

# Introduction aux microcontrôleurs et codage de base des informations

Cours n°1  
LI326

## Généralités

## Définition wikipedia

Un microcontrôleur

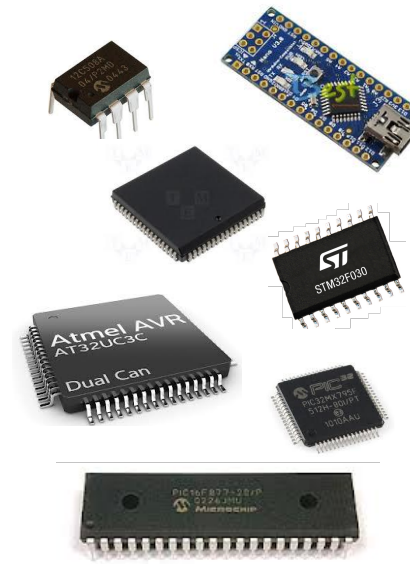
(en notation abrégée  $\mu\text{c}$ , ou uc ou encore MCU en Anglais)

est un [circuit intégré](#) qui rassemble les éléments essentiels d'un [ordinateur](#) : [processeur](#), [mémoires](#) ([mémoire morte](#) pour le programme, [mémoire vive](#) pour les données), unités périphériques et interfaces d'[entrées-sorties](#).

Les microcontrôleurs se caractérisent par

- un plus haut degré d'intégration,
- une plus faible consommation électrique,
- une vitesse de fonctionnement faible (de quelques MHz à 1GHz)
- et un coût réduit par rapport aux [microprocesseurs](#) polyvalents utilisés dans les [ordinateurs personnels](#).

## A quoi ressemble un $\mu\text{C}$ ?



Il existe une infinité de modèles pour coller au plus près des applications embarquées.

Nombreux constructeurs

- Microchip
- Atmel
- Siemens/Infineon
- Intel
- Freescale
- STMicroelectronics
- Analog Devices
- Texas Instruments
- Cypress
- Philips
- ARM

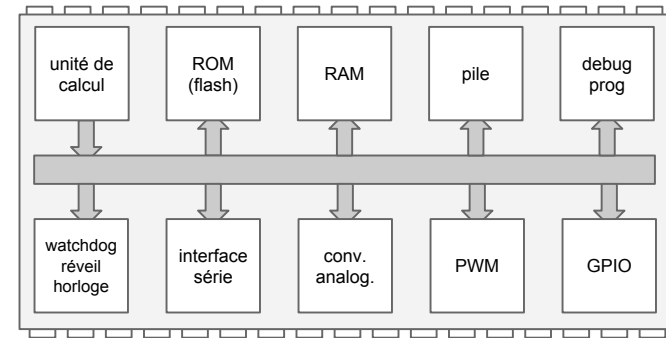
Chacun dispose de plusieurs familles avec des dizaines de modèles

## A quoi sert un µC ?

- Les micro-contrôleurs sont partout :
  - électroménager (machine à laver, four, ...)
  - multimédia (radio, HP, ...)
  - automobile (moteur, habitacle, ...)
  - équipement informatique (modem, souris, imprimante, ...)
  - industrie (robot, automate, ...)
  - bref partout où il y a un besoin "d'intelligence"
- Les alternatives sont :
  - Logique câblée avec des portes discrètes ↘
  - Logique câblée dans un circuit reprogrammable (FPGA) ↗
  - Circuiterie analogique ou électromécanique ↘

La tendance est au tout programmable  
et dans un avenir proche au tout connecté !

## Que contient un µC ?



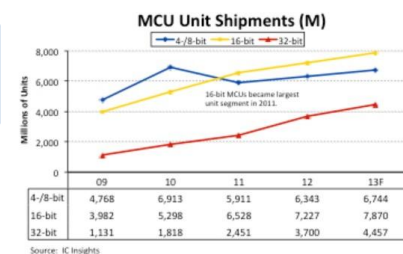
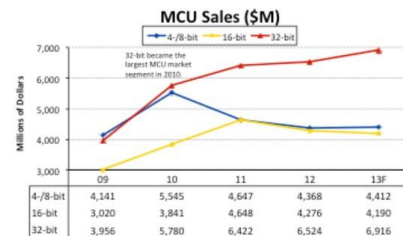
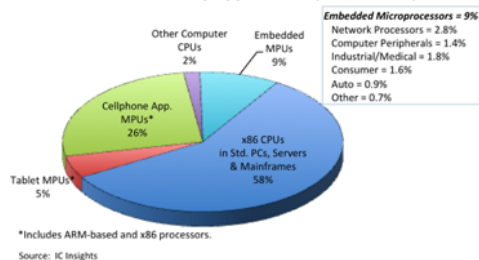
La dimension et le nombre des composants varie de manière continue entre le microcontrôleur 4 bits et le système intégré multicœurs utilisés dans les équipements nécessitant beaucoup de calcul et d'entrée sortie (équipement réseau par exemple)

## Marché : quelques données

La part des microcontrôleurs 32 bits devient prédominante en raison principalement de l'usage en informatique mobile.

