

PROGRAMAREA ÎN LIMBAJ DE ASAMBLARE

GENGE BÉLA

# Capitolul 2

## Clasificarea instrucțiunilor

# Tipuri de instrucțiuni

- Instrucțiuni matematice pe octet.
- Instrucțiuni logice pe octet.
- Instrucțiuni matematice și logice cu constante.
- Instrucțiuni logice pe bit.
- Instrucțiuni de comparație pe bit.
- Instrucțiuni de comparație pe octet.
- Instrucțiuni de mutare.
- Instrucțiuni de control.
- Alte instrucțiuni.

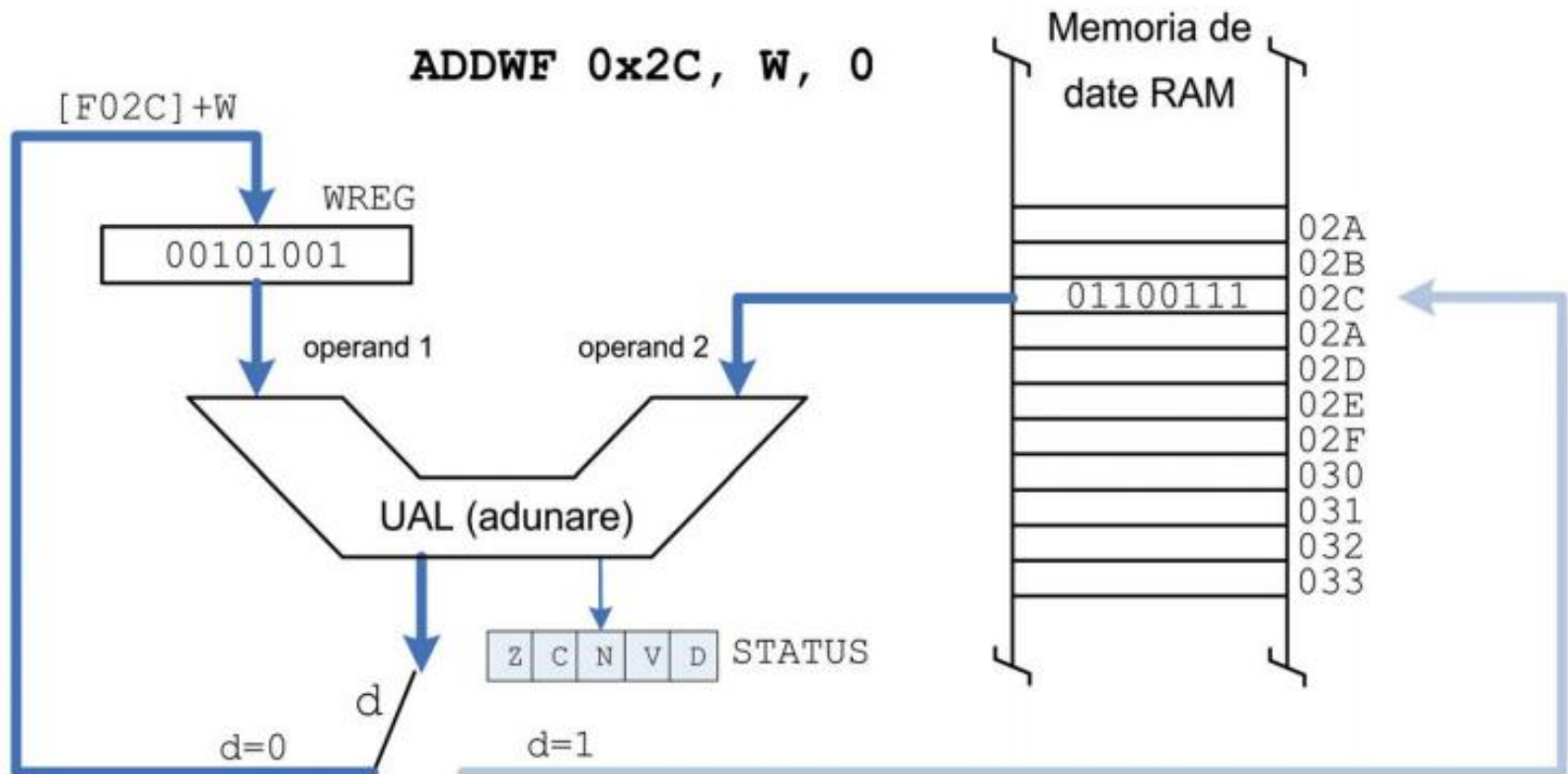
# Instrucțiuni matematice pe octet

- Instrucțiuni ce realizează operații matematice asupra datelor pe 8 biți.
- Exemplu de instrucțiune:  
**ADDWF f, d, a**
- Adaugă conținutul WREG la registrul de la adresa f.
- Rezultatul îl transferă în WREG (d=0), sau la adresa f (d=1), înlocuind valoarea existentă.
- Adresa registrului f se selectează din Bank-ul de acces dacă a=0 și dintr-un alt Bank (0-7) dacă a=1 (prin regiștrii BSR).

# Instrucțiuni matematice pe octet

- Exemplu: înainte execuției  
 $WREG = b'00101001' = h'29' = d'41'$ .

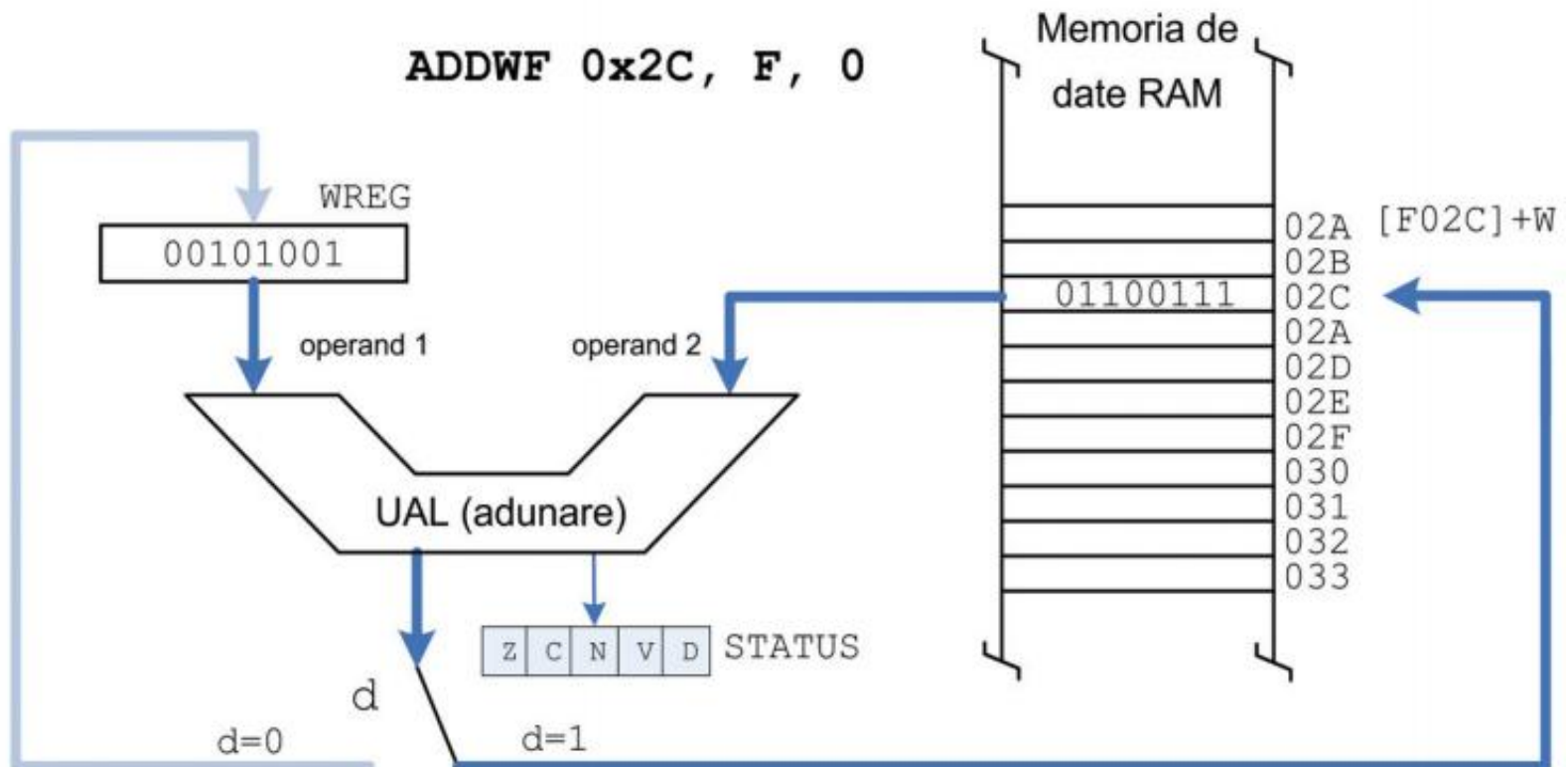
a. Destinația rezultatului: registrul de lucru



