# Architecture des microcontrôleurs

l'unité arithmétique et logique (ALU)



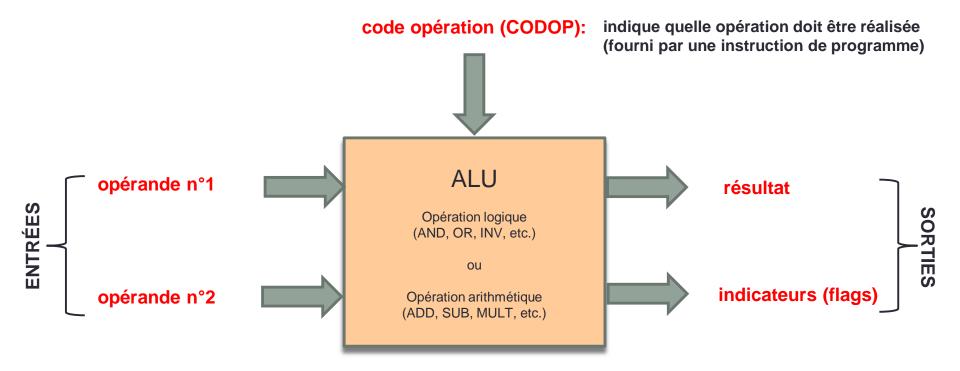
## Sommaire

- Notions générales
- 2. ALU et registres du PIC18F
- 3. Un registre particulier: l'accumulateur
- 4. Le registre d'état



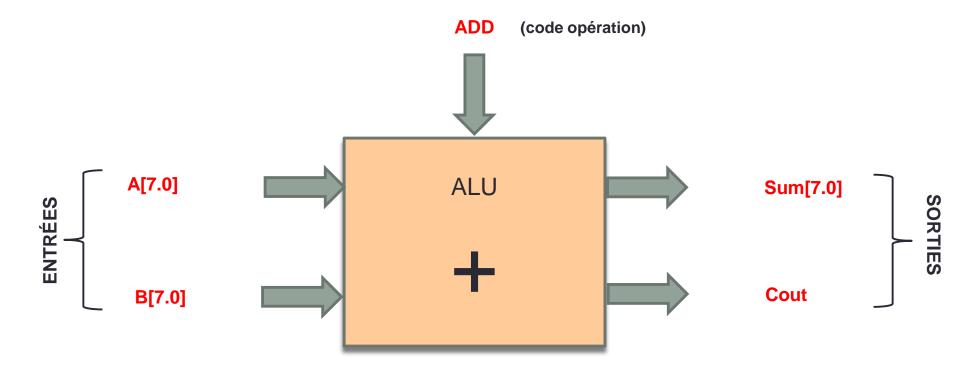
## 1. Notions générales

 L'unité arithmétique et logique (ALU) est un circuit capable d'appliquer une opération logique sur un ou deux opérandes.





## Exemple: addition





### Critères de performance

Nombre de bits de l'ALU: largeur maximale des mots binaires traités en une opération

**Remarque:** il est toujours possible de travailler avec des mots plus larges, mais plusieurs opérations successives seront nécessaires.

Par exemple: l'addition de mots de 16 bits avec une ALU 8 bits est possible, mais nécessitera plusieurs opérations successives.

Temps de traitement d'une opération

Par exemple: 16 MIPS (Mega Instructions Per Second) au maximum sur un PIC18F

Nombre d'ALU physiquement présentes

Possibilité ou non de réaliser plusieurs opérations en parallèle (processeurs mono-cœurs / processeurs multi-cœurs)

Diversité des opérations disponibles

Par exemple: sur un PIC18F, ≈ 70 opérations opérations arithmétiques: Add, Substract, Multiply, Increment, Decrement, Negate, ... opérations logiques: AND, OR, XOR, Complement, ...



