}$ et saut si 0		1(2)
INCF	F, d	Incrémente $F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
INCFSZ	F, d	Incrémente $F \rightarrow \{W, F ? d\}$ et saut si 0		1(2)
IORWF	F, d	$W \text{ OR } F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
MOVF	F, d	$F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
MOVWF	F	$W \rightarrow F$		1
RLF	F, d	Rotation à gauche de F à travers $C \rightarrow \{W, F ? d\}$	C	1
RRF	F, d	Rotation à droite de F à travers $C \rightarrow \{W, F ? d\}$		1
SUBWF	F, d	$F - W \rightarrow \{W, F ? d\}$	C, DC, Z	1
SWAPF	F, d	Permute les 2 quartets de $F \rightarrow \{W, F ? d\}$		1
XORWF	F, d	$W \text{ XOR } F \rightarrow \{W, F ? d\}$	Z	1
INSTRUCTIONS OPERANT SUR UN BIT				
BCF	F, b	Mise à 0 du bit b du registre F		1
BSF	F, b	Mise à 1 du bit b du registre F		1
BTFSZ	F, b	Teste le bit b de F et saut si 0		1(2)
BTSS	F, b	Teste le bit b de F et saut si 1		1(2)
INSTRUCTIONS OPERANT SUR UNE DONNEE				
ADDLW	K	$W + K \rightarrow W$	C, DC, Z	1
ANDLW	K	$W \text{ AND } K \rightarrow W$	Z	1
IORLW	K	$W \text{ OR } K \rightarrow W$	Z	1
MOVLW	K	$K \rightarrow W$		1
SUBLW	K	$K - W \rightarrow W$	C, DC, Z	1
XORLW	K	$W \text{ XOR } K \rightarrow W$	Z	1
INSTRUCTIONS GENERALES				
CALL	L	Branchement à un sous-programme de label L		2
GOTO	L	Branchement à la ligne de label L		2
NOP		Pas d'opération		1
RETURN		Retour d'un sous-programme		2
RETFIE		Retour d'interruption		2
RETLW	K	Retour d'un sous-programme avec K dans W		2
SLEEP		Mode standby	TO', PD'	1

⇒ Accès à la RAMRegistre STATUS

IRP	RP1	RP0	T0	PD	Z	DC	C
-----	-----	-----	----	----	---	----	---

Les bits **RP1** et **RP0** du registre **STATUS** permettent la sélection des pages de la RAM

RP1	RP0	Page sélectionnée
0	0	Bank 0
0	1	Bank 1
1	0	Bank 2
1	1	Bank 3

⇒ Expression des nombres

L'assembleur considère les nombres dans la base indiquée par la spécification adjointe

Base	Indicateur	Exemple
Décimal	d	d'27'
Hexadécimal	h 0x	h'1B' ou 0x1B 1Bh
Binaire	b	b'00011011'

Exercice

En utilisant le plan d'organisation de la RAM, trouver la page concernée

Registre	Bank
PORTA
TRISA
TMR0
ADCON1

Exercice

Question	Réponse
Sélectionner la page 0	BCF 0x03, 6 ou bien BCF STATUS, RP1
Sélectionner la page 2
Mettre à 0 le registre W ; par CLRW autrement ; par AND ou encore ; charger la valeur 0 dans W

Incrémenter le registre W	<pre> ; copier W dans un registre, d'adresse par exemple ; Incrémenter le registre avec résultat dans W ou mieux ; incrémenter W par addition </pre>
Charger le registre PORTB par le mot 00000001	<pre> ; RAZ du registre PORTB ; forcer le bit b₀ à 1 autrement ; charger l'octet '00000001' dans W ; copier W dans PORTB </pre>
Copier le contenu de PORTA dans PORTB	<pre> ; copier le contenu de PORTA dans W ; copier W dans PORTB </pre>

⇒ Les ports d'entrées/ sortie

PORTA : pin RA0 à RA5
 PORTB : pin RB0 à RB7
 PORTC : pin RC0 à RC7
 PORTD : pin RD0 à RD7
 PORTE : pin RE0 à RE2

- La direction des données sur les ports est programmée à travers les registres TRISA, TRISB, TRISC, TRISD et TRISE (0 → sortie 1 → entrée)

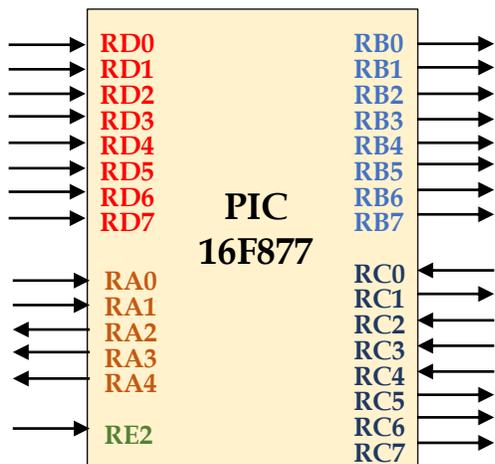
Exemples : Mettre la valeur '00000011' dans TRISB configure les broches RB0 et RB1 en entrée et les autres en sortie

- La manipulation des données (lecture/écriture) sur les ports est programmée à travers les registres PORTA, PORTB, PORTC, PORTD et PORTE

Exemple : `bsf PORTC, 7` → positionne la broche RC7 à 1 (écriture)
`movwf PORTC` → permet de sortir le contenu de w sur PORTC (écriture)
`movf PORTC, w` → récupère l'état de PORTC dans w (lecture)

Exercice

Donner le programme assembleur réalisant la configuration suivante :



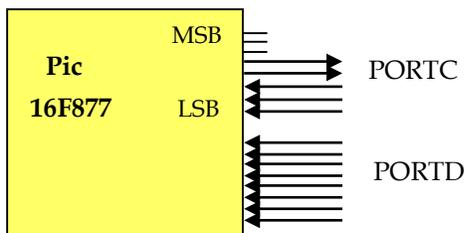
TRISA =
 TRISB =
 TRISC =
 TRISD =
 TRISE =

```

..... ; activer banque 1
.....
..... ; configurer port B
..... ; configurer port C
.....
..... ; configurer port D
.....
..... ; configurer port E
..... ; configurer port A
.....
..... ; activer banque 0
.....
    
```

Exercice

- Configurer le port D ainsi que les 5 bits de poids faible du port C conformément à la figure
 - Allumer les 2 LED supposées connectées aux broches RC3 et RC4 de PORTC
- Lire le contenu de PORTD pour le stocker dans le registre d'adresse 7F



TRISC
TRISD

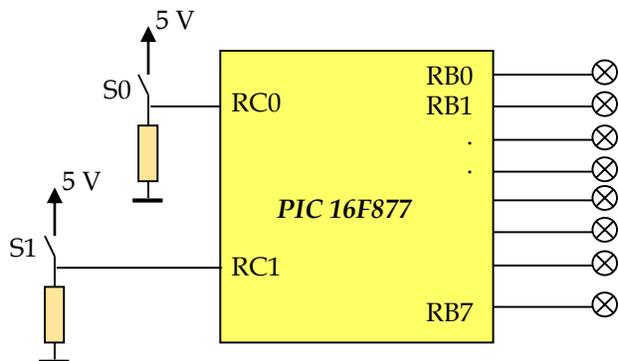
```

..... ; activer page 1
.....
..... ; configurer le port C
..... ; configurer le port D
.....
..... ; retour à page 0
.....
..... ; allumer les 2 Leds du portC
.....
..... ; lire et ranger la valeur du port D
..... ; dans le registre 7F
    
```

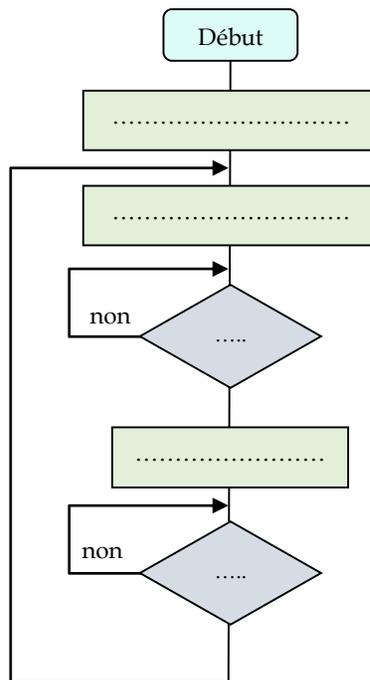
Exercice

Au repos les LEDs sont éteintes.
 Une action sur le bouton poussoir S1 allume toutes les LEDs.
 Une action sur le bouton poussoir S0 éteint toutes les LEDs.