# Instrucțiuni matematice pe octet

- Exemplu: înainte execuției  
 $WREG = b'00101001' = h'29' = d'41'$ .

b. Destinația rezultatului: registrul f



# Instrucțiuni matematice pe octet

Instrucțiuni	Descriere	Cicluri instr.
ADDWF $f, d, a$	Adună WREG cu $f$	1
ADDWFC $f, d, a$	Adună WREG cu $f$ și cu bitul de transport	1
SUBWF $f, d, a$	Scade WREG din $f$	1
SUBWFB $f, d, a$	Scade $f$ din WREG cu bitul de împrumut	1
SUBFWB $f, d, a$	Scade WREG din $f$ cu bitul de împrumut	1
INCF $f, d, a$	Incrementează $f$	1
DECF $f, d, a$	Decrementează $f$	1
MULWF $f, a$	Înmulțește $f$ cu WREG <sup>1</sup>	1
NEGF $f, a$	Negare $f$	1

# Instrucțiuni logice pe octet

- Instrucțiuni ce realizează operații logice pe 8 biți:
  - ȘI logic, SAU logic, SAU-EXCLUSIV, rotire pe biți, etc.
- Parametrii acestor instrucțiuni sunt aceiași ca și în cazul anterior (f, d, a).

# Instrucțiuni logice pe octet

Instrucțiuni		Descriere	Cicluri instr.
ANDWF	f, d, a	ȘI logic între WREG și f	1
IORWF	f, d, a	SAU logic între WREG și f	1
XORWF	f, d, a	SAU-EXCLUSIV între WREG și f	1
COMF	f, d, a	Complement f	1
CLRF	f, a	Resetare biți din registrul f	1
SETF	f, a	Setare biți din registrul f	1
SWAPF	f, d, a	Interschimbare semiocteți din registrul f	1
RLCF	f, d, a	Rotire f la stânga cu bit de transport	1
RLNCF	f, d, a	Rotire f la stânga fără bit de transport	1
RRCF	f, d, a	Rotire f la dreapta cu bit de transport	1
RRNCF	f, d, a	Rotire f la dreapta fără bit de transport	1

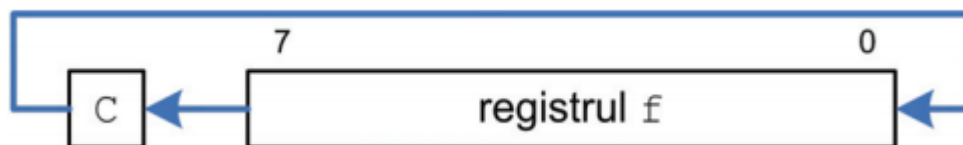
- Caz special este cel al instrucțiunilor ce utilizează bitul de transport (en: Carry).



# Instrucțiuni logice pe octet

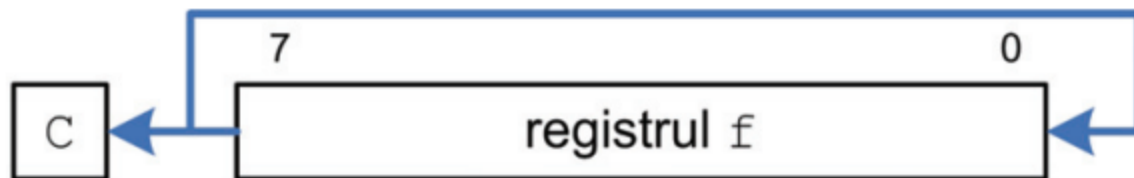
- Exemplu: rotirea spre stânga cu bit de transport.

**RLCF** **f**, **d**, **a**



- Exemplu: rotirea spre stânga fără bit de transport.

**RLNCF** **f**, **d**, **a**



# Instrucțiuni matematice și logice cu constante

- Cu excepția MULLW, toate instrucțiunile vor avea formatul:
  - Un operand WREG.
  - Un operand o constantă (literal).

Instrucțiuni		Descriere	Cicluri instr.
ADDLW	k	Adună WREG cu literal	1
SUBLW	k	Scade WREG din literal	1
MULLW	k	Înmulțește WREG cu literal	1
ANDLW	k	ȘI logic între WREG și literal	1
IORLW	k	SAU logic între WREG și literal	1
XORLW	k	SAU-EXCLUSIV între WREG și literal	1

- În cazul MULLW rezultatul este stocat în regiștrii PRODH:PRODL.

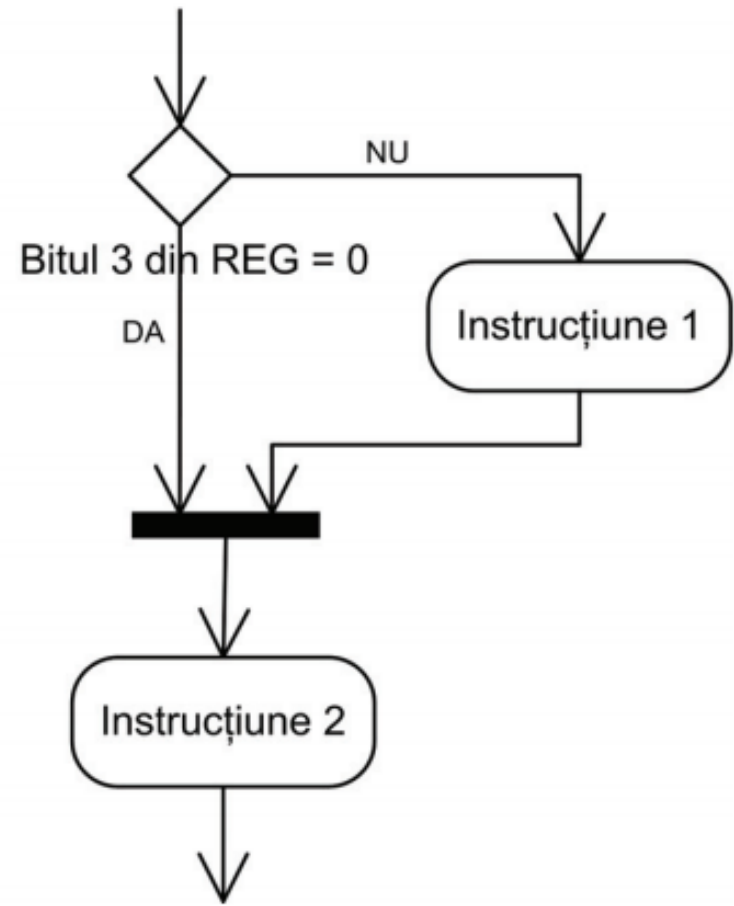
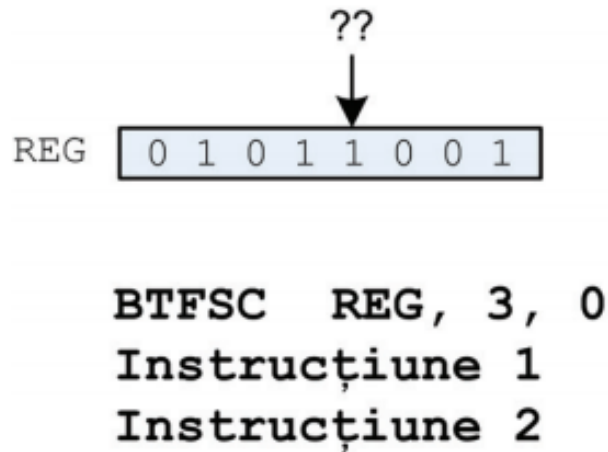
# Instrucțiuni logice pe bit

- Instrucțiuni ce modifică starea unui singur bit.
- $f$  – registrul asupra căruia se aplică.
- $b$  – bitul modificat (0-7).
- $a$  – utilizarea Access Bank-ului (0/1).