### Programme

Programme = suite d'instructions effectuées <u>séquentiellement</u> par le processeur

En langage assembleur, 1 instruction = 1 commande directement compréhensible par le processeur

Remarque: un programme écrit dans un langage « haut niveau » (exemple: en C) devra être « traduit » en langage « bas niveau » (assembleur) ← COMPILATION

La liste des instructions est stockée dans la mémoire programme

Après avoir exécuté une instruction, le processeur passe à la suivante, stockée juste après dans la mémoire (sauf en cas de branchement: CALL routine, GOTO label, etc.)

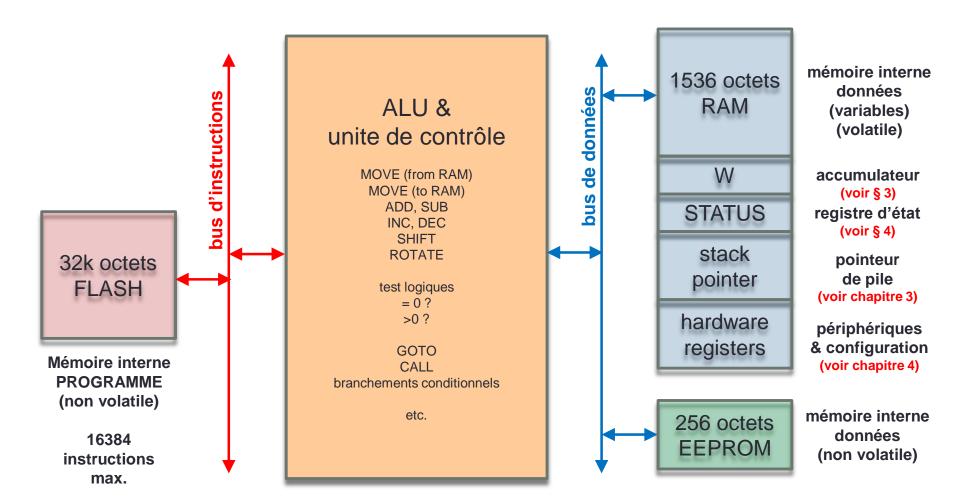
- · Une instruction doit fournir plusieurs indications au processeur
  - que faut-il faire ?
  - avec quelles données ?
  - où placer le résultat ?
  - etc.
- Une instruction est codée sur « un certain nombre » de bits

Par exemple: sur un PIC18F, 2 octets (16 bits) pour la majorité des instructions



# 2. ALU et registres<sup>(1)</sup> du PIC18F

### Exemple du PIC18F45K20

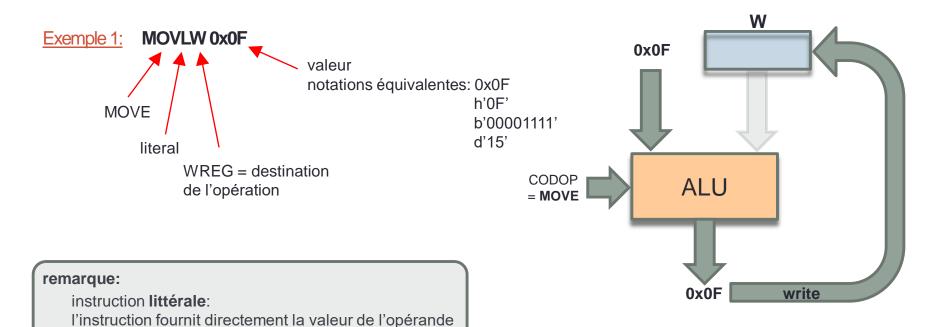




## 3. Un registre particulier: l'accumulateur

Accumulateur (ou Working Register, noté W ou WREG):

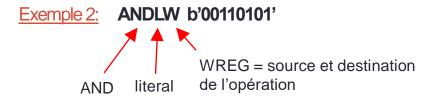
registre particulier qui contient (dans la plupart des cas) un opérande avant d'exécuter l'instruction, et qui peut contenir le résultat de l'opération



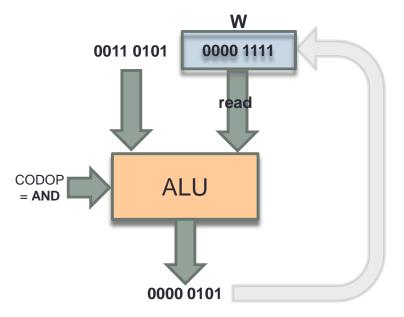
On parle également d'**adressage immédiat** (abus de langage car l'instruction ne fournit pas une adresse mais une valeur!)