Fournir l'organigramme et le programme



TRISB
TRISC



```

..... ; page 1
.....
..... ; configurer PORTB en sortie
..... ; configurer PORTC
.....
..... ; page 0
.....

boucle1 ..... ; éteindre les LEDs
boucle2 ..... ; Si RC1 = 1 (signifiant si S1 appuyé)
..... ; sinon retester si RC1 = 1
..... ; si oui allumer les LEDs
.....

boucle3 ..... ; Si RC0 = 1
..... ; sinon retester si RC0 = 1
..... ; Se brancher à 'boucle1' pour éteindre de nouveau
    
```


Exercice

Faire clignoter à 1 Hz, les 8 LED (à la fois) supposées montées sur PORTB

On suppose déclaré un sous-programme "tempo" qui réalise une temporisation de 0,5 s

```

loop ..... ; Eteindre les LED
..... ; Temporiser 0,5 s
..... ; Allumer les LED
.....
..... ; Temporiser 0,5 s
..... ; répéter
  
```

Variante utilisant l'instruction **comf F, d**

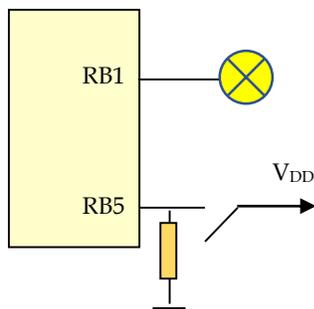
```

..... ; Eteindre les LED
loop ..... ; Temporiser
..... ; complémenter PORTB
..... ; répéter
  
```

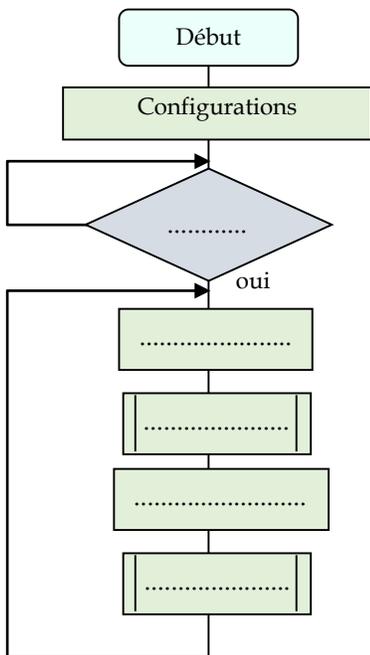
Exercice

Faire clignoter la LED du montage suivant ; le bouton permet de lancer les clignotements

Réaliser la temporisation par une boucle de retard (temporisation logicielle) et la confier à un sous-programme



Programme

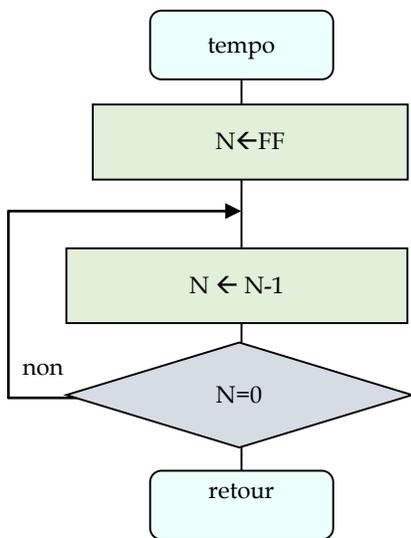


```

N equ 0x20          ; Initialisation des variables
.....             ; page 1
.....             ; page 1
.....             ; configurer port B
.....             ; page 0
.....             ; page 0
test .....         ; tester si RB5 = 1 et saut si vrai
.....             ; revenir à 'test'
lab .....          ; allumer
.....             ; appel du sous-programme 'tempo'
.....             ; éteindre
.....             ; temporisation
.....             ; revenir à 'lab'

tempo Mowlw 0xFF   ; sous prog. de temporisation
      movwf N
boucle Decfsz N,f
      Goto boucle
      Return
    
```

Sous-programme de temporisation



```

tempo .....       ; N <- FF
.....
loop .....        ; décrémente N et test si N=0
.....            ; sinon retour à l'étiquette 'loop'
return .....      ; retour au programme principal
    
```

Durée de temporisation du sous-programme

La fréquence f de fonctionnement interne du PIC est le quart de celle du quartz soit $f = Fosc / 4$

- Pour un quartz de $Fosc = 20\text{ MHz} \Rightarrow f = 5\text{ MHz} \Rightarrow 1\text{ cycle} = 1/f = 0.2\ \mu\text{s}$
- Pour un quartz de $Fosc = 4\text{ MHz} \Rightarrow f = 1\text{ MHz} \Rightarrow 1\text{ cycle} = 1\ \mu\text{s}$

- Pour un quartz de 4MHz, 1 cycle instruction = 1µs
- Toutes les instructions du sous prog. prennent 1 cycle sauf goto et return qui en prennent 2

La temporisation est approximativement :

.....
.....

Multiplés durées de temporisation

Augmenter la durée de temporisation peut être obtenu par imbrication des boucles de retard

```

tempo .....
.....
loop .....
.....
return

```

Durée T = avec un quartz de

```

tempo1 .....
.....
loop1 .....
.....
return

```

Durée T1 =

```

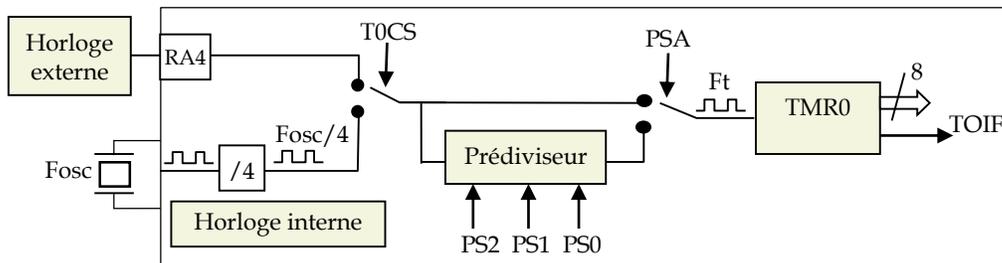
tempo2 .....
.....
loop2 .....
.....
return

```

Durée T2 =

⇒ Le module Timer 0

- Le Timer 0 est un compteur 8 bits qui peut servir de temporisateur (timer) ou de compteur d'évènements
- TMR0 est un registre associé au Timer 0



Configuration

Timer 0 est configuré par le registre OPTION_REG

Registre **OPTION_REG**
(pages 1 et 3)

RBPU	INTEDG	T0CS	TOSE	PSA	PS2	PS1	PS0
------	--------	-------------	------	------------	------------	------------	------------

- L'horloge peut être interne ou externe
 - T0CS = 0 → horloge interne (de fréquence Fosc/4)
 - T0CS = 1 → horloge externe appliquée à la broche RA4
- On peut ou non utiliser le prédiviseur.
 - PSA = 0 → le prédiviseur est affecté au timer TMR0
 - PSA = 1 → le prédiviseur est affecté au Watchdog WDT

Le facteur de division de la fréquence est fixé par les bits PS2, PS1 et PS0

PS2 PS1 PS0	000	001	010	011	100	101	110	111
Division de fréquence de TMR0 par	2	4	8	16	32	64	128	256

Timer 0 en mode timer

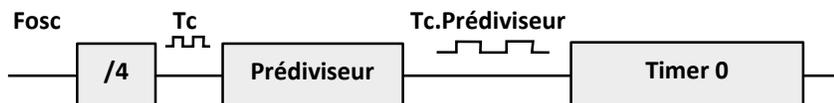
Dans ce mode, Timer 0 est piloté par l'horloge interne du microcontrôleur et sert de temporisateur

La durée de temporisation est **$T = T_c \cdot \text{Prédiviseur} \cdot (256 - \text{TMR0})$**

T_c : durée d'un cycle horloge

Prédiviseur : valeur de prédivision

TMR0 : valeur de départ du registre TMR0



Temporisation par scrutation du débordement du Timer 0

Au débordement du timer (passage de FF à 00), le bit TOIF du registre INTCON passe à 1

Registre **INTCON**
(pages 0, 1, 2 et 3)

GIE	PEIE	TOIE	INTE	RBIE	TOIF	INTF	RBIF
-----	------	------	------	------	-------------	------	------

Exercice

On désire obtenir une temporisation de 10 ms, trouver le mot de configuration(OPTION_REG) et la valeur initiale de TMR0.

On donne $F_{osc} = 4 \text{ MHz}$

Ecrire, ensuite, un sous-programme qui met en œuvre cette temporisation en scrutant le bit TOIF

En mode timer, on utilise l'horloge interne : $T0CS = \dots$

Et si on choisit une prédivison =, le mot de configuration sera :

OPTION_REG	RBPU	INTEDG	TOCS	TOSE	PSA	PS2	PS1	PS0

Avec un quartz de $F_{osc} = 4\text{MHz}$, la période du signal de l'horloge interne est

.....

.....

.....