Instrucțiuni	Descriere	Cicluri instr.
BCF $f, b, a$	Resetează bitul $b$ din registrul $f$	1
BSF $f, b, a$	Setează bitul $b$ din registrul $f$	1
BTG $f, b, a$	Neagă starea bitului $b$ din registrul $f$	1

- Exemplu:
  - BCF FREG, 5, 0
  - Valoarea FREG înainte: 01110100
  - Valoarea FREG după: 01**0**10100

# Instrucțiuni de comparație pe bit



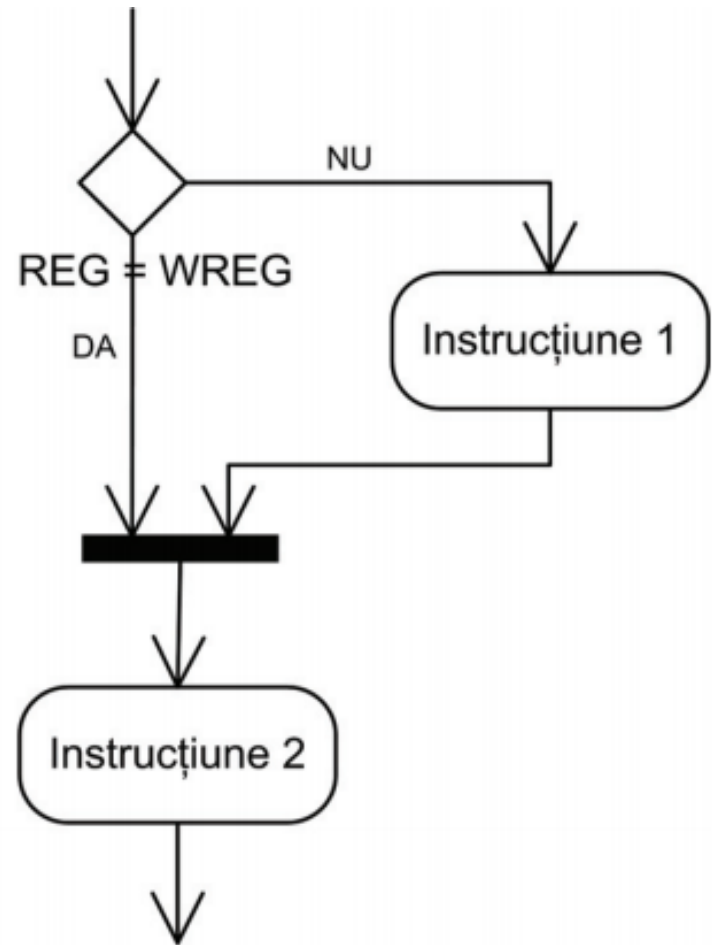
# Instrucțiuni logice pe bit

- Exemplu implementare “if-else”:

```
3      BTFSS    REG, 1, 0
4      GOTO    FALSE
5  TRUE:
6      ; Instructiuni pentru bit = 1
7      GOTO    NEXT
8  FALSE:
9      ; Instructiuni pentru bit = 0
10     NEXT:
11     ; Instructiuni executate dupa testare
```

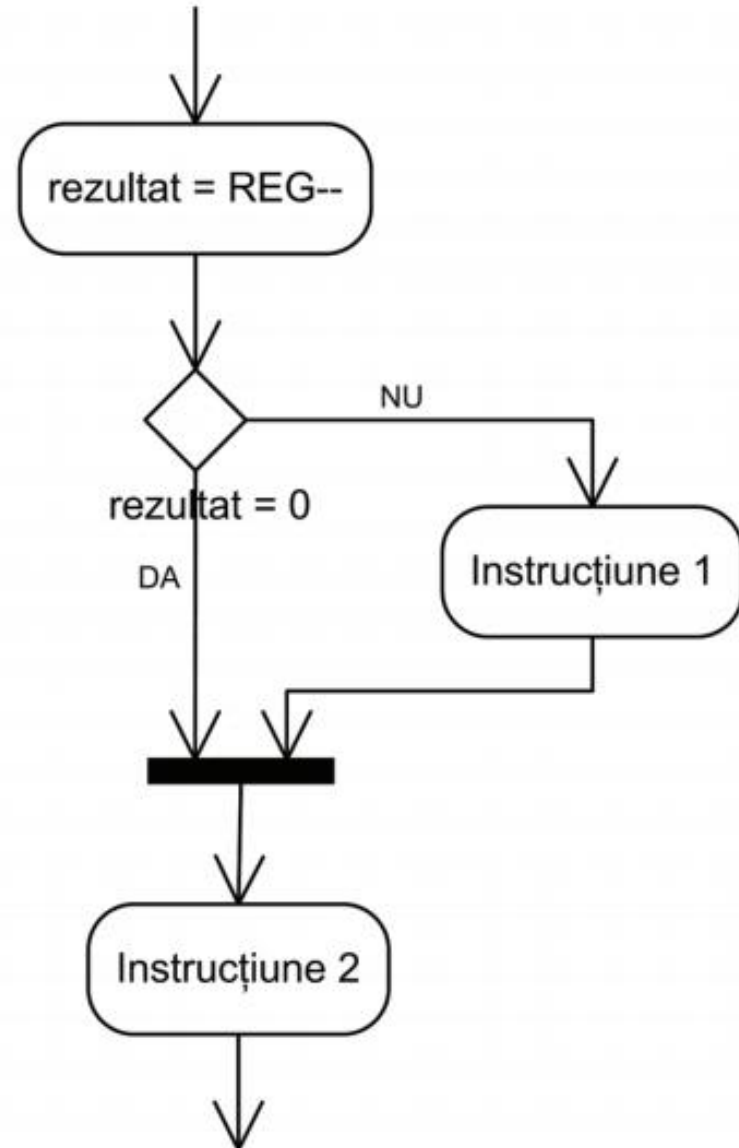
# Instrucțiuni de comparație pe bit

```
CPFSEQ REG, 0  
Instrucțiune 1  
Instrucțiune 2
```



# Instrucțiuni de comparație pe bit

```
DECFSZ  REG, F, 0  
Instrucțiune 1  
Instrucțiune 2
```



# Instrucțiuni de comparație pe bit

```
Bucla_for:         MOVLW     D'100'  
                   MOVWF     REG  
  
                   ; Instrucțiuni  
                   DECFSZ    REG, F, 0  
                   GOTO      Bucla_for
```



# Instrucțiuni de comparație pe bit

Instrucțiuni	Descriere	Cicluri instr.
CPFSEQ $f, a$	Compară $f$ cu WREG, salt dacă $f=WREG$	1 (2 sau 3)
CPFSGT $f, a$	Compară $f$ cu WREG, salt dacă $f>WREG$	1 (2 sau 3)
CPFSLT $f, a$	Compară $f$ cu WREG, salt dacă $f<WREG$	1 (2 sau 3)
TSTFSZ $f, a$	Testează $f$ , salt dacă $f=0$	1 (2 sau 3)
INCFSZ $f, d, a$	Incrementează $f$ , salt dacă rezultatul = 0	1 (2 sau 3)
INCFSNZ $f, d, a$	Incrementează $f$ , salt dacă rezultatul $\neq 0$	1 (2 sau 3)
DECFSZ $f, d, a$	Decrementează $f$ , salt dacă rezultatul = 0	1 (2 sau 3)
DECFSNZ $f, d, a$	Decrementează $f$ , salt dacă rezultatul $\neq 0$	1 (2 sau 3)

# Instrucțiuni de mutare

- Instrucțiuni ce asigură mutarea datelor dintr-o locație în alta.