Mais attention, en nombre de pièces donc d'usage c'est encore les 4/8/16 qui dominent.

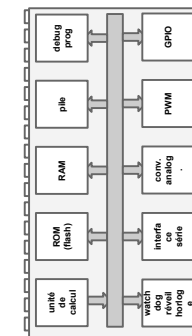
2013 MPU Sales by Applications (Fcst, \$65.3B)



source IC Insights

## Que connecte-on à un µC ?

- Entrées capteurs  
lumière, micro, hygromètre, mouvement, détecteur de gaz, proximité, torsion, pression, thermomètre, accéléromètre, GPS, ...
- IHM  
clavier, télécommande, surface tactile, voix, ...



- Sorties actionneurs  
moteurs CC ou PàP, relais, HP, leds, ...
- IHM  
écran LCD, buzzer, voix, ...

- Il existe une très grande variété de capteur et d'actionneurs mais le nombre d'interface est plus réduit en passant par des protocoles de communication standard : rs232, CAN, I2C, USB, ...
- Les capteurs et actionneurs contiennent souvent des µC pour simplifier le travail de l'application ou réduire la quantité d'information à échanger

## Quel langage utilise-t-on pour les $\mu$ C ?

Les langages de programmation dépendent de la taille et de l'usage. Lorsque les systèmes sont petits,

- la taille des programmes est importante car elle influence le prix,
- la performance influence la consommation donc l'autonomie.
  - Assembleur de moins en moins.
  - C ou C-like.
  - Basic.
  - Langages ad-hoc dérivés des langages d'automate.

Pour les systèmes 32bits, on trouve aussi des langages interprétés

- Java
- Lua

## Comment programme-t-on un $\mu$ C ?

Le programme est écrit, compilé, mis-au-point sur une machine de développement puis chargé dans le micro-contrôleur.



Le programme peut être exécuté

- sur un simulateur (ex: gpsim)
- sur le matériel avec la possibilité d'interrompre l'exécution sur une condition (événement, état d'un registre, ...) et de lire l'état de la mémoire depuis la machine de programmation (ex: jtag, icd)

## Module LI326

## Objectif du module

- Comprendre les principes de bases de la conception autour d'un microcontrôleur.
- Les concepts sont vus sur le  $\mu$ C PIC16F877 de Microchip parce qu'il est complet (mais ce n'est pas le plus simple).
- La programmation se fait en assembleur pour retirer toutes les abstractions utilisées par les programmeurs.
- Les outils de conception sont sur Linux.
- Les périphériques seront programmés au signal près.

# 11 séances

1	Introduction aux microcontrôleurs	TD calcul, structures de données
2	Bases de l'assembleur PIC et environnement programmation	Premiers programmes de calcul
3	Programmation en assembleur PIC : directives, macro-instructions, boucles, switch-case.	Programmes évolués sans interruption: boucles, macro-instructions
4	Entrées-sorties numériques simples et bibliothèques de fonctions : leds et bouton poussoir idéal.	Leds + bouton poussoir, principes fonctions simples
5	Gestion des événements et programmation par composants: interruptions, timer, reset, watchdog, sleep, automates.	Leds + bouton poussoir réel automates
6	Communication série RS232 : bootloader et terminal de commandes.	terminal pour contrôler le clignotement des leds
7	Périphériques basiques : clavier matriciel et afficheur LCD.	Digicode programmable
8	Périphériques sur 1 fil : clavier, commande PWM et échange de données.	clavier sur 1 fils, sortie PWM pour régler la luminosité d'une led
9	Conversion analogique numérique	Serrure analogique programmation du PWM
10	bus I2C : commande de périphériques standardisés.	Télémetre à ultra-son
11	Compteurs et protocole IR	Serrure à télécommande

## PIC16F877

## Principes de fonctionnement du module

Le but est que vous compreniez tout :

- Les 5 premières séances se feront sur un simulateur
- Les 6 suivantes sur des vrais composants

Toutes les séances sont notées :

- La présence 20%
- L'investissement et les résultats 20%

L'examen compte pour 60%

## Microchip PIC16F877

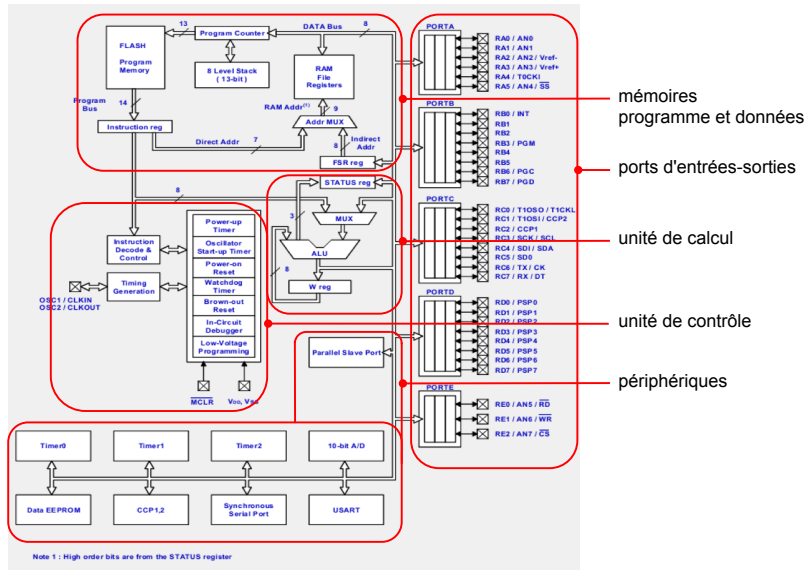
Fonctionne à **20 MHz** maximum.

- mais utilise 4 cycles par instruction donc  
5 millions d'instructions par seconde ou **200 ns par instruction**

Caractéristiques :

- 35 instructions (composant RISC),
- 8K instructions de mémoire Flash interne pour le programme,
- 368 octets de RAM, ce sont plutôt des registres (FILE)
- 256 octets de d'EEPROM,
- 3 compteurs / timer de 8 ou 16 bits (PWM)
- 1 Watchdog,
- 8 entrées analogiques 10bits / comparateur de tension
- 1 port série (RS232), 1 port I2C / SPI
- 15 sources d'interruption,
- 33 entrées/sorties numériques configurables individuellement, disposés en 5 ports nommés de A à E,
- un mode SLEEP.

## Architecture interne



## Les autres membres de la famille

Microchip propose des centaines de modèles répartis dans 9 familles

8 bits

- PIC10/PIC12 très petits
- PIC16 milieu de gamme
- PIC17/PIC18 haut de gamme (75 inst, usb, ethernet, C)

16 bits

- PIC24 compatible avec GCC
- dsPIC30, dsPIC33 pour le traitement du signal

32 bits

- PIC32 mips4k

## Les différentes mémoire

Le PIC16F877 dispose de plusieurs mémoires avec des usages spécifiques :

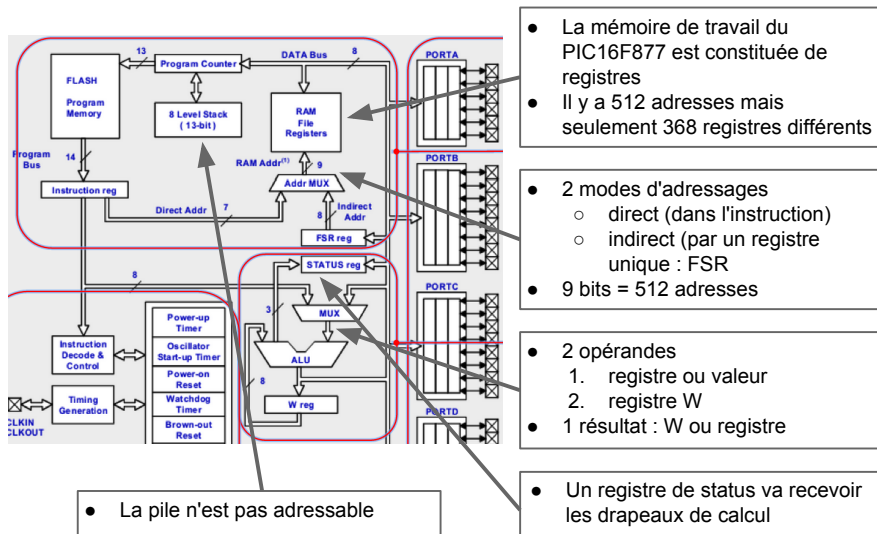
- Une mémoire flash pour le programme, mais qui peut contenir des données statiques qui peuvent être modifiée à l'exécution.
- Une mémoire pour les données pour le calcul. Ce sont plutôt des registres. Ils sont volatiles.
- Une mémoire eeprom pour les données non-volatiles.
- Une pile pour les adresses de retour des fonctions et des routines d'interruption.
- Des registres de contrôle des périphériques.

Quatre espaces d'adressage:

- Mémoire des registres accédée en direct avec les instructions
- Mémoire de programme accédée en lecture/écriture indirectement par des registres et des séquences de programmes précises
- Mémoires eeprom accédée indirectement par les registres
- Mémoire de la pile non accessible.

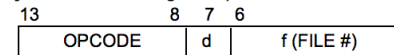
# Calcul avec le PIC

## Architecture interne : ALU



## Format des instructions

Byte-oriented file register operations

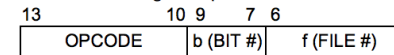


d = 0 for destination W  
 d = 1 for destination f  
 f = 7-bit file register address

Les instructions font 14 bits

- 7 bits pour l'adresse du registre opérande
- 1 bit pour l'adresse du registre destination

Bit-oriented file register operations



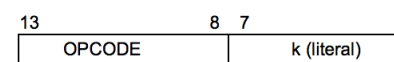
b = 3-bit bit address  
 f = 7-bit file register address

Un type d'instructions "bit"

- 3 bits pour désigner le numéro du bit

Literal and control operations

General



k = 8-bit immediate value

Un type d'instruction "literal"

- 8 bits pour la valeur

## Format des instructions

- Les instructions n'ont qu'une seule opérande
  - En principe :  $resultat = opérande \text{ opération } opérande$   
 par exemple :  $Reg1 = Reg2 + Reg3$
  - En PIC :
    - $W = Reg3 + W$
    - $W = Reg2 + W$
    - $Reg1 = W$
- L'état de l'opération est stocké dans le registre status
  - $Z = 1$  si le résultat est NUL
  - $C = 1$  valeur de la retenue sortante (bit n°8)
  - $DC = 1$  valeur de la retenue du bit n°3

# Registre status

## STATUS REGISTER (ADDRESS 03h, 83h, 103h, 183h)

R/W-0	R/W-0	R/W-0	R-1	R-1	R/W-x	R/W-x	R/W-x	
IRP	RP1	RP0	$\overline{TO}$	$\overline{PD}$	Z	DC	C	
bit 7								bit 0

- bit 2 **Z: Zero bit**  
1 = The result of an arithmetic or logic operation is zero  
0 = The result of an arithmetic or logic operation is not zero
  - bit 1 **DC: Digit carry/borrow bit** (ADDWF, ADDLW, SUBLW, SUBWF instructions) (for borrow, the polarity is reversed)  
1 = A carry-out from the 4th low order bit of the result occurred  
0 = No carry-out from the 4th low order bit of the result
  - bit 0 **C: Carry/borrow bit** (ADDWF, ADDLW, SUBLW, SUBWF instructions)  
1 = A carry-out from the Most Significant bit of the result occurred  
0 = No carry-out from the Most Significant bit of the result occurred
- Note:** For borrow, the polarity is reversed. A subtraction is executed by adding the two's complement of the second operand. For rotate (RRF, RLF) instructions, this bit is loaded with either the high, or low order bit of the source register.

# Exemples d'instruction

<b>ADDLW</b>	<b>Add Literal and W</b>				
Syntax:	[label] ADDLW k				
Operands:	$0 \leq k \leq 255$				
Operation:	$(W) + k \rightarrow (W)$				
Status Affected:	C, DC, Z				
Encoding:	<table border="1"> <tr> <td>11</td> <td>111x</td> <td>kkkk</td> <td>kkkk</td> </tr> </table>	11	111x	kkkk	kkkk
11	111x	kkkk	kkkk		
Description:	The contents of the W register are added to the eight bit literal 'k' and the result is placed in the W register.				
Words:	1				
Cycles:	1				

- addlw 46
  - $W = W + 46$
- addlw 34'
  - $W = W + 0x34$

<b>ADDWF</b>	<b>Add W and f</b>				
Syntax:	[label] ADDWF f,d				
Operands:	$0 \leq f \leq 127$ $d \in \{0,1\}$				
Operation:	$(W) + (f) \rightarrow (\text{destination})$				
Status Affected:	C, DC, Z				
Encoding:	<table border="1"> <tr> <td>00</td> <td>0111</td> <td>dfff</td> <td>ffff</td> </tr> </table>	00	0111	dfff	ffff
00	0111	dfff	ffff		
Description:	Add the contents of the W register with register 'f'. If 'd' is 0 the result is stored in the W register. If 'd' is 1 the result is stored back in register 'f'.				

- addwf R1,W
  - $W = R1 + W$
- addwf R1,F
  - $R1 = R1 + W$

# Le jeu d'instructions

Mnemonic, Operands	Description	Cycles	14-Bit Instruction Word		Status Affected	Notes
			MSb	LSb		
<b>BYTE-ORIENTED FILE REGISTER OPERATIONS</b>						
ADDWF f,d	Add W and f	1	00	0111 dfff ffff	C,DC,Z	1,2
ANDWF f,d	AND W with f	1	00	0101 dfff ffff	Z	1,2
CLRF f	Clear f	1	00	0001 1fff ffff	Z	2
CLRWF -	Clear W	1	00	0001 0xxx xxxxx	Z	
COMF f,d	Complement f	1	00	1001 dfff ffff	Z	1,2
DECf f,d	Decrement f	1	00	0011 dfff ffff	Z	1,2
DECFSZ f,d	Decrement f, Skip if 0	1(2)	00	1011 dfff ffff		1,2,3
INCF f,d	Increment f	1	00	1010 dfff ffff	Z	1,2
INCFSZ f,d	Increment f, Skip if 0	1(2)	00	1111 dfff ffff		1,2,3
IORWF f,d	Inclusive OR W with f	1	00	0100 dfff ffff	Z	1,2
MOVF f,d	Move f	1	00	1000 dfff ffff	Z	1,2
MOVWF f	Move W to f	1	00	0000 1fff ffff		
NOP -	No Operation	1	00	0000 0xxx 0000		
RLF f,d	Rotate Left f through Carry	1	00	1101 dfff ffff	C	1,2
RRF f,d	Rotate Right f through Carry	1	00	1100 dfff ffff	C	1,2
SUBWF f,d	Subtract W from f	1	00	0010 dfff ffff	C,DC,Z	1,2
SWAPF f,d	Swap nibbles in f	1	00	1110 dfff ffff		1,2
XORWF f,d	Exclusive OR W with f	1	00	0110 dfff ffff	Z	1,2
<b>BIT-ORIENTED FILE REGISTER OPERATIONS</b>						
BCF f,b	Bit Clear f	1	01	00bb bfff ffff		1,2
BSF f,b	Bit Set f	1	01	01bb bfff ffff		1,2
BTFSZ f,b	Bit Test f, Skip if Clear	1(2)	01	10bb bfff ffff		3
BTFSZ f,b	Bit Test f, Skip if Set	1(2)	01	11bb bfff ffff		3
<b>LITERAL AND CONTROL OPERATIONS</b>						
ADDLW k	Add literal and W	1	11	111x kkkk kkkk	C,DC,Z	
ANDLW k	AND literal with W	1	11	1001 kkkk kkkk	Z	
CALL k	Call subroutine	2	10	0kkk kkkk kkkk		
CLRWDI -	Clear Watchdog Timer	1	00	0000 0110 0100	$\overline{TO}$ $\overline{PD}$	
GOTO k	Go to address	2	10	1kkk kkkk kkkk		
IORLW k	Inclusive OR literal with W	1	11	1000 kkkk kkkk	Z	
MOVLW k	Move literal to W	1	11	0xxx kkkk kkkk		
RETFIE -	Return from interrupt	2	00	0000 0000 1001		
RETLW k	Return with literal in W	2	11	01xx kkkk kkkk		
RETURN -	Return from Subroutine	2	00	0000 0000 1000		
SLEEP -	Go into standby mode	1	00	0000 0110 0011	$\overline{TO}$ $\overline{PD}$	
SUBLW k	Subtract W from literal	1	11	110x kkkk kkkk	C,DC,Z	
XORLW k	Exclusive OR literal with W	1	11	1010 kkkk kkkk	Z	

Seulement  
35 instructions  
mais ce n'est pas un gage de simplicité pour le programmeur

# Pour des instructions complètes

Pour effectuer :  $\text{Reg1} = \text{Reg2} + \text{Reg3}$

Il faut une séquence d'instructions :  
 movf R3,W  
 addwf R2,W  
 movwf R1

Exemples :  
 $R1 = R1 - R2$  :  
 $R1 = L$  :  
 $R1 = R1 - L$  :  
 $R1 = L - R1$  :