Sous-programme de temporisation de 10 ms par scrutation du bit TOIF

..	; configurer Timer 0 via OPTION_REG
..	
tempo10ms	; valeur de départ du registre TMR0
..	
attente	; baisser le drapeau càd mettre TOIF = 0
..	; tester si TOIF = 1
..	; sinon revenir à 'attente'
..	; retour au programme principal

Exercice

Donner la valeur initiale de TMR0 et trouver le mot de configuration(OPTION_REG) pour obtenir la temporisation maximale possible. On donne $F_{osc} = 4 \text{ MHz}$

Ecrire, ensuite, un sous-programme qui met en œuvre cette temporisation

.....

.....

OPTION_REG	RBPU	INTEDG	TOCS	TOSE	PSA	PS2	PS1	PS0

Sous-programme de temporisation maximale

..	; configurer Timer 0 via OPTION_REG
..	
tempomax	; valeur de départ du registre TMR0
..	; baisser le drapeau càd mettre TOIF = 0
attente	; tester si TOIF = 1
..	; sinon revenir à 'attente'
..	; retour au programme principal

⇒ Le module WDT Watchdog Timer ou chien de garde

C'est un compteur 8 bits incrémenté par une horloge indépendante de l'horloge système (même si le μC est en mode sleep). Lorsqu'il déborde (après 18 ms), deux situations sont possibles :

- Si le μC est en fonctionnement normal, cela provoque un RESET.
- Si le μC est en mode SLEEP, cela provoque un WAKE-UP (l'exécution du programme reprend)

Configuration

Registre OPTION_REG (pages 1 et 3)	RBPU	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0
--	------	--------	------	------	------------	------------	------------	------------

Il est possible d'augmenter la durée par utilisation du prédiviseur (celui partagé avec le timer 0). Le coefficient de prédivision est fixé par les bits PS0, PS1 et PS2

- PSA = 0 → le prédiviseur est affecté au timer TMR0
- PSA = 1 → le prédiviseur est affecté au Watchdog WDT

Le coefficient de prédivision de la fréquence est fixé par les bits PS2, PS1 et PS0

PS2 PS1 PS0	000	001	010	011	100	101	110	111
Division de fréquence par	1	2	4	8	16	32	64	128

Le WDT est activé par la directive `__CONFIG _WDT_ON`

Le mode SLEEP

Dans ce mode, l'horloge système est arrêtée ce qui suspend l'exécution du programme.

Pour sortir du mode SLEEP et donc continuer l'exécution, il faut provoquer un WAKE-UP par :

- Un RESET externe dû à l'initialisation du PIC; dans ce cas, l'exécution recommence
- Ou par un débordement du chien de garde WDT s'il est activé; dans ce cas, l'exécution continue

Temporisation par le WDT combiné au mode Sleep

On met le μC dans le mode Sleep ; le programme est alors suspendu et reprendra après débordement du WDT.

Exercice

Faire clignoter une LED montée sur la ligne RC0

On optera pour une prédivision par donc PSA = et PS2 PS1 PS0 =

Donc

OPTION_REG	RBPU	INTEDG	T0CS	T0SE	PSA	PS2	PS1	PS0

La durée du WDT étant de

Avec le prédiviseur elle devient

```

..... ; activer WDT
..
..... ; configurer WDT via OPTION_REG → tempo=.....
.....
..
loop ..... ; allumer la LED
..... ; passer en mode sleep. Réveil dans ..... par débordement de WDT
..... ; éteindre la LED
..... ; passer en mode sleep. Réveil dans ..... par débordement de WDT
goto loop

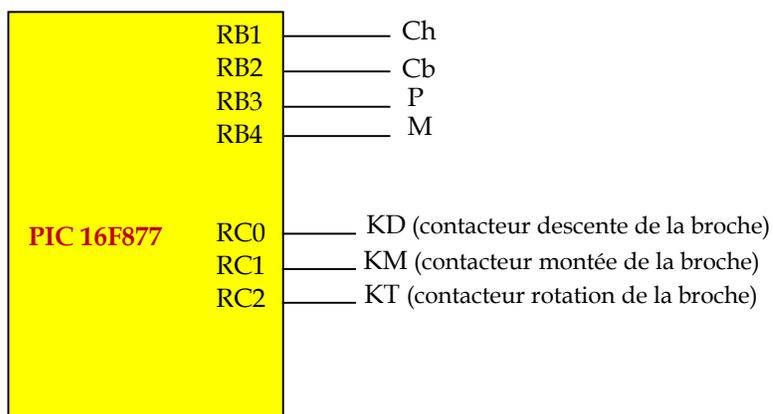
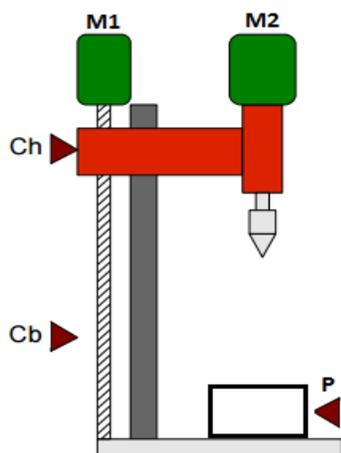
```

Durées possibles du WDT

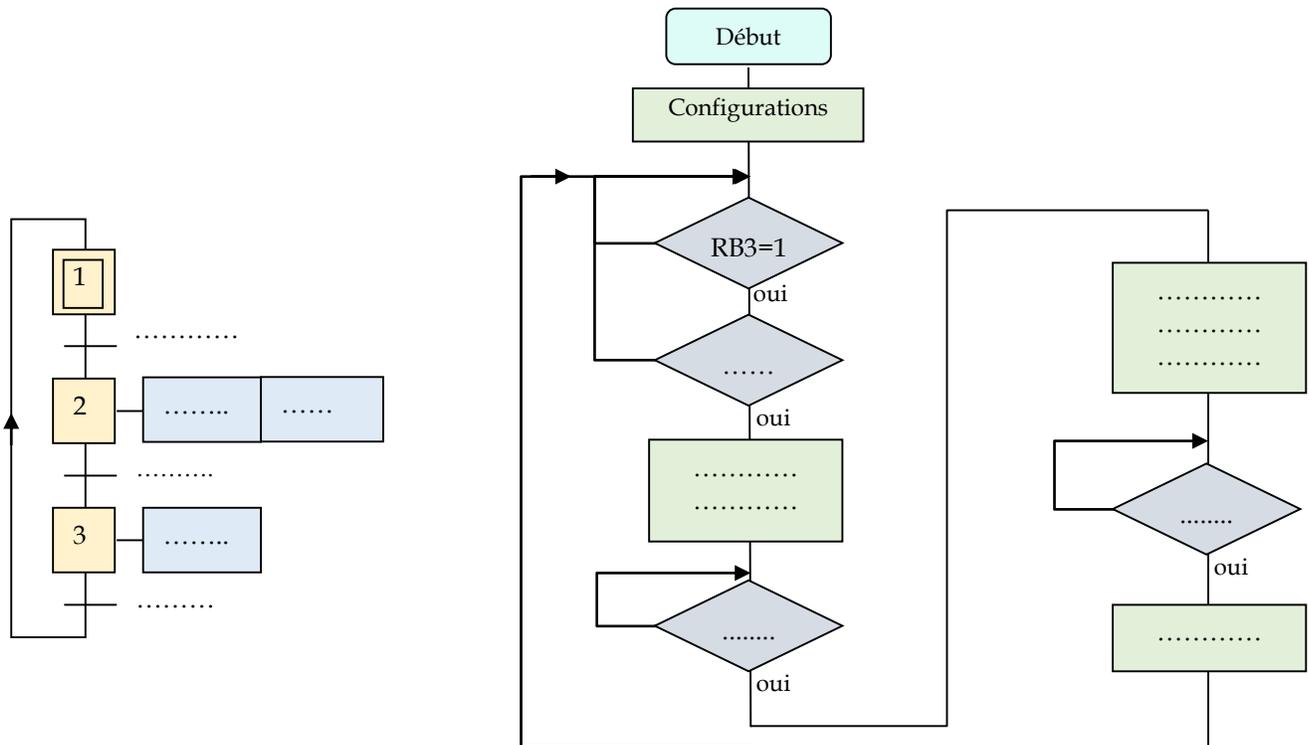
PSA	PS2, PS1, PS0	Taux de prévision du WDT	Mot de configuration (OPTION_REG)	Durée indicative
1	000
1	001
1	010
1	011
1	100
1	101
1	110
1	111

Implantation du GRAFCET dans un microcontrôleur

Le système est une perceuse automatique simple. Lorsque la pièce à usiner est en place, un appui sur le bouton M lance le cycle : la machine descend jusqu'à Cb puis remonte pour s'arrêter en Ch



Fournir le GRAFCET, le traduire en organigramme puis en un programme assembleur pour le microcontrôleur PIC16F877.



```

bcf STATUS, RP1                ; page 1
bsf STATUS, RP0
.....                          ; configurer PortB
.....
.....                          ; configurer PortC
bcf STATUS, RP0                ; page 0
bcf STATUS, RP1

test1 .....                    ; si RB3 = 1
.....
.....                          ; si RB4 = 1
.....
.....                          ; RC0 ← 1
.....                          ; RC2 ← 1
test2 .....                    ; si RB2 = 1
.....
.....                          ; RC0 ← 0
.....                          ; RC2 ← 0
.....                          ; RC1 ← 1
test3 .....                    ; si RB1 = 1
.....
.....                          ; RC1 ← 0
.....                          ; recommencer
    
```

⇒ Les interruptions

Une interruption provoque l'arrêt du programme principal pour aller exécuter un sous-programme, dit d'interruption, qui se trouve à l'adresse **0004**.