Instrucțiuni	Descriere	Cicluri instr.
MOVWF $f, a$	Mută WREG în $f$	1
MOVF $f, d, a$	Mută $f$	1
MOVFF $f_s, f_d$	Mută $f_s$ (sursa) în $f_d$ (destinație)	2
MOVLW $k$	Mută literal în WREG	1
MOVLB $k$	Mută literal (4 biți) în BSR	1
LFSR $f, k$	Mută literal (12 biți) în FSR ( $f$ )	2

# Instrucțiuni de control

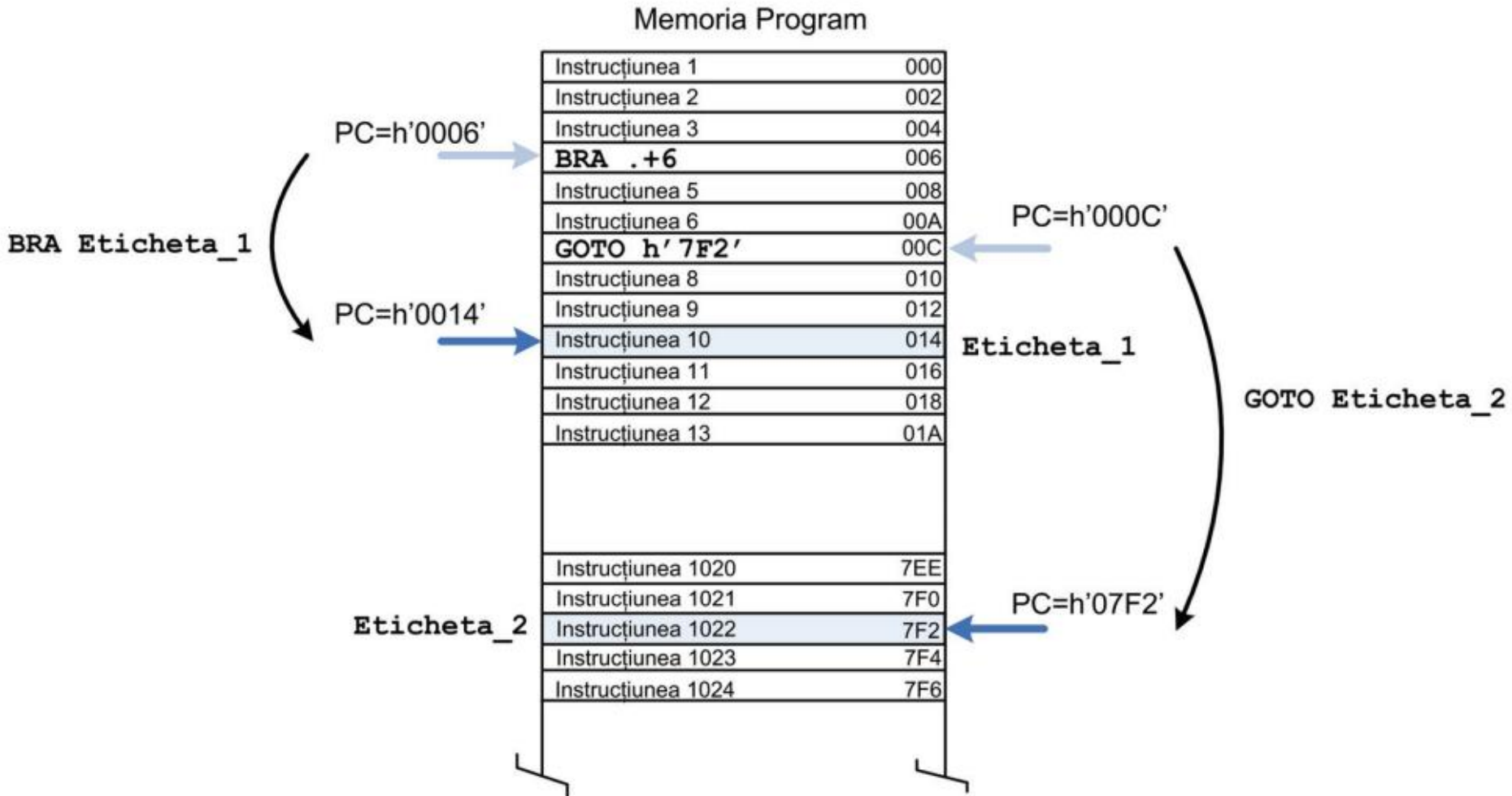
- Instrucțiuni ce controlează fluxul de execuție a instrucțiunilor.
- Afectează valoarea numărătorului de program.

Instrucțiuni		Descriere	Cicluri instr.
BC	n	Salt dacă bitul de transport (carry) este 1	1 (2)
BN	n	Salt dacă bitul negativ este 1	1 (2)
BOV	n	Salt dacă bitul de depășire (overflow) este 1	1 (2)
BZ	n	Salt dacă bitul zero este 1	1 (2)
BNC	n	Salt dacă bitul de transport (carry) este 0	1 (2)
BNN	n	Salt dacă bitul negativ este 0	1 (2)
BNOV	n	Salt dacă bitul de depășire (overflow) este 0	1 (2)
BNZ	n	Salt dacă bitul zero este 0	1 (2)
BRA	n	Salt necondiționat	2
GOTO	n	Salt la adresa / etichetă	2
PUSH		Pune în stivă (Salvează PC în stivă)	1
POP		Scoate din stivă (Reface PC)	1
CALL	n, s	Apel de subrutină	2
RETURN	s	Revenire din subrutină	2
RETLW	k	Revenire din subrutină cu literal în WREG	2
RETFIE	s	Revenire din rutina de tratare a întreruperii	2
NOP		Nici o operație	1

# Instrucțiuni de control

- Diferența dintre instrucțiunile BRA și GOTO:
  - Ambele realizează un salt necondiționat.
  - BRA: salt la o adresă relativă față de poziția curentă.
  - GOTO: salt la o adresă absolută.