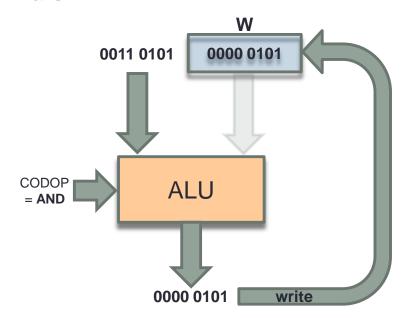




### D'abord:



### **Puis:**



résultat:

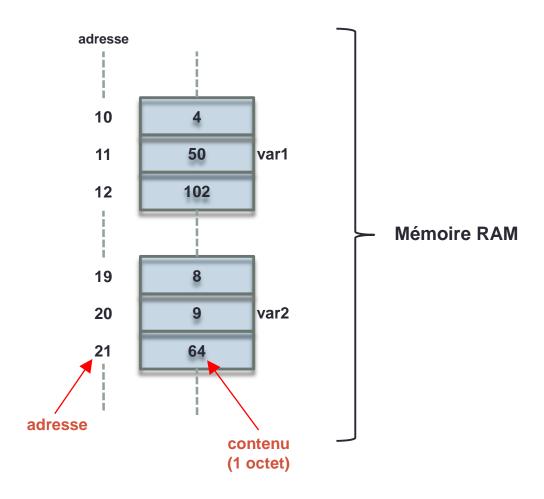




#### Exemple 3: opération « complexe »

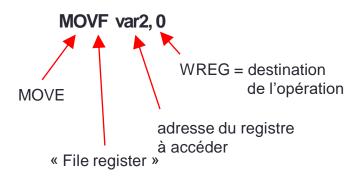
→ faire la somme de deux variables var1 et var2, stocker le résultat dans var1

```
s'écrit en en langage C: var1 = var1 + var2; // var1 et var2 ayant au préalable été déclarées // comme des variables de type uint8_t (8-bit non-signé)
```





#### 1ère instruction:



#### adressage immédiat

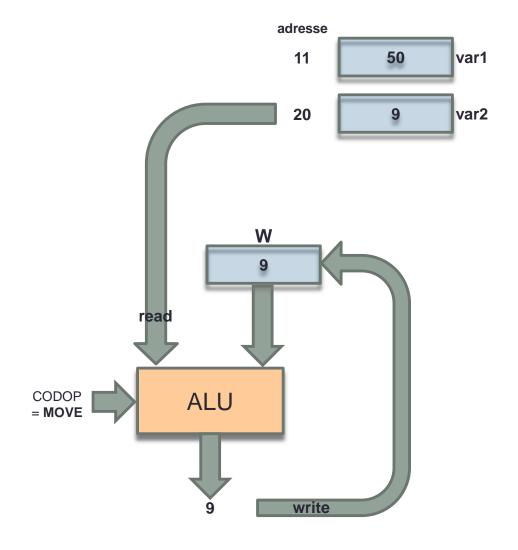
on fournit l'adresse du registre à accéder

On peut donner le « nom » de la variable: le compilateur le remplacera par son adresse

(le microcontrôleur ne « comprend » pas le mot « var2 », mais il « sait » quoi faire si on lui fournit une adresse).

Ici, on aurait pu remplacer var2 par 20 dans l'instruction.