A la fin de cette procédure, le microcontrôleur reprend le programme principal à l'endroit où il l'a laissé.

Sources d'interruption

Interruption	Source d'interruption	Bit de validation	Flag	Interruption périphérique
TOI	Débordement de Timer0	TOIE	TOIF	Non
INT	Front sur la broche RB0/INT (le front de déclenchement est configuré par le bit INTEDG)	INTE	INTF	Non
RBI	Front sur une broche RB4-RB7	RBIE	RBIF	Non
ADI	Fin de conversion A/N	ADIE	ADIF	Oui
TMR1I	Débordement de Timer1	TMR1E	TMR1F	Oui
TMR2I	Timer2 a atteint la valeur maxi	TMR2E	TMR2F	Oui
EEl	Fin d'écriture en EEPROM	EEIE	EEIF	Oui

- Toutes les interruptions peuvent être validées/interdites à la fois par le bit GIE
- Chaque interruption peut être validée/interdite par son bit de validation individuel
- Un bit drapeau (flag) permet de savoir si l'évènement déclenchant l'interruption arrive

L'interruption INT

Cette interruption externe arrive via la broche RB0/INT, sa mise en œuvre nécessite de :

- Mettre à 1 le bit **GIE** pour l'autorisation globale de toutes les interruptions
- Mettre à 1 le bit **INTE** afin d'autoriser l'interruption sur RB0/INT.
- Choisir le front (montant ou descendant) qui déclenche l'interruption par le bit **INTEDG** du registre OPTION_REG

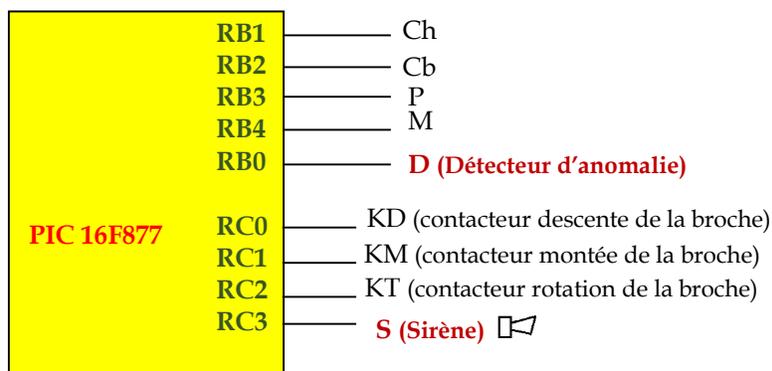
Le bit **INTF** (flag) est un indicateur, il est mis à 1 si une interruption arrive sur RB0/INT. Il doit être remis à 0 dans le programme de traitement de l'interruption.

Registre **INTCON** **GIE** **EEIE** **TOIE** **INTE** **RBIE** **TOIF** **INTF** **RBIF**

Exercice : mise en œuvre de l'interruption INT

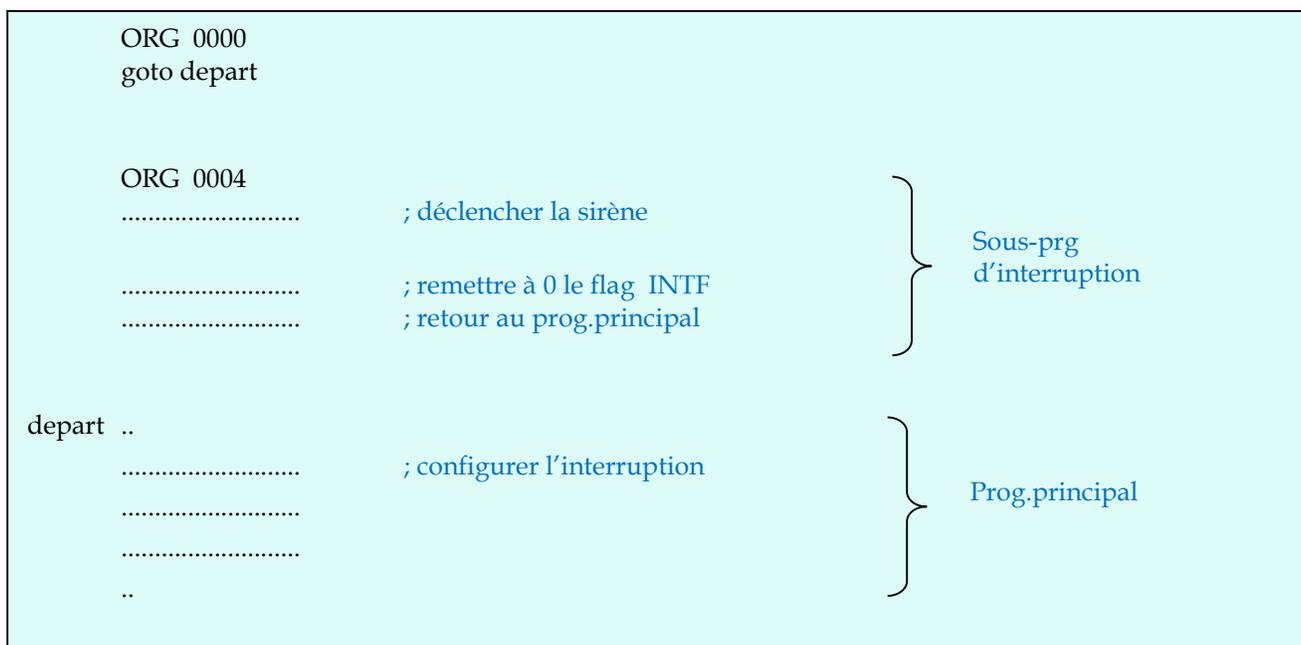
Il s'agit d'alerter les responsables en cas de danger autour de la perceuse de l'exercice traité plus haut : en cas d'anomalie signalée par le détecteur D sur la broche RB0, la sirène S montée sur RC3 entre en action

On va charger le programme principal de l'opération de perçage et la routine d'interruption du traitement de l'anomalie



Configuration de l'interruption INT (sur RB0)

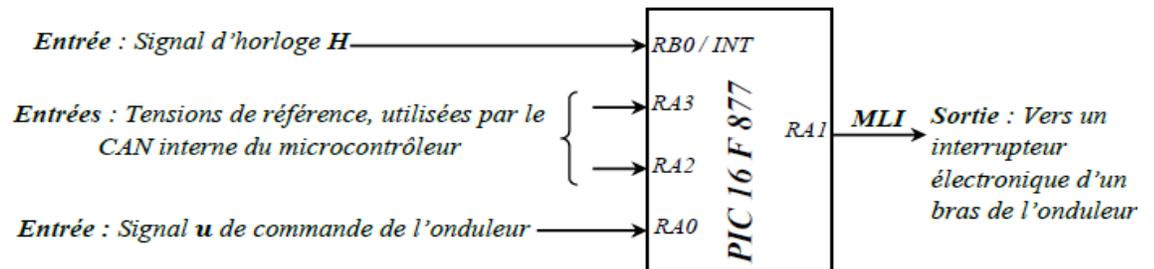
Registre	bit	Action
INTCON	GIE = 1	Autorisation générale de toutes les interruptions
INTCON	INTE = 1	Autorisation de l'interruption INT (sur RB0)
OPTION_REG	INTEDG = 1	Choix du front montant sur RB0



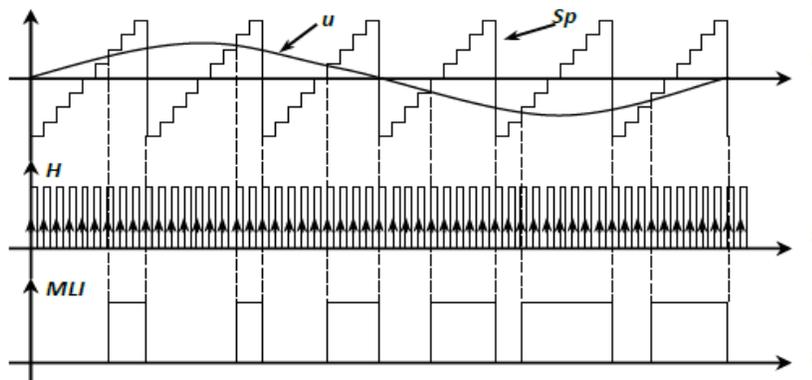
Exercice : Examen national 2018, session normale**Tâche 2 : Commande de l'onduleur**

Dans cette partie, on étudie une technique de génération d'un signal **MLI** (Modulation de Largeur d'Impulsion) par le microcontrôleur **PIC 16F877**. Le signal **MLI** est un signal **TOR** dont le rapport cyclique est une image de la tension u de commande, appliquée à l'entrée **RA0** du **PORTA** du microcontrôleur.

Le schéma de principe de cette commande est le suivant :

**Principe :**

Sp est un signal en dents de scie interne généré par le microcontrôleur tel que :



H est le signal d'horloge de synchronisation, appliqué à l'entrée d'interruption **RB₀/INT** du microcontrôleur. **Cp** est un compteur **8 bits** (registre interne), incrémenté à chaque front montant du signal **H**. La routine d'interruption consiste alors, à incrémenter le contenu de la case mémoire **Cp** qui simule le signal **Sp** en dents de scie. **N** est l'image numérique de la tension u de commande ; u est convertie par le module **C.A.N** (Convertisseur Analogique Numérique) intégré au **PIC16F877**.

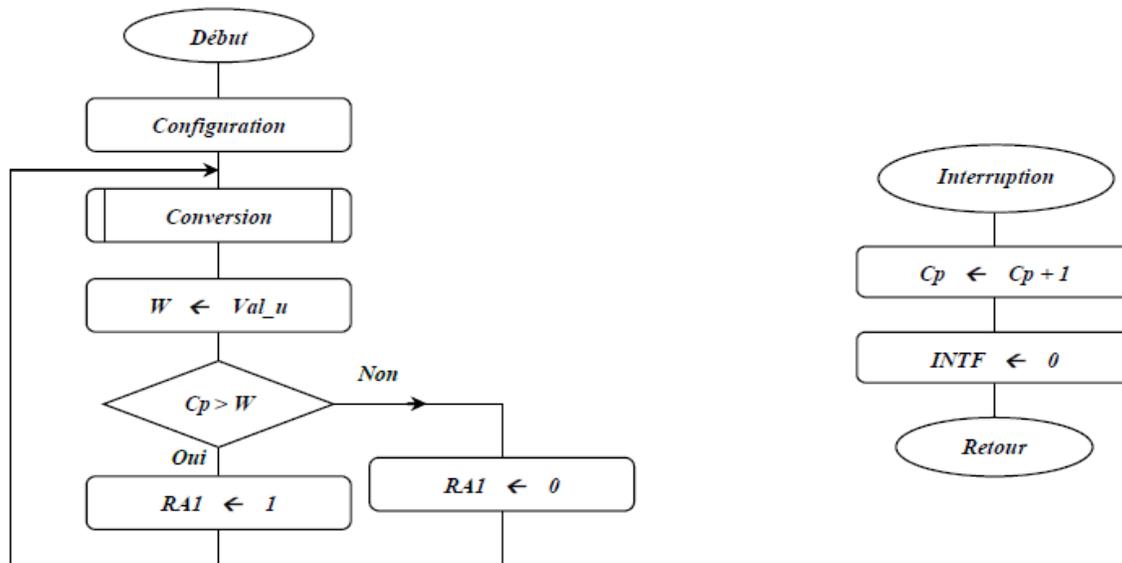
En comparant **Cp** à **N** (Nombre fourni par le **CAN** intégré au **PIC 16F877**), on pourra générer le signal **MLI** commandant un interrupteur électronique d'un bras de l'onduleur.

L'algorithme de cette commande est le suivant :

- Si **Cp** > **N**, alors **MLI** = 1 ;
- Sinon **MLI** = 0.

Le sous-programme "**Conversion**" est un sous-programme qui permet de convertir le signal de commande u en un nombre **N** sur **8 bits**, stocké dans la case mémoire appelée **Val_u**.

On donne ci-dessus l'organigramme de la commande d'un bras de l'onduleur.



Question : 45. En vous aidant du jeu d'instructions fourni en DRES 03, compléter le programme assembleur correspondant. (Les bits non utilisés de *TRISA* et *TRISB* sont à 0) [8 pts]

Question :45.

LABEL	CODE ASSEMBLEUR	COMMENTAIRE
	<i>BCF STATUS, 6</i>	
	; Accès à la banque 1
	; Configuration <i>TRISA</i>
	<i>MOVWF TRISA</i>	
	; Configurationon <i>TRISB</i>
	<i>MOVWF TRISB</i>	
	Configuration des registres :	
	<i>OPTION – INTCON – ADCON1 – ADCON0</i>	
	<i>BCF STATUS, 5</i>	; Accès à la banque 0
<i>LAB</i>	<i>CALL CONVERSION</i>	; Appel du sous-programme <i>CONVERSION</i>
	; Lecture du résultat de la conversion
	; $W = Cp - W$
	; Tester si le résultat est négatif
	; Sinon $MLI = 1$
	<i>BTFS STATUS, C</i>	; Tester si le résultat est positif
	<i>BCF PORTA, 1</i>	; Sinon $MLI = 0$
	<i>GOTO LAB</i>	; Reprendre
<i>Interruption</i>	<i>INCF Cp, F</i>	Incrémenter compteur <i>Cp</i>
	<i>BCF INTCON, INTF</i>	Remise à zéro du flag d'interruption <i>INT</i>
	Retour d'interruption

Exercice : Examen national 2018, session de rattrapage**Tâche 4 : Test du niveau de la charge de la batterie** (voir document DRES 04)

A chaque mise sous tension du chariot, l'utilisateur est informé du niveau de la charge de la batterie par une signalisation sonore. Pour cela, un sous-programme « Test » permet de tester la tension de la batterie E_{Bat} et d'émettre des bips sonores :

- $E_{Bat} \geq 12 V$ → charge convenable : 1 bip ;
- $11 V \leq E_{Bat} < 12 V$ → charge moyenne : 2 bips ;
- $E_{Bat} < 11 V$ → charge insuffisante (batterie déchargée) : 3 bips.

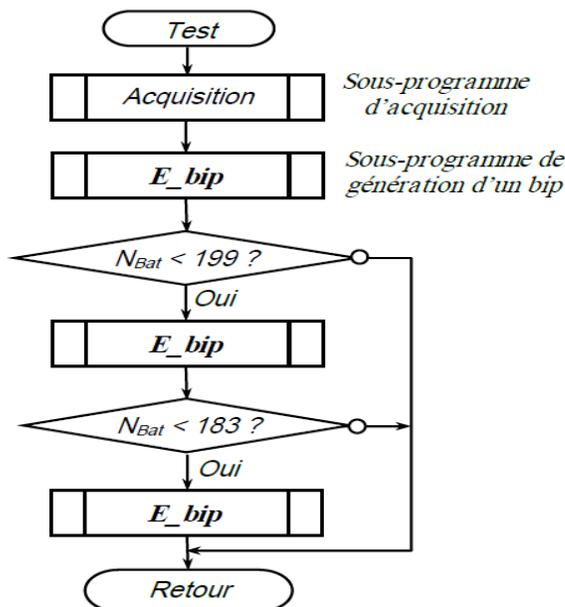
Le principe de ce test consiste à acquérir la tension U_{Bat} (image de la tension de la batterie E_{Bat}) et à la convertir en une valeur numérique N_{Bat} ; ensuite, on compare cette valeur aux seuils correspondants définis dans le tableau suivant :

	$E_{Bat} = 11 V$	$E_{Bat} = 12 V$
$U_{Bat} (V)$	3,59	3,92
N_{Bat} en décimal	183	199

L'organigramme du sous-programme « Test » est représenté ci-contre :

On note adr_Nbat l'adresse de la case mémoire contenant la valeur numérique N_{Bat} .

Q39) En utilisant le jeu d'instructions du microcontrôleur donné sur le document DRES 05, compléter le programme Assembleur correspondant à cet organigramme. 6 pts



Q39) Programme assembleur :

Label	Mnémonique	Opérande	Commentaire
Test	; Appel au sous-programme Acquisition
	CALL	E_bip	; Appel au sous-programme E_bip
	; Charger W par la valeur 199
	SUBWF	Adr_NBat,W	; Comparer (adr_NBat) à W
	; Sauter si N_Bat < 199
	GOTO	Fin	; Aller à la fin
	CALL	E_bip	; Appel au sous-programme E_bip
	; Charger W par la valeur 183
	; Comparer (adr_NBat) à W
	BTFSC	STATUS,C	; Sauter si N_Bat < W
	; Aller à la fin
	CALL	E_bip	; Appel au sous-programme E_bip
Fin	RETURN		

Exercice : Examen national 2019, session de rattrapage**Tâche 2 : Programme de régulation du degré d'acidité pH**

Le programme de régulation agit selon l'**algorithme** suivant :

- Acquisition du niveau de pH ;
- Affichage du niveau de pH sur l'indicateur (BARGRAPH) ;
- Si le pH mesuré est inférieur à 6,9 ($N < N1$) alors :
 - ✓ Injection pendant 5 minutes du correcteur de pH+ par la mini-pompe doseuse pH+ ;
 - ✓ Arrêt de la mini-pompe pendant 15 minutes, ce qui permet de stabiliser l'eau traitée ;
- Si le pH mesuré est supérieur à 7,7 ($N > N2$) alors :
 - ✓ Injection pendant 5 minutes du correcteur de pH- par la mini-pompe doseuse pH- ;
 - ✓ Arrêt de la mini-pompe pendant 15 minutes, ce qui permet de stabiliser l'eau traitée.

On dispose des sous programmes suivants :

- **Acquisition_pH** : qui permet de convertir le signal U_3 image du pH en un nombre N sur 8 bits, stocké dans la case mémoire appelée **Val_pH** ;
- **Affichage_pH** : qui permet d'afficher le pH mesuré sur le BARGRAPH à diodes LED connecté sur le port B ;
- **TEMPO_T1** : est un sous-programme de temporisation $T1 = 5$ min ;
- **TEMPO_T2** : est un sous-programme de temporisation $T2 = 15$ min.

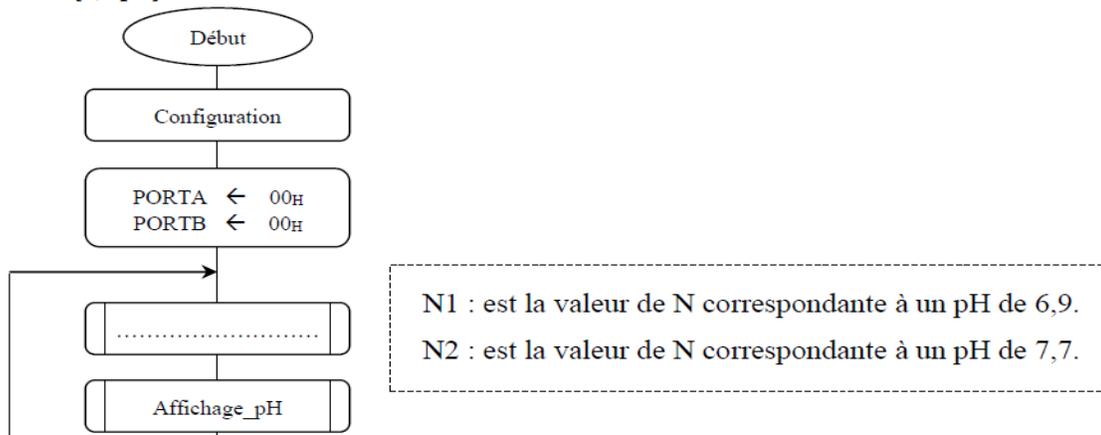
Q.43- En vous aidant de l'algorithme ci-dessus, compléter l'**organigramme** correspondant. [4,5 pts]

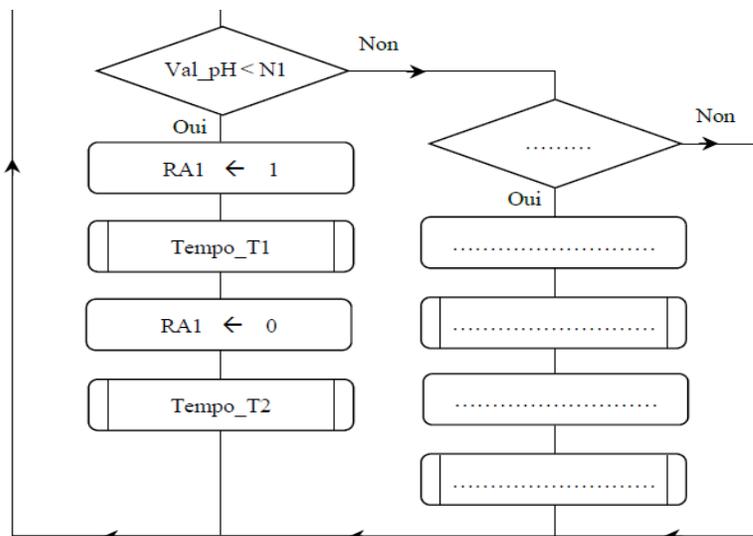
La configuration du PIC16F876 est comme suit :

- RA2 : Sortie logique pour la commande de la mini-pompe doseuse pH- ;
- RA1 : Sortie logique pour la commande de la mini-pompe doseuse pH+ ;
- RA0 : Entrée analogique pour l'acquisition de la tension U_3 image du pH de l'eau de la piscine ;
- RB0...RB7 : Sorties logiques pour la commande du BARGRAPH.

Q.44- En vous aidant du jeu d'instructions fourni en **DRES 04** page 14, compléter le programme assembleur de régulation du pH. (Les bits non utilisés du registre **TRISA** sont à 0). [5,5 pts]

Question.43: [4,5 pts]





Question.44: [5,5 pts]

```

BCF          STATUS, 6
.....      ; Accès à la banque 1
.....
.....      ; Configuration PORTA
.....      ; Configuration PORTB

MOVLW       0X0E
MOVWF       ADCON1      ; Configuration ADCON1
BCF         STATUS, 5   ; Accès à la banque 0
MOVLW       0X81
MOVWF       ADCON0      ; Configuration ADCON0
CLRF        PORTB
CLRF        PORTA      ; Initialisation des sorties du système
LAB1        CALL       Acquisition_pH ; Appel du sous-programme Acquisition_pH
LAB1        CALL       Affichage_pH  ; Appel du sous-programme Affichage_pH
.....
.....
.....      ; Si non sauter à LAB2
.....
.....
.....
LAB2        GOTO       LAB1          ; Reprendre
LAB2        MOVF       Val_pH, W     ; Lecture du résultat de la conversion
LAB2        SUBLW      N2            ; W = N2 - W
LAB2        BTFSC     STATUS, C     ; W > N2?
LAB2        GOTO      LAB1          ; Si non sauter à LAB1
LAB2        BSF       PORTA, 2      ; Injection du pH-
LAB2        CALL      TEMPO_T1      ; Appel du sous-programme de temporisation 5 min
LAB2        BCF       PORTA, 2      ; Arrêt d'injection du pH-
LAB2        CALL      TEMPO_T2      ; Appel du sous-programme de temporisation 15 min
LAB2        GOTO      LAB1          ; Reprendre
    
```

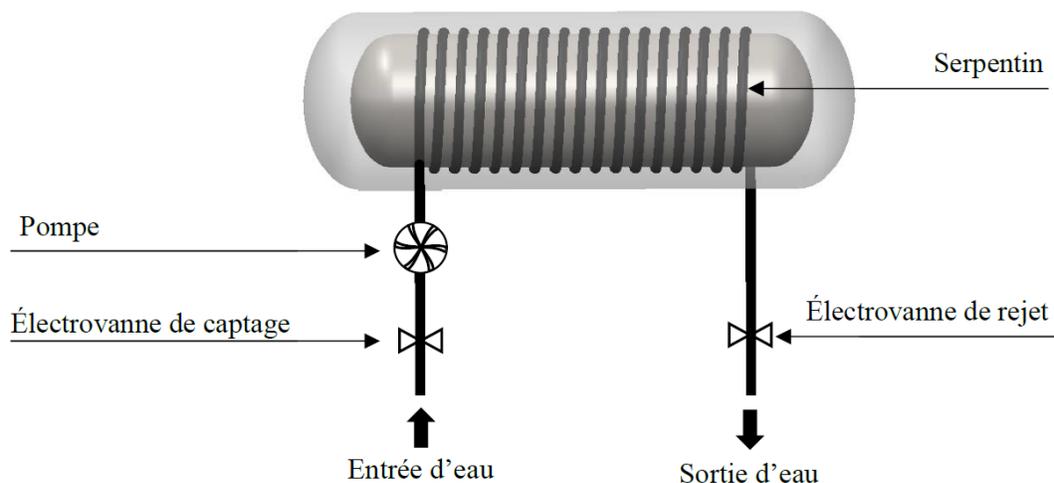
Exercice : Examen national 2021, session normale**Tâche 2 : Commande du système de refroidissement à l'eau de mer**

Les constituants électriques de l'hydrolienne, en particulier les convertisseurs électroniques de puissance, sont confinés à l'intérieur du convertisseur AC/AC (l'enceinte posée au fond marin et abritant l'ensemble du matériel électrique de l'hydrolienne).

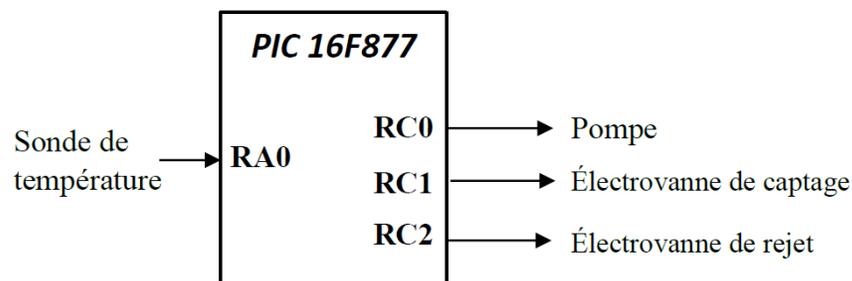
De ce fait, les composants électroniques peuvent être portés à des températures excessives. Cela nécessite de prévoir un moyen de refroidissement afin de protéger l'électronique embarquée.

On envisage de maintenir la température à l'intérieur du convertisseur AC/AC entre 20 °C et 30 °C par un système de refroidissement à l'eau de mer.

Moyennant deux électrovannes et une pompe à eau de mer, le système fait circuler l'eau dans un serpentin (tube métallique enroulé en spirale) inséré dans la double coque du convertisseur AC/AC. C'est un refroidissement en circuit ouvert ; en effet, après circulation dans le serpentin, l'eau est rejetée dans la mer. Une sonde mesure la température à l'intérieur du convertisseur AC/AC.



La commande de ce système de refroidissement est réalisée par un microcontrôleur PIC 16F877 selon l'architecture suivante :



Programme de commande de ce système de refroidissement

Éléments du programme

- **Lecture_T** : sous-programme chargé de lire, sur la ligne **RA0**, l'information issue de la sonde de température et de ranger le code numérique correspondant dans le registre **NT**.
- **NT** : registre qui contient le code numérique de la température mesurée par la sonde.
- **NT_{min}** et **NT_{max}** : sont les codes numériques qui correspondent respectivement à **20 °C** et **30 °C**.

Séquences du programme

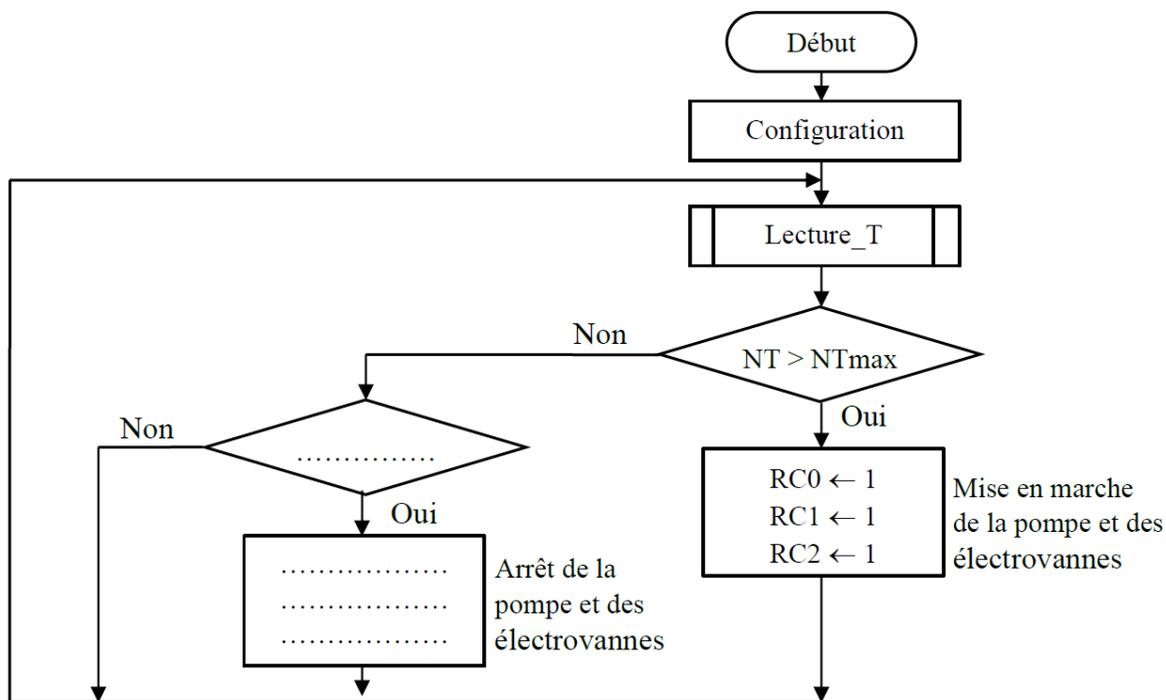
- Appel du sous-programme **Lecture_T** ;
- Evaluation de la température lue :
 - Si $NT > NT_{max}$, on met en marche la pompe et les deux électrovannes ;
 - Si $NT < NT_{min}$, on arrête la pompe et les deux électrovannes ;
- Reprendre une nouvelle lecture de la température.

Question : 43. Compléter l'organigramme traduisant les séquences ci-dessus.

2 pts

Question : 44. En vous aidant du jeu d'instructions du **DRES 04**, compléter le programme assembleur correspondant.

6 pts



Instruction		Commentaire	
BCF STATUS, RP1		; Activer la page 1	
.....		; Configurer PORTC en sortie	
BSF TRISA, 0		; Configurer la ligne RA0 en entrée	
BCF STATUS, RP1 BCF STATUS, RP0		; Activer la page 0	
repeter		; appel du sous-programme "Lecture_T"	
MOVLW NTmax SUBWF NT, w		; $W \leftarrow NTmax$; $W \leftarrow NT - NTmax$; tester si le bit C = 1	tester si $NT > NTmax$
GOTO saut		; si non, se brancher à l'étiquette "saut"	
BSF PORTC, 0 BSF PORTC, 1 BSF PORTC, 2		; si oui, mettre en marche la pompe et les deux électrovannes	
GOTO repeter		; reprendre	
saut		; $W \leftarrow NTmin$; $W \leftarrow NT - NTmin$; tester si le bit C = 0	tester si $NT < NTmin$
GOTO repeter		; si non, reprendre	
BCF PORTC, 0 BCF PORTC, 1		; si oui, arrêter la pompe et les deux électrovannes	
GOTO repeter		; reprendre	

Exercice : Examen national 2022, session normale**Tâche 2 : Affichage de la masse à déplacer**

Le monte-charge étudié est équipé d'une carte d'acquisition et d'affichage de la masse m_c à déplacer (voir document ressources **DRES 04**). Cette carte est à base du microcontrôleur **PIC 16 F 876**.

L'affichage se fait en décimal sur 3 afficheurs à 7 segments, équipés chacun d'un décodeur BCD/7 segments et d'un Latch 4 bits (verrou à 4 bascules D).

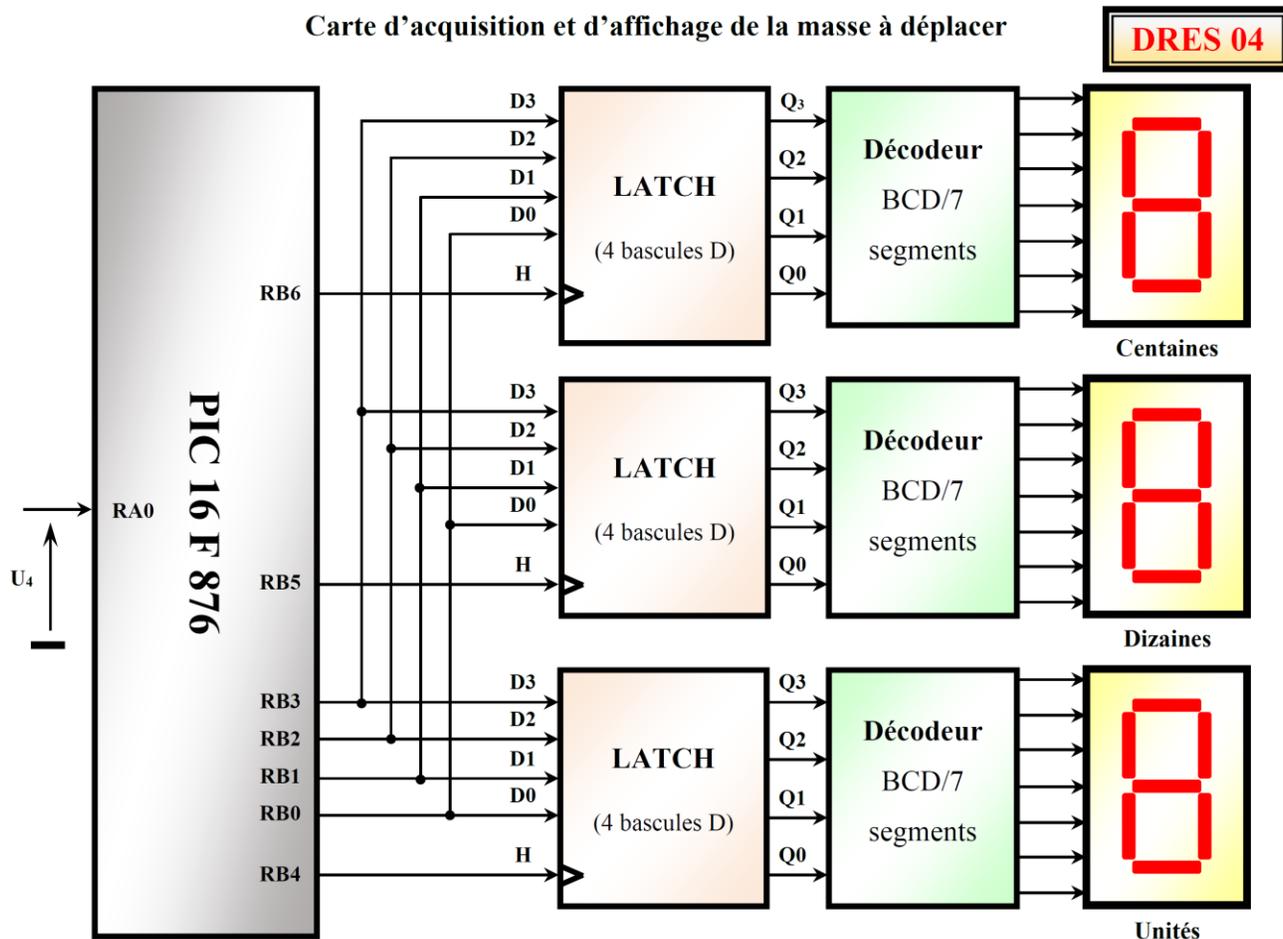
On dispose des sous programmes suivants :

- **Acquisition** : Sous-programme qui convertit le signal U_4 image de la masse m_c à déplacer en un nombre N sur **10 bits**, stocké dans les registres internes du CAN (**ADRESH : ADRESL**).
- **Conv_Kg** : Sous-programme qui convertit la valeur numérique N résultat du convertisseur CAN (**ADRESH : ADRESL**) en un nombre N' exprimé en **Kg**, stocké dans deux cases mémoires appelées **Val_mc_H** et **Val_mc_L**.
- **Conv_BCD** : Sous-programme qui convertit le nombre N' en décimal (code BCD), stocké dans les cases mémoires appelées **Unite_mc** (pour les unités), **Dizaine_mc** (pour les dizaines) et **Centaine_mc** (pour les centaines) ;

Q.47 - En vous aidant du document ressources **DRES 04**, compléter l'**organigramme** de l'acquisition et de l'affichage de la masse m_c à déplacer. **4 pts**

Q.48 - En vous aidant du jeu d'instructions fourni en document ressources **DRES 05**, compléter le **programme assembleur** correspondant. **5 pts**

Carte d'acquisition et d'affichage de la masse à déplacer



Principe d'affichage de la masse à déplacer

Si $N' = 2DE_H$ alors $N' = 734$ en décimal donc $N' = 0111.0011.0100$ en BCD

Donc, après appel du sous-programme "Conv_BCD" :

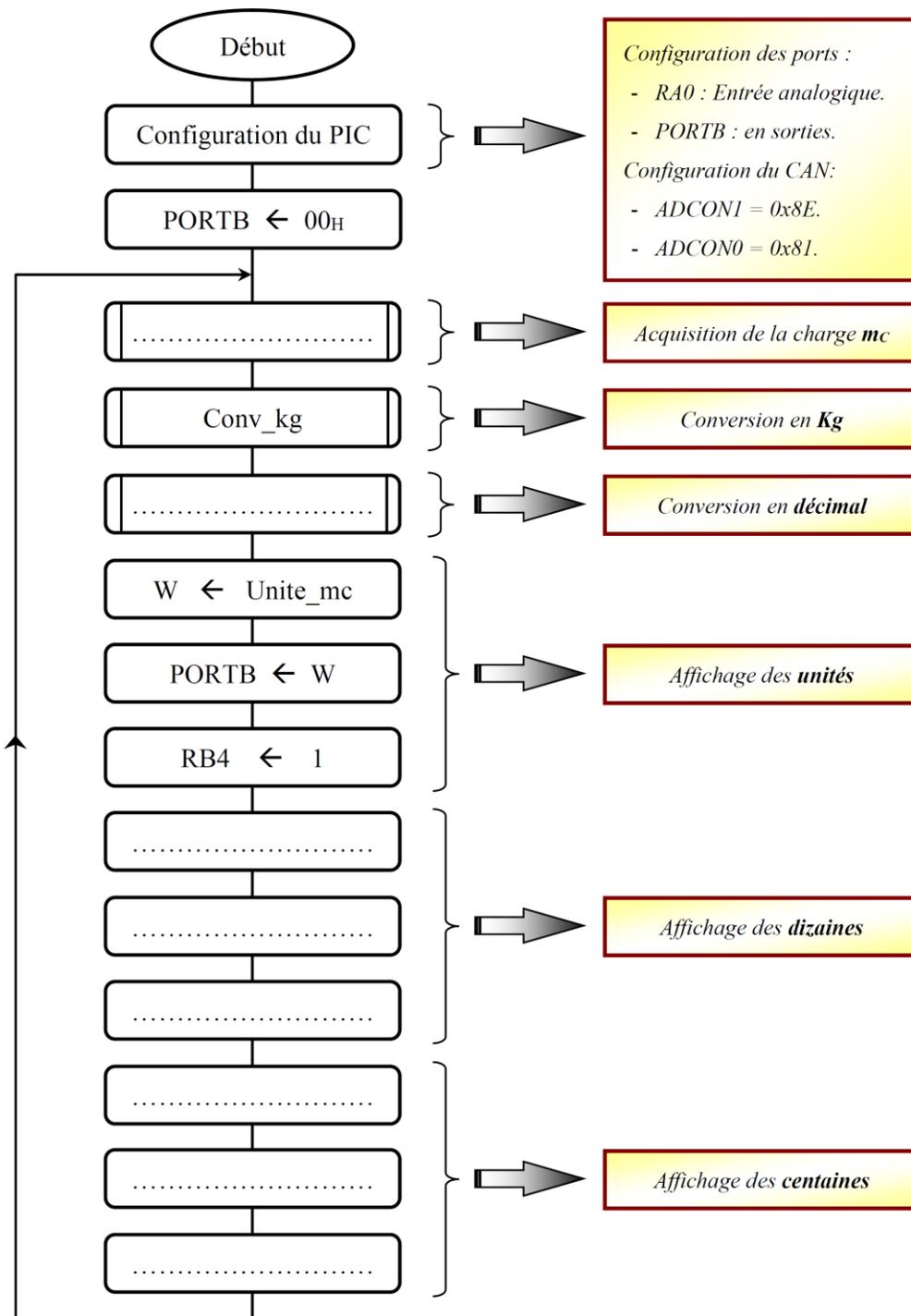
- Unité_mc = 0000.0100 (4)
- Dizaine_mc = 0000.0011 (3)
- Centaines_mc = 0000.0111 (7)

Pour afficher la masse à déplacer m_C en décimal sur les trois afficheurs ($N' = 2DE_H = 734$ en décimal), on effectue les opérations suivantes :

- Acquisition de la masse à déplacer par appel du sous-programme "Acquisition" ;
 - Convertir le nombre N résultat de la conversion analogique numérique en un nombre N' , exprimé en **kg** par appel du sous-programme "Conv_Kg" ;
 - Convertir N' en BCD par appel du sous-programme "Conv_BCD" ;
 - Écrire la valeur des unités '4' sur les entrées $D_3..D_0$ de l'afficheur des unités avec $H = 0$;
 - Mettre H à 1 pour mémoriser la valeur des unités par les sorties $Q_3..Q_0$ (créer un front montant sur l'entrée d'horloge des unités) ;
 - Écrire la valeur des dizaines '3' sur les entrées $D_3..D_0$ de l'afficheur des dizaines avec $H = 0$;
 - Mettre H à 1 pour mémoriser la valeur des dizaines par les sorties $Q_3..Q_0$ (créer un front montant sur l'entrée d'horloge des dizaines) ;
 - Écrire la valeur des centaines '7' sur les entrées $D_3..D_0$ de l'afficheur des centaines avec $H = 0$;
- Mettre H à 1 pour mémoriser la valeur des centaines par les sorties $Q_3..Q_0$ (créer un front montant sur l'entrée d'horloge des centaines).

Q.47 -

DREP 09



Q.48 -

DREP 10

```

BCF      STATUS, 6      ;
.....      ; accès à la BANK 1
.....      ; PORTB en sortie
.....      ; Mot de commande du registre TRISA
MOVWF   TRISA          ; RA0 en entrée
MOVLW   0x8E          ; Mot de commande du registre ADCON1
MOVWF   ADCON1        ; Configuration du CAN interne
BCF     STATUS, 5     ; Retour en banque mémoire 0
MOVLW   0x81          ; Mot de commande du registre ADCON0
MOVWF   ADCON0        ; Configuration du CAN interne
CLRF    PORTB         ; Initialisation des sorties
Loop    CALL    Acquisition ; appel du sous-programme "Acquisition"
.....
CALL    Conv_BCD      ; appel du sous-programme "Conv_BCD"
.....
.....
.....
.....
.....
MOVF    Centaine_mc, W ; Lecture de la valeur des centaines
MOVWF   PORTB         ; Ecriture des centaines dans le PORTB
BSF     PORTB, 6      ; Affichage des centaines
GOTO   Loop          ;

```