# Instrucțiuni de control



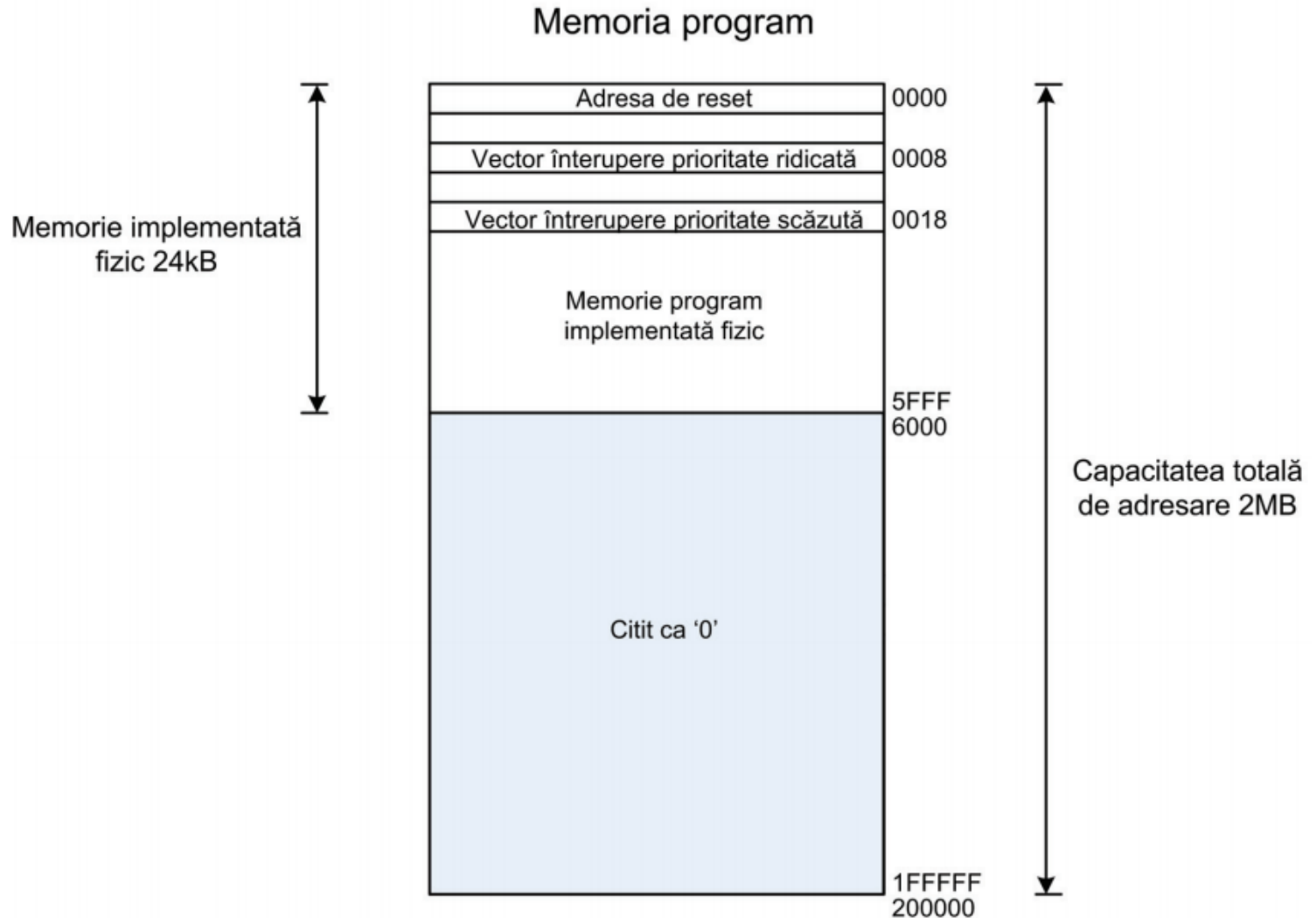
# Organizarea memoriei

- Capacitatea de adresare: 2MB
- Magistrală de adrese de 21 biți  
(2MByte= $2^{21}$ Byte).
- PC pe 21 biți.
- Din cei 2MB în cazul PIC18F4455 sunt implementați fizic doar 24KB.
- Memoria program e implementată sub forma unei memorii Flash.
- Conform foii de catalog memoria poate fi ștearsă/rescrisă de aprox. 100.000 ori.

# Organizarea memoriei

- Accesarea unei locații cuprinse între limita superioară implementată și limita de adresare va returna valoarea **zero** (instrucțiune NOP – No OPeration).
- Vectori de întrerupere:
  - 0008h.
  - 0018h.
- Adresa de reset: 0000h.

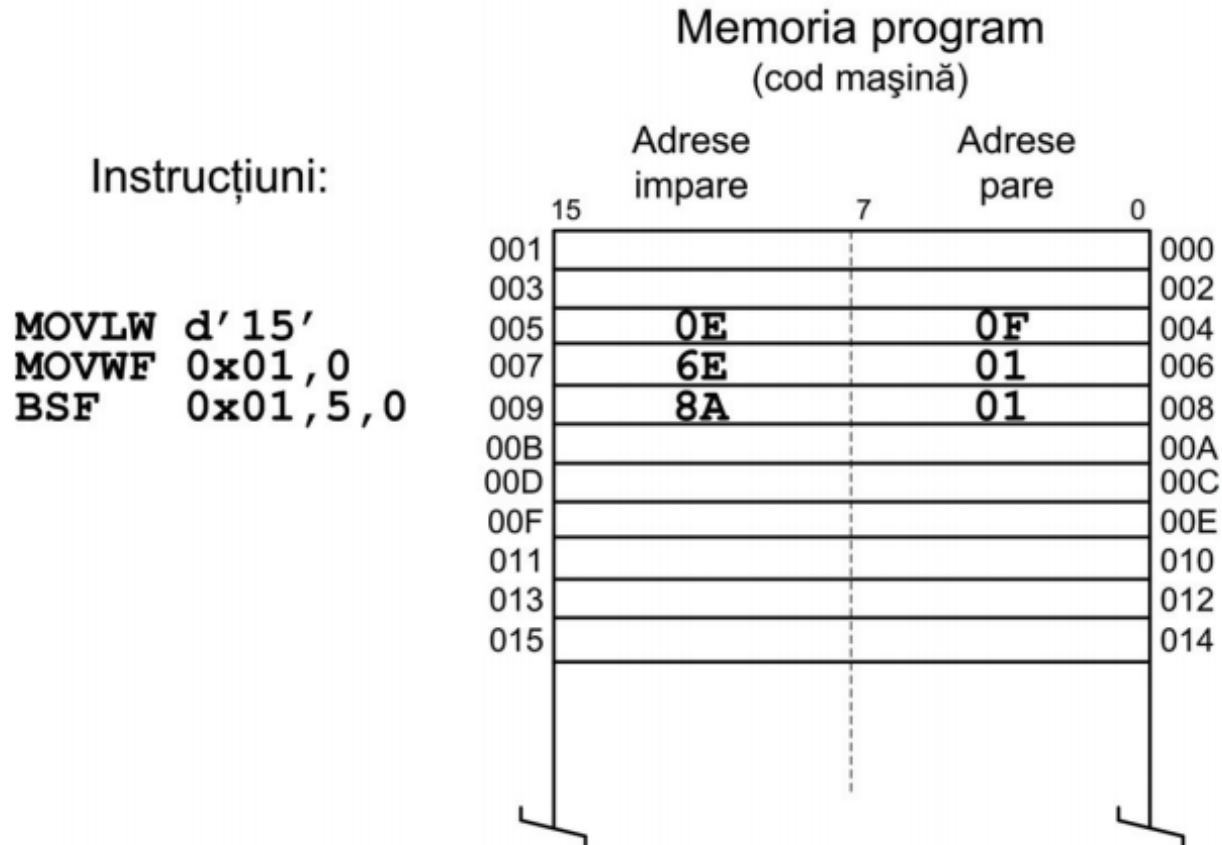
# Organizarea memoriei





# Organizarea memoriei

- Memoria poate fi scrisă/citită cu instrucțiuni TBLWT/TBLRD
- Permite implementarea aplicațiilor **bootloader**.



# Numărătorul de program

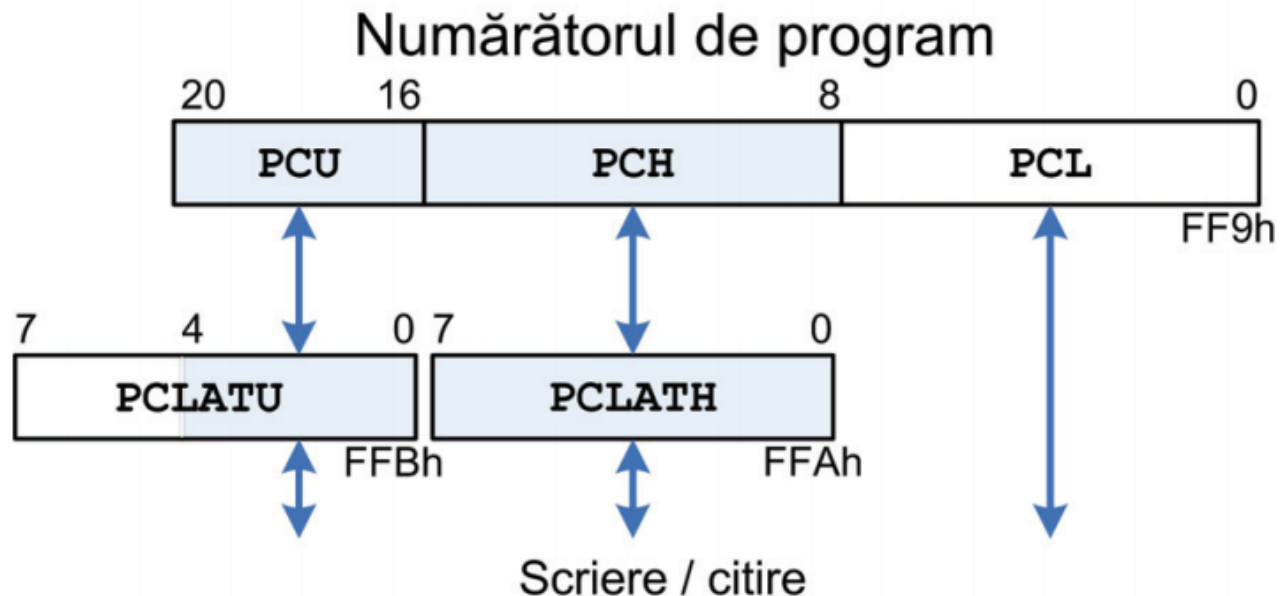
- PC (Program Counter): conține adresa următoarei instrucțiuni.
- PC este pe 21 biți împărțiși pe 3 regiștrii:
  - PLC (Program Counter Low): PC:<7-0>.
  - PCH (Program Counter High): PC:<15-8>.
  - PCU (Program Counter Upper): PC:<20-16>.
- PC funcționează ca un numărător binar fiind incrementat:
  - De două ori pentru instrucțiuni simple.
  - De patru ori pentru instrucțiuni extinse (GOTO).

# Numărătorul de program

- Modificarea PC poate fi realizată din program.
- Problema:
  - Modificarea PC (21biți) se poate realiza prin modificarea a 8 biți deodată cu instrucțiuni care în sine vor duce la incrementarea PC.
  - Se pierde valoarea PC deoarece nu se pot accesa simultan toți cei 21 de biți.
- Soluția:
  - Doar PCL poate fi citit/scriș direct.
  - Pentru PCH și PCU s-au introdus doi regiștrii tampon PCLATH și PCLATU.

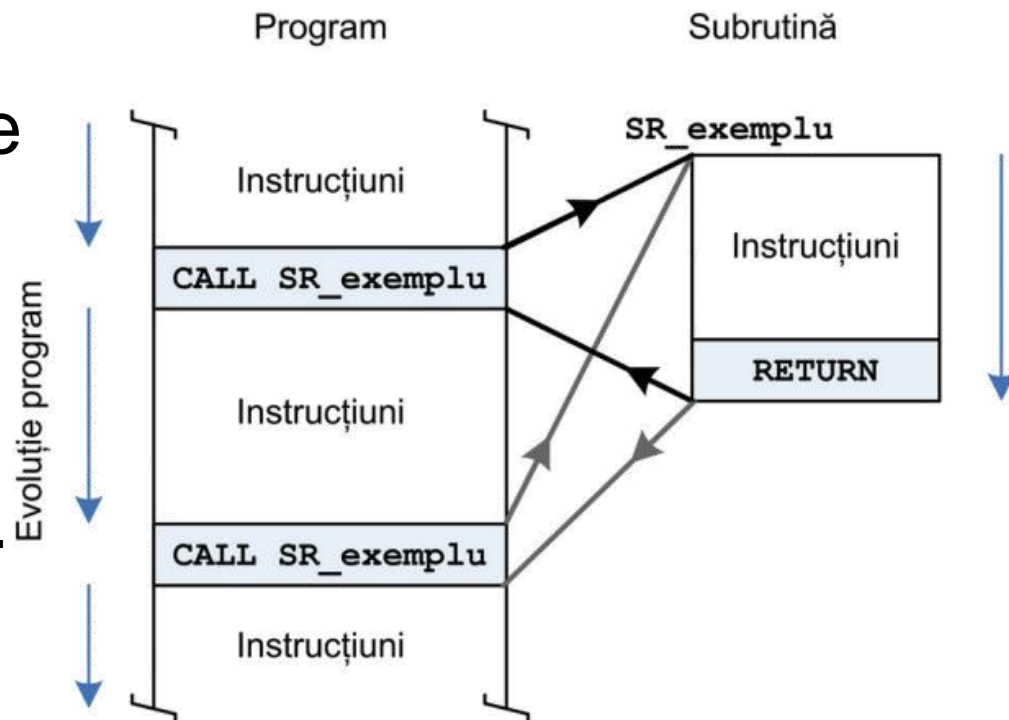
# Numărătorul de program

- Scrierea unei valori în registrul PCL (ex. MOVWF PCL) transferă simultan și conținutul regiștrilor tampon.
- La citirea registrului PCL (MOVF PCL,W) se transferă simultan și regiștrii PCU:PCH în regiștrii tampon.



# Stiva adreselor de revenire

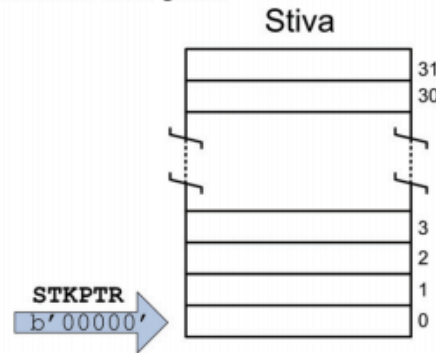
- Apelul unei subrutine înseamnă:
  - Salvarea adresei de revenire.
  - Încărcarea adresei subrutinei în PC.
  - Execuția subrutinei.
  - Încărcarea în PC a adresei de revenire.



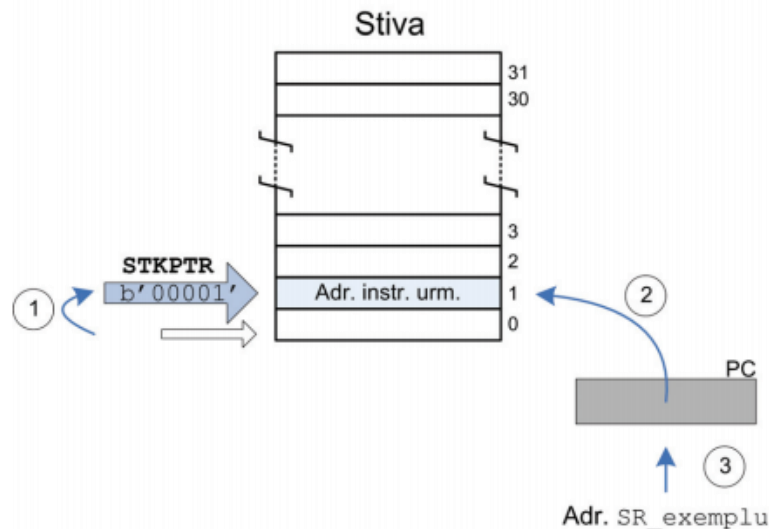
# Stiva adreselor de revenire

- Dimensiunea stivei: 31 de regiștrii a câte 21 de biți.

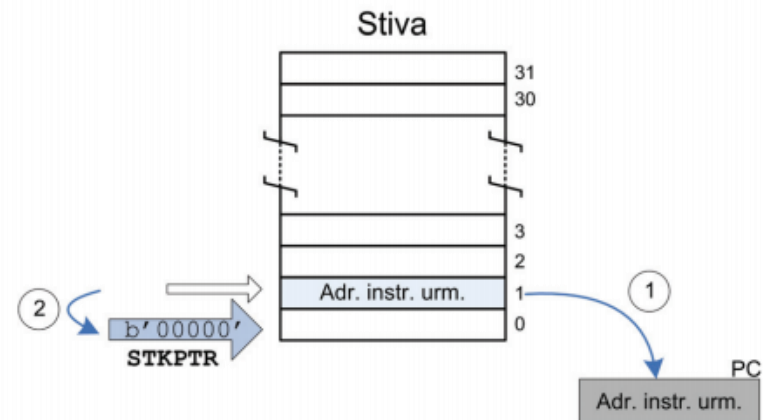
a. Reset. Stivă goală



b. Apel de subrutină (CALL SR\_exemplu)



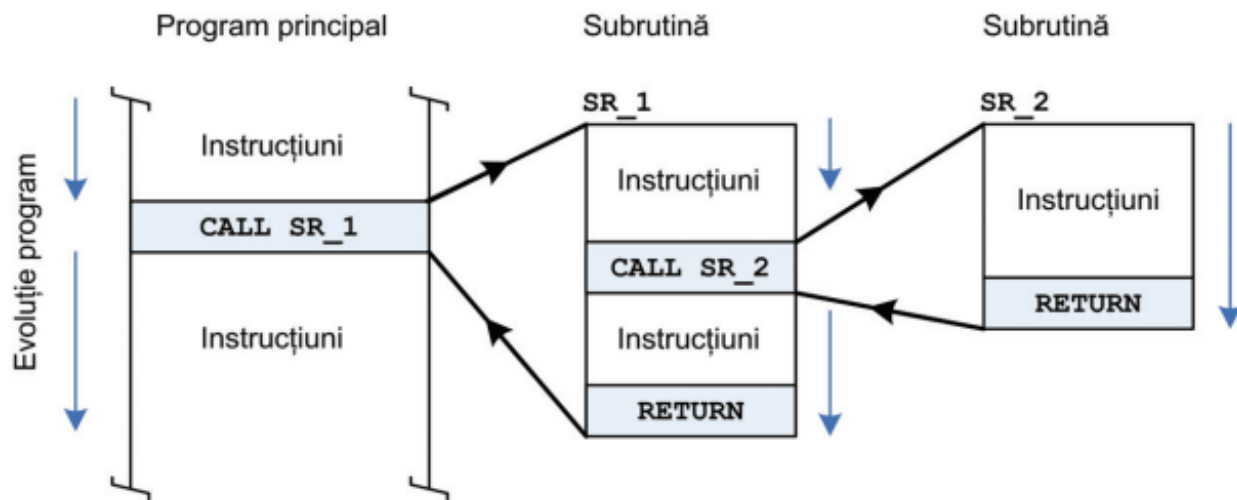
c. Revenire din subrutină (RETURN)



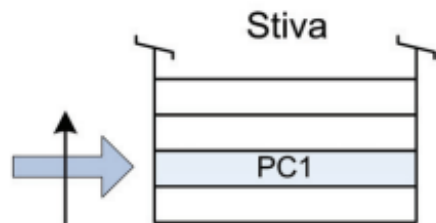
# Stiva adreselor de revenire

- Apeluri imbricate.

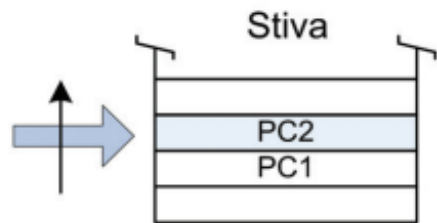
a. Subrutine imbricate



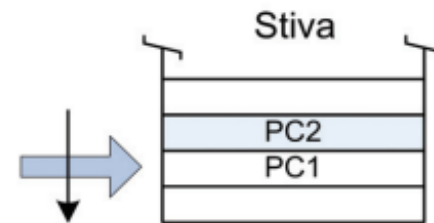
b. CALL SR\_1



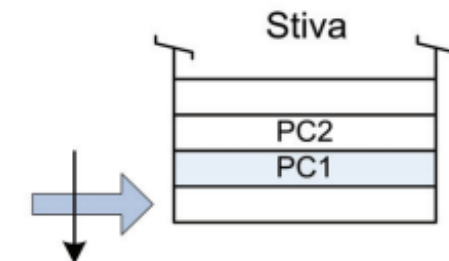
c. CALL SR\_2



d. RETURN

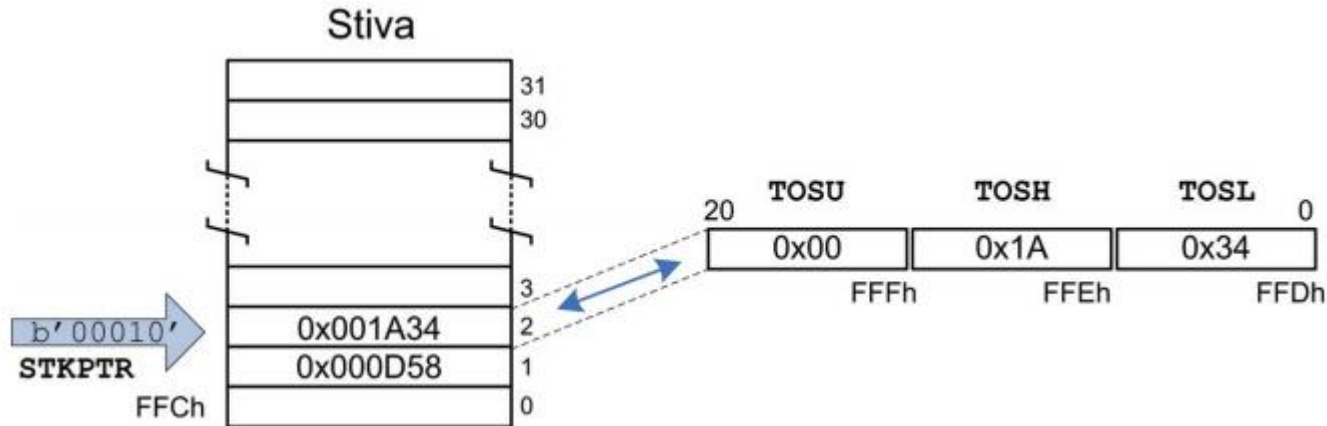


e. RETURN



# Stiva adreselor de revenire

- Structura stivei de adresare:



- TOS: Top Of Stack.
  - TOSL: TOS Low.
  - TOSH: TOS High.
  - TOSU: TOS Upper.



# Stiva adreselor de revenire

- Registrul STKPTR:



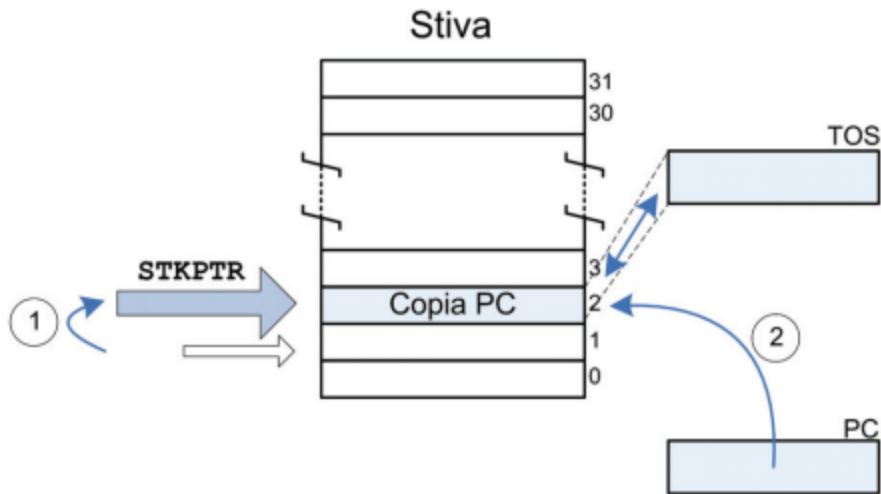
- STKPTR<4:0>: valori între 0 și 31.
- Când se ajunge la valoarea 31, bitul STKFUL se pune pe 1.
- Când se ajunge la valoarea 0, bitul STKUNF se pune pe 1.

# Stiva adreselor de revenire

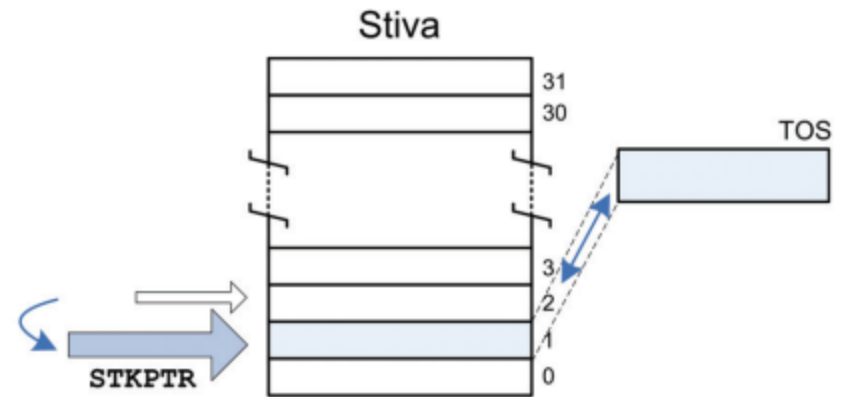
- Instrucțiunea PUSH:
  - Incrementează indicatorul de stivă.
  - Copiază PC (adresa instrucțiunii ce urmează după PUSH pe stivă).
  - Asemănătoare CALL, dar fără suprascrierea PC.
- Instrucțiunea POP:
  - Decrementează indicatorul de stivă.
  - TOS se modifică cu conținutul stivei de pe noua poziție.

# Stiva adreselor de revenire

a. PUSH



b. POP



# Memoria de date RAM

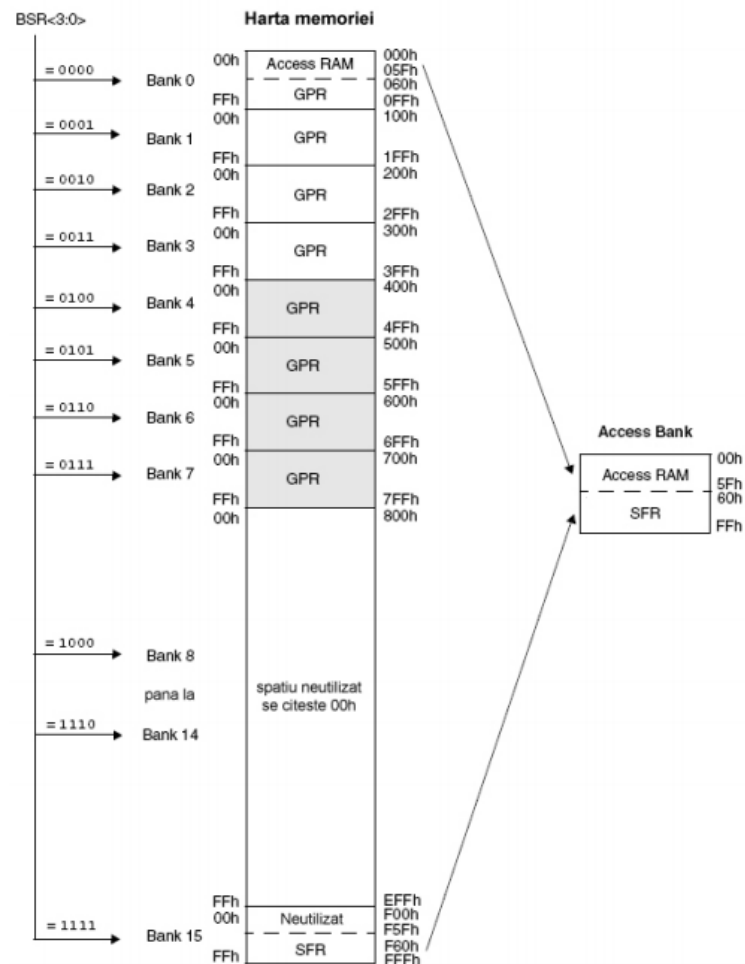
- Capacitatea de adresare pentru uC din familia PIC18 este de 4KB.
- Din 4KB, PIC18F4455 implementează 2KB.
- Fiecare octet poartă denumirea de registru.
- Două categorii:
  - General Purpose Registers (GPR).
  - Special Function Registers (SFR).
- GPR și SFR sunt mapați în același spațiu de adrese ce permite accesarea lor prin același set de instrucțiuni.

# Memoria de date RAM

- Pentru adresarea a 4KB e nevoie de 12 biți de adresă.
- Problemă:
  - La majoritatea instrucțiunilor câmpul de adresă e de 8 biți.
- Soluții implementate:
  - Utilizarea Bank-urilor.
  - Utilizarea Access Bank-ului.
  - Utilizarea instrucțiunii MOVFF.
  - Utilizarea pointerilor.

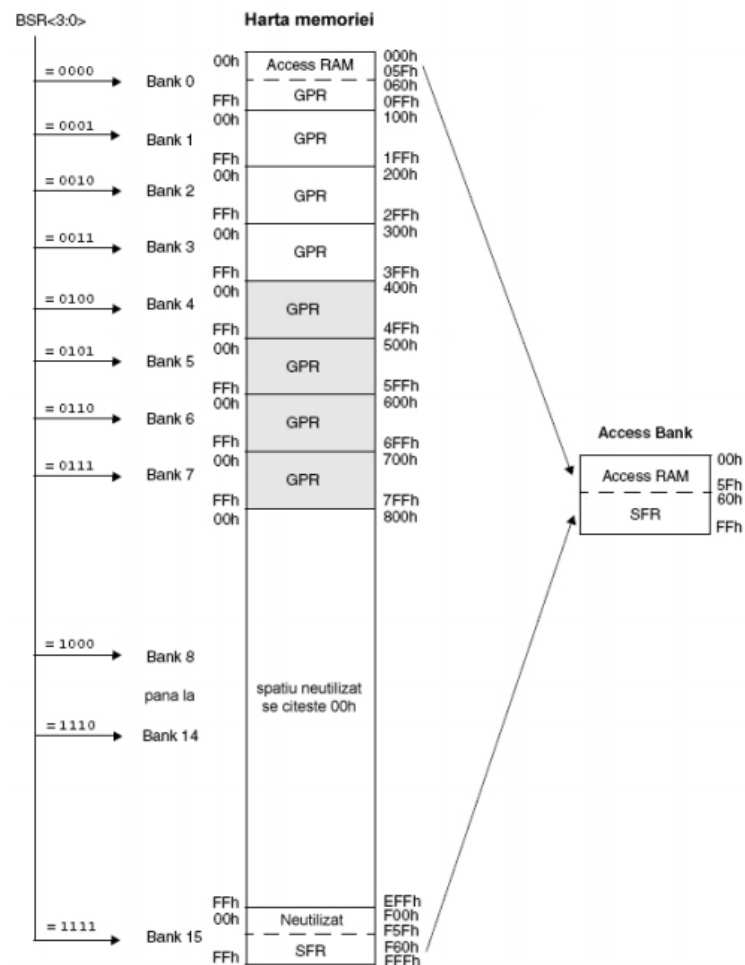
# Memoria de date RAM

- Utilizarea Bank-urilor: mem. de date este împărțită în Bank-uri.
- Nu e necesară specificarea a 12 biți ci doar 8 biți.
- Total de 16 Bank-uri, 8 bank-uri implementate de PIC18F4455.
- Fiecare Bank conține 256 de regiștrii.



# Memoria de date RAM

- SFR sunt implementați în partea superioară a Bank-ului 15 (160 de octeți).
- Bank-urile 4-7 sunt folosite pentru comunicarea prin USB.
- Pentru formarea adresei se utilizează 4 biți de selectare a bank-ului și 8 biți pentru selectarea registrului.



# Memoria de date RAM

- BSR: Bank Select Register.
- Registru de selectare a bank-ului.
- Pentru modificarea conținutului registrului este disponibilă instrucțiunea MOVLB (Move Literal to BSR).
- Selectarea Bank-ului 2:
  - `MOVLB 0X02`
  - sau:
    - `MOVLW 0X02`
    - `MOVWF BSR`



# Memoria de date RAM

- Exemplu: modificarea registrului de la adresa 0x10 din Bank-ul 2:
  - `MOVLB 0X02`
  - `MOVLW D'101'`
  - `MOVWF 0x10, BANKED`

# Memoria de date RAM

- Utilizarea BSR ridică inconveniente serioase pentru accesarea SFR și a GPR aflați în Bank-uri diferite.
- Soluția: Access Bank (AB).
  - Zonă virtuală de memorie accesibilă fără modificarea Bank-ului.
  - Mapează 96 de regiștrii GPR (Bank 0\_ și 160 de regiștrii SFR (Bank 15).
- Pentru utilizarea AB, bitul a din instrucțiuni se pune pe 0, sau se folosește simbolul ACCESS.

# Memoria de date RAM

- Exemplu utilizare AB:
  - CLRF      TRISA, ACCESS
  - BSF      TRISA, 4, ACCESS
  - INCF      0X07, ACCESS