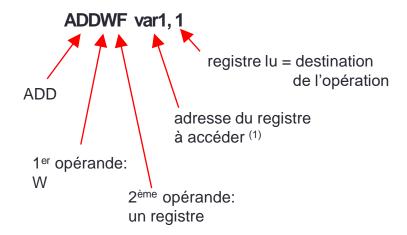
Le résultat aurait été le même.



résultat: l'accumulateur est chargé avec le contenu de var2



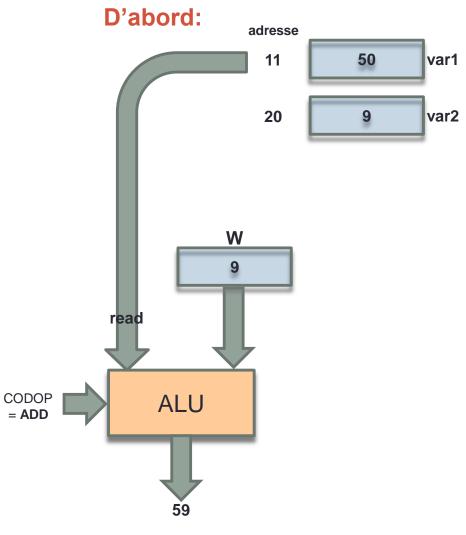
#### 2ème instruction:



### adressage immédiat

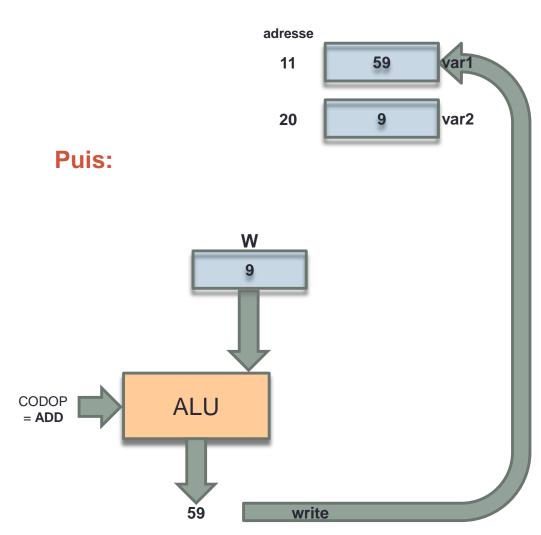
on fournit l'adresse du registre à accéder

(1) Ici, on aurait pu remplacer **var1** par **11**. Le résultat aurait été le même.



résultat: l'ALU calcule W + var1





résultat: le résultat de l'addition est copié dans var1

#### remarque: W n'est pas modifié

Avec l'instruction **ADDWF var1, 0** le résultat aurait été copié dans W.

Il aurait ensuite fallu copier le contenu de W dans var1 (instruction **MOVWF var1**).

Indique la destination 0 ⇒ résultat dans W

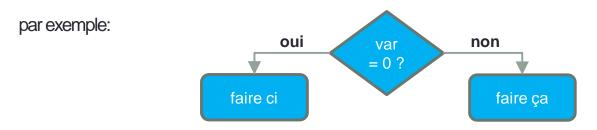
1 ⇒ résultat dans registre de départ



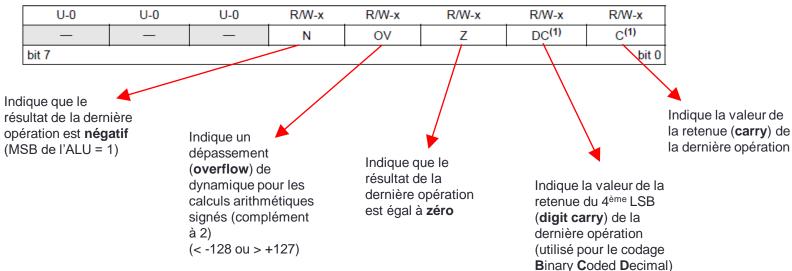
## 4. Le registre d'état

#### Registre d'état (ou Status Register, noté STATUS):

registre particulier qui contient l'ensemble des indicateurs (flags) mis à jour par l'instruction la plus récente (ces indicateurs peuvent entre autres être utilisés pour faire des branchements conditionnels)

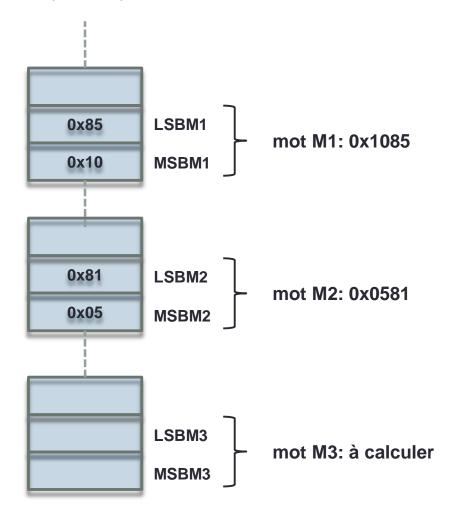


REGISTER 5-2: STATUS: STATUS REGISTER

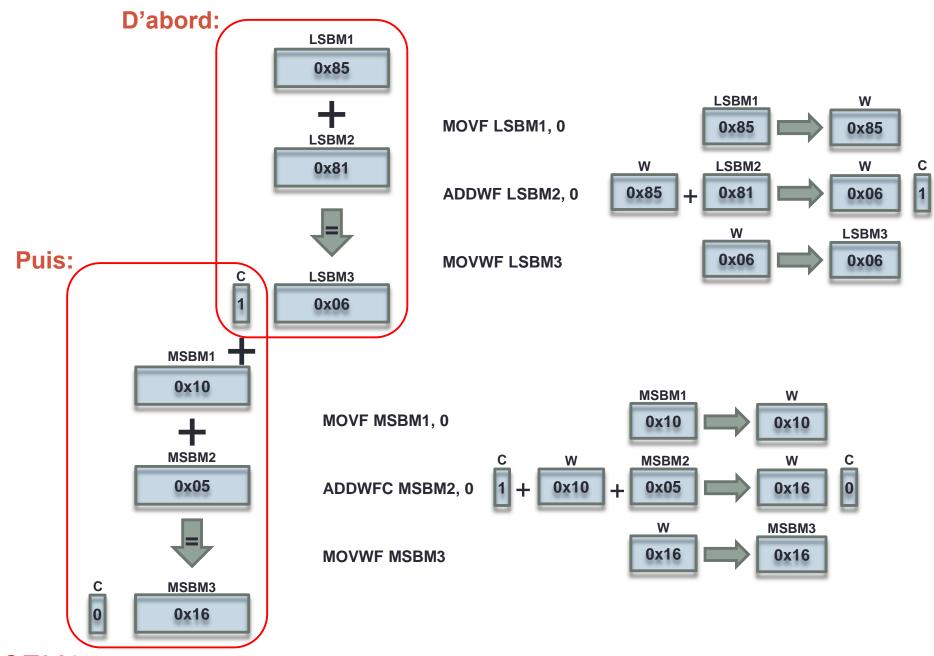


La retenue (carry) permet de réaliser des opérations sur des mots de plus de 8 bits.

Exemple 4: addition de 2 mots de 16 bits (M1 et M2), résultat dans M3







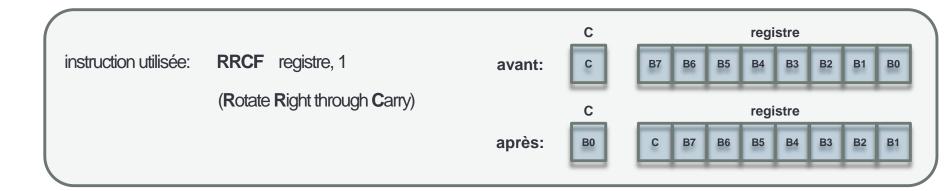
Quelques remarques concernant l'exemple précédent:

- Il existe 2 instructions proches mais différentes pour l'addition: « ADD » et « ADD with Carry ».
- 2 La « Carry » est utilisée et modifiée par certaines instructions. (Elle est lue avant, et modifiée après.)
- L'opération s'écrit en une ligne en C.

  M3 = M2 + M1; // M1, M2 et M3 étant préalablement déclarées comme des variables
  // de type uint16\_t

Elle nécessite en réalité 6 instructions élémentaires.

Exemple 5: décalage d'un mot de 16 bits (M1) d'un bit vers la droite



#### programme pour cet exemple:

