

# System on Chip (SoC)

ELT5

2021-2022

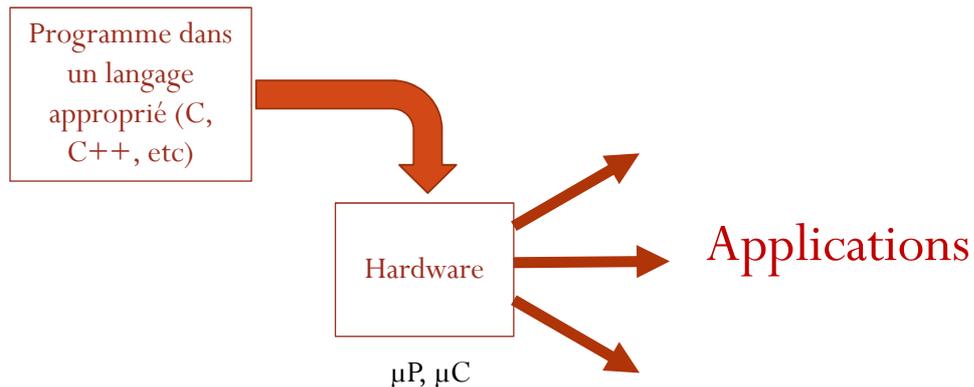
Vahid MEGHDADI

## Introduction

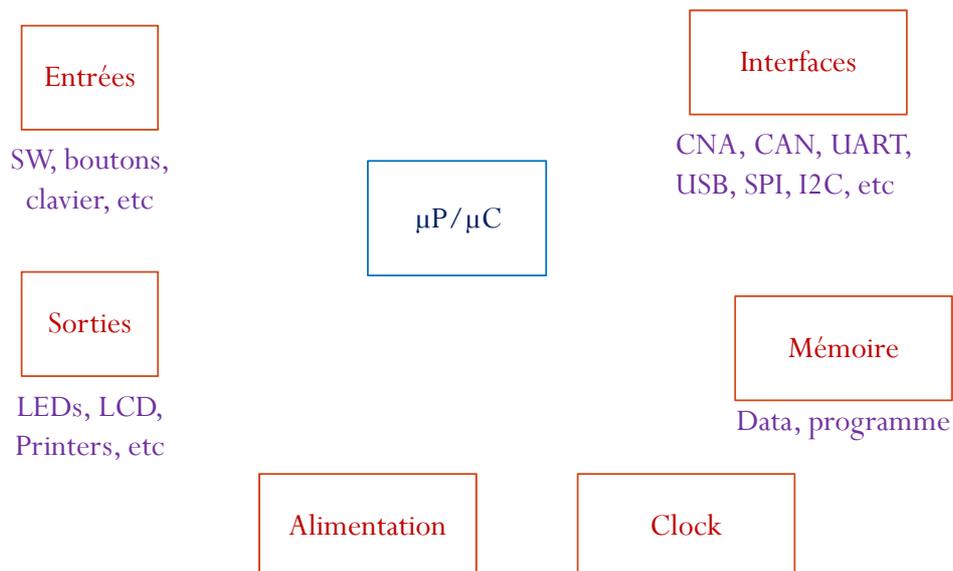
- Qu'est ce qu'un système embarqué
  - Quelle est son architecture typique
  - Comment peut-on le programmer
- Qu'est ce qu'un System-on-Chip (SoC) et quels sont ses avantages
- Les APIs (Application Programming Interface)
- Nous travaillerons en VHDL pour construire un SoC simple pour illustrer les principes

# Systeme embarque

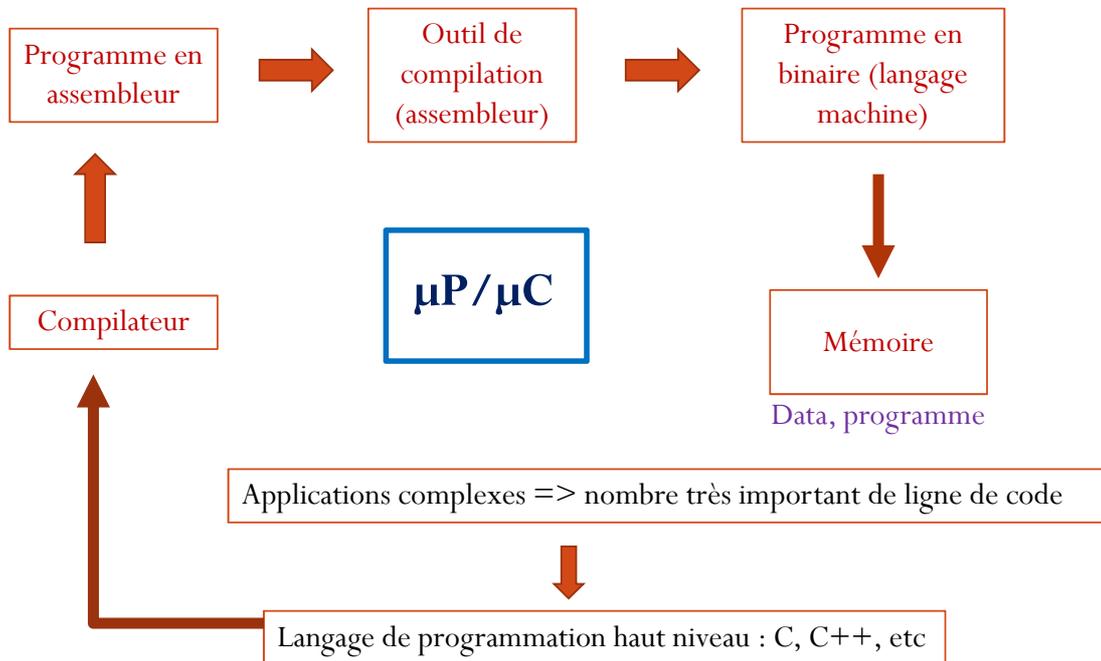
- Quand vous avez un programme informatique (SW) et que vous le mettez dans un circuit materiel compatible (HW) pour effectuer une application particuliere, vous avez cree un systeme embarque.



# Un systeme embarque typique



# Programmer un système embarqué

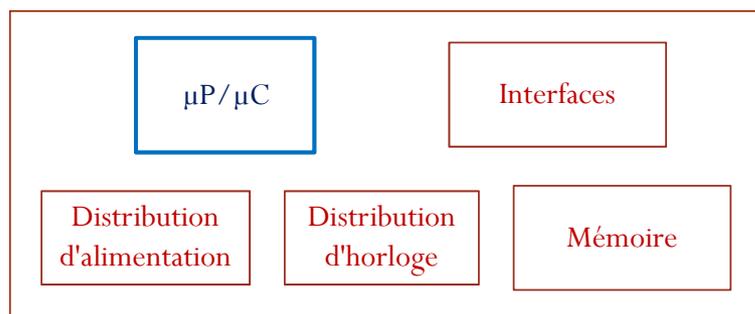


# Système on chip (SoC)

La loi de Moore: tous les 2 ans, le nombre de transistor sur une puce double (Cela va peut être fini en 2022 !),

⇒ Plus de choses peuvent être intégrées dans la même puce.

⇒ Peut-on intégrer un système embarqué sur une seule puce ?



# Avantages de SoC

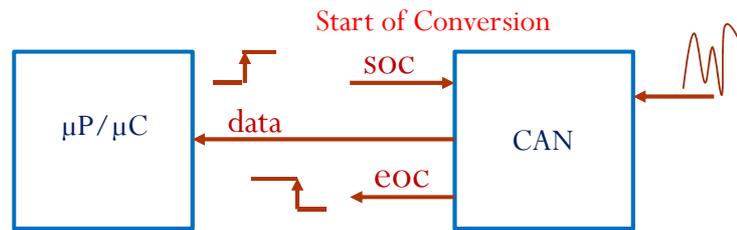
- Taille
  - Tous les composants sont maintenant sur la même puce, donc un gain de place important
- Vitesse
  - Les distances entre les composants sont réduites, donc la fréquence d'horloge peut augmenter considérablement
  - Les composants sur puce et leur connexion sont plus facilement prévisibles, moins de marge
- Coût
  - Un circuit imprimé moins complexe
  - Moins de soudage
  - Fréquence d'horloge faible sur la carte mais importante sur puce, cela réduit les frais liés à PCB

# Programmation SoC

- Le SoC est un système embarqué
- Programmation se fait par
  - C, C++
  - API (Application Programming Interface)

Il est important de comprendre les principes de API. Son rôle est de faciliter la programmation liée aux interfaces.

# APIs



Etape 1 : Activation soc  
Etape 2 : Attente de eoc  
Etape 3 : Lecture de donnée



Programme  
en C/C++

Le programmeur va juste appeler l'API correspondant : `x = read_from_ADC();`

CAN : Convertisseur Analogique/Numérique ; soc : start of conversion; eoc : end of conversion

# APIs

- Quand vous programmez un SoC, vous devez chercher les APIs développées pour la plateforme
- Quand vous créez vous-même un SoC, vous devrez vous-même développer des APIs avec une bonne documentation pour fournir aux utilisateurs de votre SoC.
- Les APIs sont basées sur les détails du HW utilisé et sont compilées pour le microprocesseur de votre SoC.
- Exemples: `printf(...)`, `input(...)`, `read_ADC()`, `write_DAC(...)`, `write_LCD(...)`, `initialize_board()`, etc.
- Le programme, ainsi écrit, est concis et plus facilement compréhensible

# PSoC, programmable SoC

- Deux types
  - Le processeur lui-même est implanté dans le FPGA par un programme (VHDL, Verilog, etc.)
  - Le processeur est gravé physiquement sur le FPGA, on programme des périphérique et autres logiques sur la partie programmable du FPGA
- Exemples chez xilinx
  - Sur le FPGA Artix-7, on peut implanter le microprocesseur 32 bits MicroBlaze (soft core) avec une vitesse maximale de 300 MIP
  - Le FPGA Zynq contient en dur le microprocesseur ARM cortex-A9 double cœur

## Objectifs de cours

- La création d'un PSoC (programmable SoC) simple
- Le microprocesseur possède une architecture très simple, écrit en VHDL (PicoBlaze)
- Puisqu'on n'a pas de compilateur pour ce petit processeur, on programme en assembleur
- Nous y ajoutons différents périphériques en VHDL et nous créons des API pour les utiliser
- Implanter le tout dans le FPGA de la carte BASYS 3

# Déroulement de cours

- La prise en main du processeur
  - Architecture
    - Registres internes, les bus, entrée/sortie, interruption
  - Implantation en VHDL
  - Jeu d'instructions
  - Chronogrammes des signaux relatifs aux instructions
- Création des périphériques et leur connexion au bus périphérique (hardware)
- Création des APIs (software)
- Création d'une application démonstrative

# Evaluation

- 3H cours (coeff 10), 9H de TP (coeff 15)
- Evaluation cours
  - Un exam écrit (20 points)
- Evaluation TP (notation individuelle)
  - Séance 1 et 2 notées (sur votre engagement et non pas forcément sur le résultat) (4 points)
    - Une absence non justifiée, séance non rattrapée : 2 points perdus
    - Une absence non justifiée, séance rattrapée : 1 point perdu
    - Absence justifiée, séance non rattrapée : 1 point perdu
    - Absence justifiée, séance rattrapée : 0 point perdu
  - Séance 3 notée sur le résultat et la compétence individuelle (8 points)
  - Evaluation de compétence par rapport aux TP effectués par équipe, **une personne tirée au sort sera oralement questionnée, la note obtenue sera mise pour tous les membres de l'équipe**. Avant le début des TP, vous me remettez la liste des participants de votre équipe.
- Définition : Une équipe est constituée de deux binômes/trinômes de TP (4 à 6 personnes).
- Attention : Bien s'assurer que vos membres d'équipe suivent et comprennent les TP.

# Microprocesseur PicoBlaze (HW)

---

Architecture

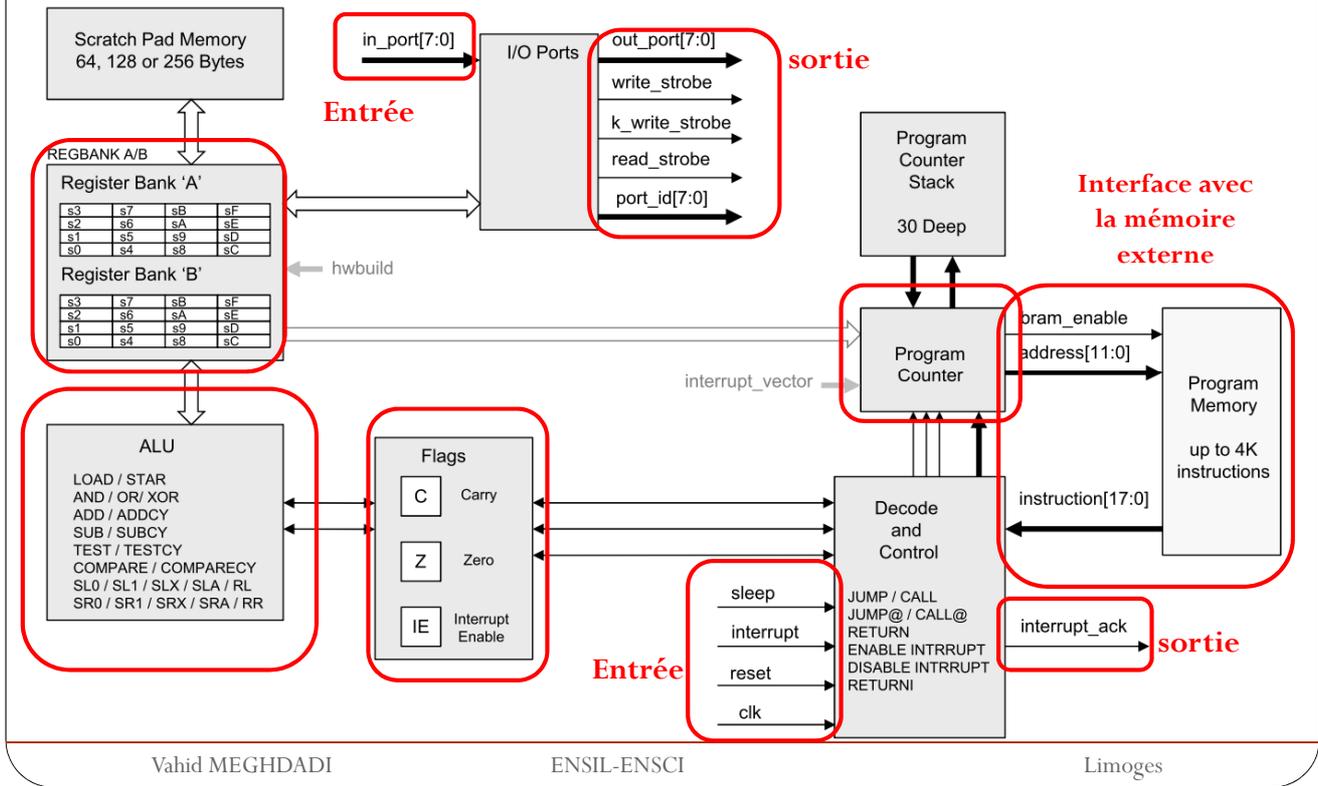
Déclaration et instanciation

Connexion d'une mémoire contenant le programme du  $\mu\text{P}$

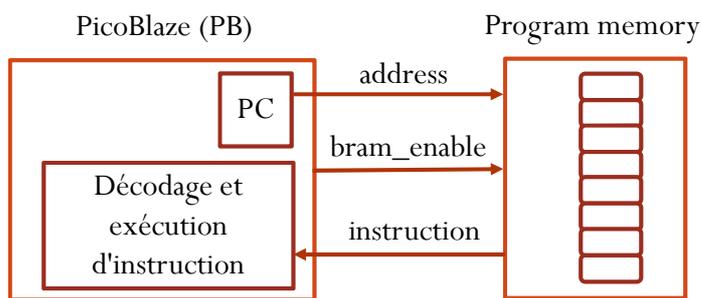
## PicoBlaze, un petit $\mu\text{P}$ « soft-core »

- Le programme VHDL de ce processeur est disponible
- Outils software existant autour de PicoBlaze
  - Assembleur pour générer le code opératoire (exécutable ou encore les codes objets) à partir des instructions écrites en assembleur
  - Des utilités pour créer une mémoire contenant ces codes opératoires

# Architecture de PicoBlaze



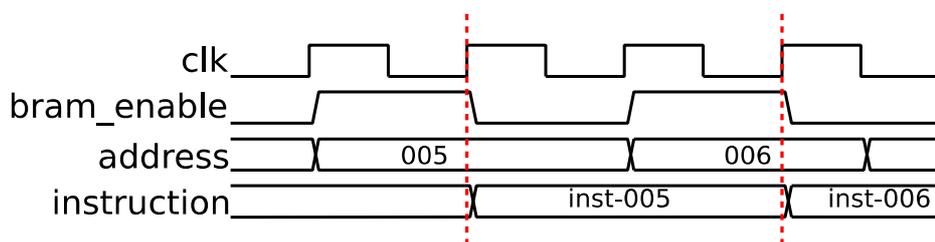
# Exécution d'une instruction



Etape 1: PB met l'adresse de l'instruction sur le bus "address" et active le signal bram\_enable

Etape 2: La mémoire met le code objet déjà stocké à l'adresse pointée, sur le bus "instruction"

Etape 3: le PB décode et exécute l'instruction.



# Exemple

- L'instruction "LOAD s5,42" signifie : charger x"42" dans le registre s5.

- Le code opératoire de l'instruction générale de "LOAD sX,kk" est

instruction(17 downto 0) = x"01Xkk" : 00 0001 XXXX kkkk kkkk

- Donc

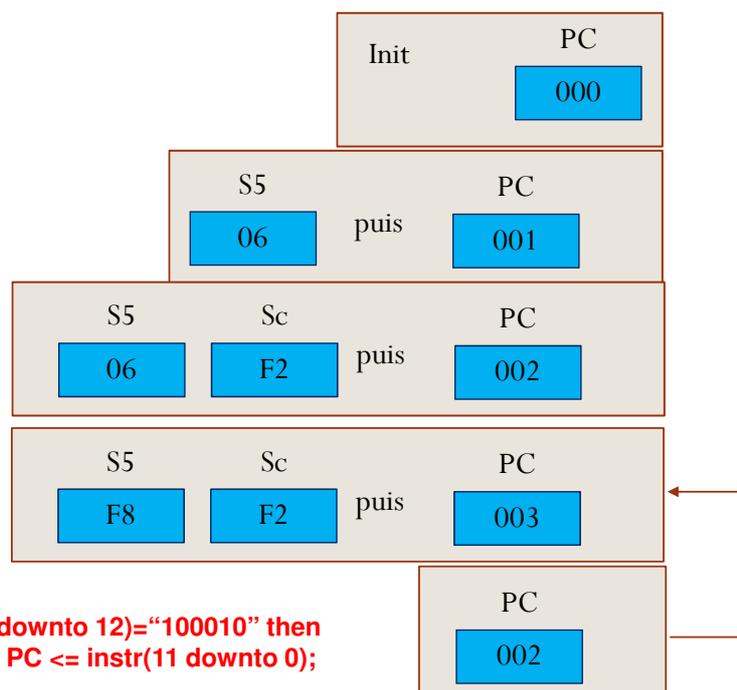
LOAD s5,42 = 00 0001 0101 0100 0010

- Le bloc décodeur examine d'abord les 6 MSB et ensuite exécute

S(instruction(11 downto 8) <= instruction(7 downto 0));

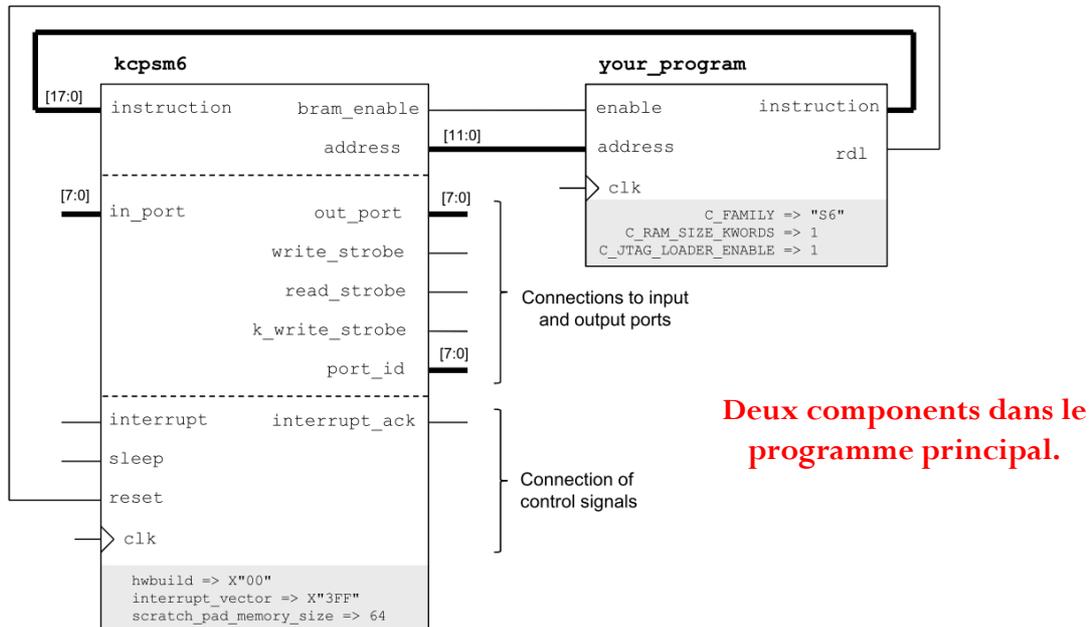
# Exemple d'un programme

Case mémoire	Code opératoire	Mnémonique
000	00506	LOAD s5,06
001	00CF2	LOAD sC,F2
002	105C0	ADD s5,sC
003	22002	JUMP 002



**if instr(17 downto 12) = "100010" then  
PC <= instr(11 downto 0);**

# Instanciation en VHDL



## Déclaration de PicoBlaze dans le programme principal

Deux étapes pour réaliser le  $\mu$ P: **1) déclaration du composant** 2) instanciation

### Déclaration dans la zone déclarative (avant begin)

```
component kcpsm6
  generic (
    hwbuild : std_logic_vector(7 downto 0) := X"00";
    interrupt_vector : std_logic_vector(11 downto 0) := X"3FF";
    scratch_pad_memory_size : integer := 64);
  port (
    address : in std_logic_vector(11 downto 0);
    instruction : in std_logic_vector(17 downto 0);
    bram_enable : out std_logic;
    in_port : in std_logic_vector(7 downto 0);
    out_port : out std_logic_vector(7 downto 0);
    port_id : out std_logic_vector(7 downto 0);
    write_strobe : out std_logic;
    k_write_strobe : out std_logic;
    read_strobe : out std_logic;
    interrupt : in std_logic;
    interrupt_ack : out std_logic;
    sleep : in std_logic;
    reset : in std_logic;
    clk : in std_logic);
end component;
```

# Instanciation

Deux étapes pour réaliser le  $\mu$ P: 1) déclaration du composant 2) **instanciation**

```
processor: kcpsm6
  generic map (
    hwbuild => X"00",
    interrupt_vector => X"3FF",
    scratch_pad_memory_size => 64)
  port map (
    address => address,
    instruction => instruction,
    bram_enable => bram_enable,
    port_id => port_id,
    write_strobe => write_strobe,
    k_write_strobe => k_write_strobe,
    out_port => out_port,
    read_strobe => read_strobe,
    in_port => in_port,
    interrupt => interrupt,
    interrupt_ack => interrupt_ack,
    sleep => kcpsm6_sleep,
    reset => kcpsm6_reset,
    clk => clk);
```

Des paramètres de configuration

Max 105 MHz  
pour spartan 6

Les broches du  
PicoBlaze

Les signaux à déclarer  
dans le P.P.

# Déclaration et instanciation de la mémoire

```
component your_program
  generic (
    C_FAMILY : string := "S6";
    C_RAM_SIZE_KWORDS : integer := 1;
    C_JTAG_LOADER_ENABLE : integer := 0);
  Port (
    address : in std_logic_vector(11 downto 0);
    instruction : out std_logic_vector(17 downto 0);
    enable : in std_logic;
    rd1 : out std_logic;
    clk : in std_logic);
end component;
```

```
program_rom: your_program
  generic map(
    C_FAMILY => "S6",
    C_RAM_SIZE_KWORDS => 1,
    C_JTAG_LOADER_ENABLE => 1)
  port map(
    address => address,
    instruction => instruction,
    enable => bram_enable,
    rd1 => kcpsm6_reset,
    clk => clk);
```

Des paramètres de configuration

Les ports de la  
mémoire

Les signaux à déclarer  
dans le P.P.

# Création de la mémoire de programme

Il faudra créer la mémoire remplie avec les codes opératoires. On suit les étapes suivantes:

- Ecrire le programme en assembleur dans un fichier texte
- Lancer une utilité fournie qui assemble votre programme et génère un fichier contenant le code opératoire. L'outil crée ensuite un programme VHDL qui réalise la mémoire avec son contenu.
- On n'a plus qu'intégrer ce programme VHDL en tant qu'un composant à notre programme main.

## Microprocesseur PicoBlaze (SW)

---

- Jeu d'instructions

# Jeu d'instruction: LOAD

## Register loading

00xy0 LOAD sX, sY

01xkk LOAD sX, kk

16xy0 STAR sX, sY

LOAD sX, kk    sX = kk



C No Change

Z No Change

LOAD sX, sY    sX = sY



C No Change

Z No Change

Exemples: LOAD s5,sF ;    LOAD sA,25 ;

# Jeu d'instruction: opérations logiques

## Logical

02xy0 AND sX, sY

03xkk AND sX, kk

04xy0 OR sX, sY

05xkk OR sX, kk

06xy0 XOR sX, sY

07xkk XOR sX, kk

sX est le premier opérande mais aussi la destination

sY est le deuxième opérande

kk est la valeur immédiate du deuxième opérande

Exemples:

**AND s2, s4** signifie [ (s2) "et-logique" bit à bit (s4) ] est chargé dans s2

**XOR s2, s2** efface le contenu de s2

**AND s2, 0F** force les 4 MSB de s2 à '0' et garde les 4 LSB

**OR s2, 0F** force les 4 LSB de s2 à '1' et garde les 4 MSB

# Jeu d'instruction: opérations arithmétiques

## Arithmetic

```

10xy0  ADD sX, sY
11xkk  ADD sX, kk
18xy0  SUB sX, sY
19xkk  SUB sX, kk
    
```

sX est le premier opérande mais aussi la destination  
sY est le deuxième opérande  
kk est la valeur immédiate du deuxième opérande

Exemples:

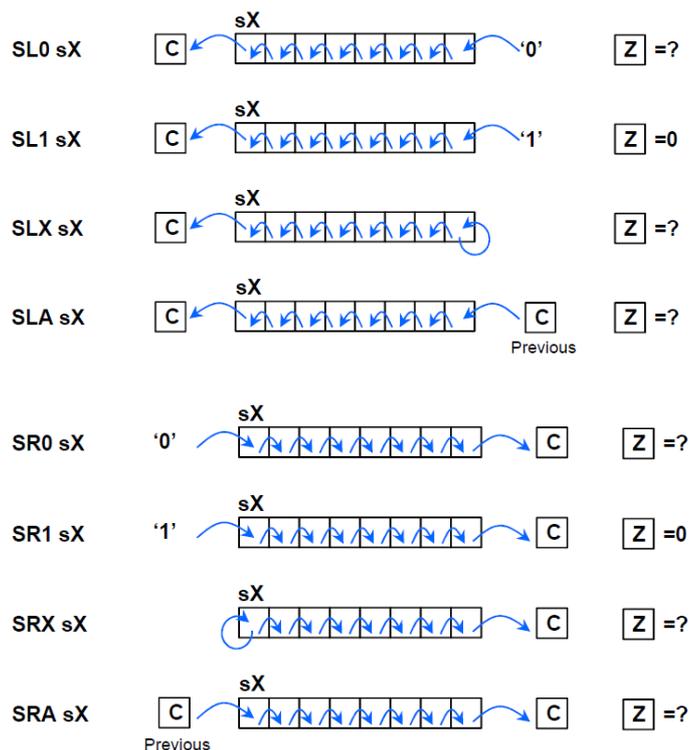
**ADD s2, sB** signifie [ (s2) + (sB) ] est chargé dans s2  
**SUB s2, s2** efface le contenu de s2  
**ADD s2, 01** incrémente le contenu de s2  
**SUB s2, 01** décrémente le contenu de s2

# Jeu d'instruction : décalage et rotation

## Shift and Rotate

```

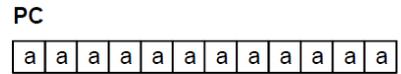
14x06  SL0 sX
14x07  SL1 sX
14x04  SLX sX
14x00  SLA sX
14x02  RL sX
14x0E  SR0 sX
14x0F  SR1 sX
14x0A  SRX sX
14x08  SRA sX
14x0C  RR sX
    
```



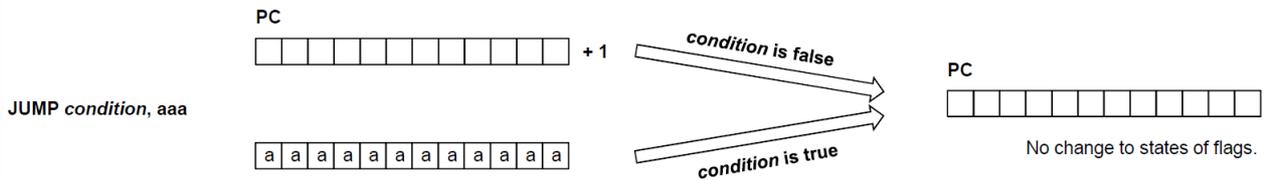
# Jeu d'instruction : Branchement

## Jump

22aaa JUMP aaa  
 32aaa JUMP Z, aaa  
 36aaa JUMP NZ, aaa  
 3Aaaa JUMP C, aaa  
 3Eaaa JUMP NC, aaa



No change to states of flags.

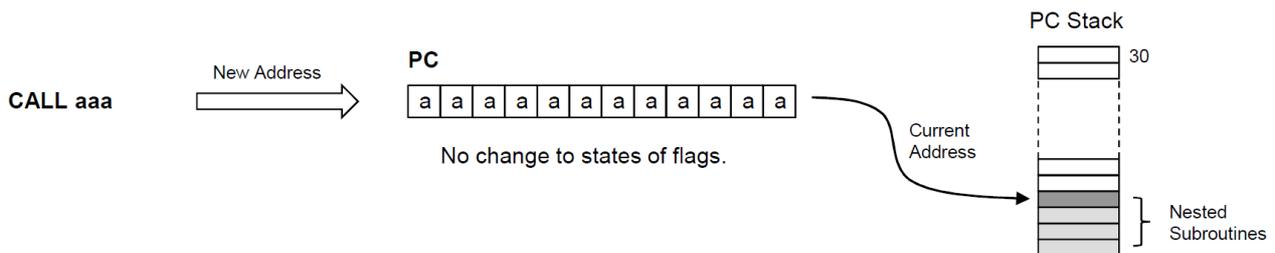


Z : si le drapeau Z est actif (Z='1')  
 NZ : si le drapeau Z est inactif (Z='0')  
 C : si le drapeau C est actif (C='1')  
 NC : si le drapeau C est inactif (C='0')

# Jeu d'instruction: sous-programme

## Subroutines

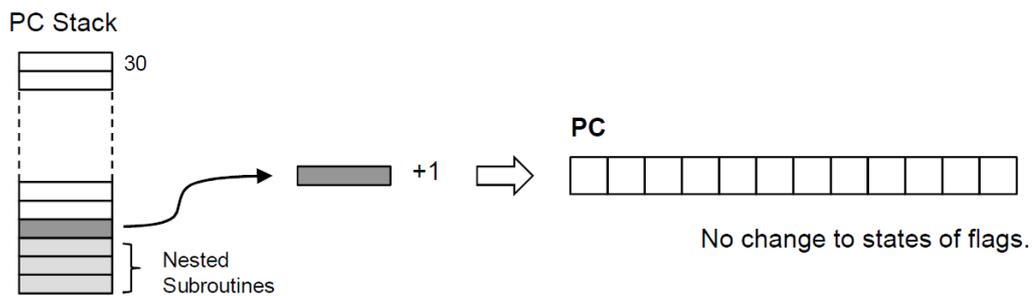
20aaa CALL aaa  
 30aaa CALL Z, aaa  
 34aaa CALL NZ, aaa  
 38aaa CALL C, aaa  
 3Caaa CALL NC, aaa



- "CALL" est comme un "JUMP" sauf qu'il garde l'adresse de retour sur la pile
- Si la condition n'est pas vérifiée, le  $\mu P$  passe, tout simplement, à l'instruction suivante :  
 $(PC \leq PC + 1)$

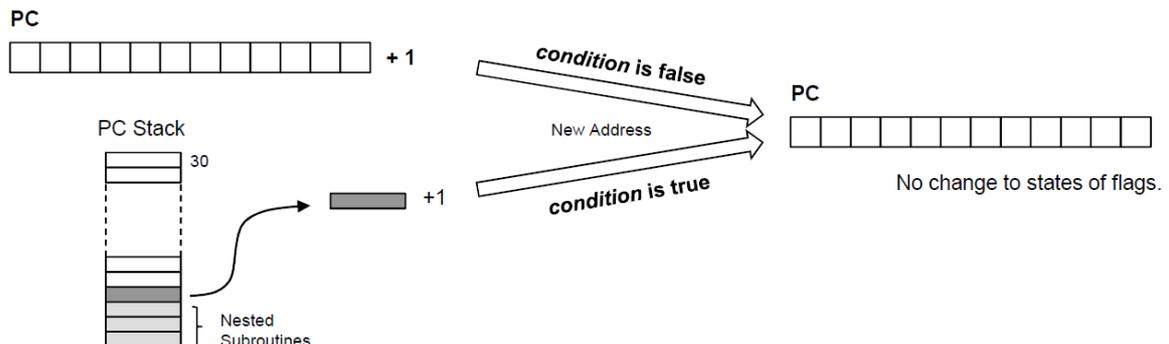
# Jeu d'instruction: sous-programme

25000	RETURN
31000	RETURN Z
35000	RETURN NZ
39000	RETURN C
3D000	RETURN NC



# Jeu d'instruction: sous-programme

25000	RETURN
31000	RETURN Z
35000	RETURN NZ
39000	RETURN C
3D000	RETURN NC



# Jeu d'instruction (suite)

## Input and Output

```
08xy0 INPUT sX, (sY)
09xpp INPUT sX, pp
2Cxy0 OUTPUT sX, (sY)
2Dxpp OUTPUT sX, pp
2Bkkp OUTPUTK kk, p
```

## Test and Compare

```
0Cxy0 TEST sX, sY
0Dxkk TEST sX, kk
0Exy0 TESTCY sX, sY
0Fykk TESTCY sX, kk
1Cxy0 COMPARE sX, sY
1Dxkk COMPARE sX, kk
1Exy0 COMPARECY sX, sY
1Fykk COMPARECY sX, kk
```

## Register Bank Selection

```
37000 REGBANK A
37001 REGBANK B
```

## Interrupt Handling

```
28000 DISABLE INTERRUPT
28001 ENABLE INTERRUPT
29000 RETURNI DISABLE
29001 RETURNI ENABLE
```

## Scratch Pad Memory

(64, 128 or 256 bytes)

```
2Exy0 STORE sX, (sY)
2Fxss STORE sX, ss
0Axy0 FETCH sX, (sY)
0Bxss FETCH sX, ss
```

# Exemple: sous-programme

Créer un sous programme qui calcule la fonction  $f(x) = 4x + 5$

$x$  est une donnée signée sur 8 bits. La sortie est aussi signée sur 8 bits. On suppose qu'il n'y a pas de dépassement. La donnée  $x$  est passée au sous-programme dans le registre sF. Le sous programme retourne la réponse dans sF.

```
LOAD SF,07
CALL CALCUL
FIN:
JUMP FIN

CALCUL:
SL0 SF ; fois 2
SL0 SF ; encore fois 2
ADD SF,05
RETURN
; on pouvait aussi utiliser ADD
; ADD sF,sF ; fois 2
; Add sF,sF ; encore fois 2
```

```
000 01F07 LOAD sF, 07
001 20003 CALL 003[CALCUL]
002 FIN:
002 22002 JUMP 002[FIN]
003 CALCUL:
003 14F06 SL0 sF ; fois 2
004 14F06 SL0 sF ; encore fois 2
005 11F05 ADD sF, 05
006 25000 RETURN
```

# Sous-programme délai

```

                instruction 1
                CALL    DELAI
                instruction 2
FIN:           JUMP    FIN

DELAI:        LOAD    s0,10'd ; ou LOAD s0,0A
BCL:          SUB     s0,01
              JUMP    NZ,BCL
              RETURN
    
```

Calcul du montant de délai.

Horloge = 100 MHz, Période = 10 ns; chaque instruction est exécutée en 2 cycles d'horloge: 20 ns

Les instructions en rouge sont exécutées une fois

Les instructions en vert sont exécutées 10 fois

Le délai total :  $(1 + 1 + 10(1 + 1) + 1) \times 20ns = 460 ns$

Le délai maximale est obtenu si on avait mis **LOAD s0,00** :

$$1 + 1 + 256(1 + 1) + 1) \times 20ns = 10,3 \mu sec$$

# Exercice

Ecrire un sous programme pour obtenir un délai de 10  $\mu sec$ .

```

                CALL    DELAI
FIN:           JUMP    FIN

DELAI:        LOAD    s0,??
BCL:          SUB     s0,01
              JUMP    NZ,BCL
              RETURN
    
```

Il faudra exécuter  $\frac{10\mu sec}{20ns} = 500$  instructions

$$\begin{aligned}
 \text{Nombre d'instructions exécutées} &= \\
 (1 + 1 + (1 + 1).x + 1) &= 500 \\
 \Rightarrow 2x + 3 &= 500 \\
 x &= 248,5
 \end{aligned}$$

Si on prend  $x = 248$ , le nombre d'instruction exécutées sera  $2x + 3 = 499$ .

Il faudra donc exécuter une instruction de plus : une instruction "nulle".

$$(248)_{10} = (F8)_{16}$$

```

                CALL    DELAI
FIN:           JUMP    FIN

DELAI:        LOAD    s0,F8
BCL:          SUB     s0,01
              JUMP    NZ,BCL
              ADD     s0,00 ; instr nulle
              RETURN
    
```

# Remarque : sous programme

Dans le programme précédent, le sous-programme délai écrase le contenu de s0.  
Il est possible que s0 contenait une valeur importante dans le programme principale.

Deux alternatives

On peut utiliser le banc B pour ne pas écraser les registres du banc actif.

```
FIN:      CALL    DELAI
          JUMP    FIN

DELAJ:   REGBANK B
          LOAD    s0, 10'd
BCL:     SUB     s0, 01
          JUMP    NZ, BCL
          REGBANK A
          RETURN
```

On peut utiliser le "Scratch Pad" pour sauvegarder l'ancien valeur de s0.

```
FIN:      CALL    DELAI
          JUMP    FIN

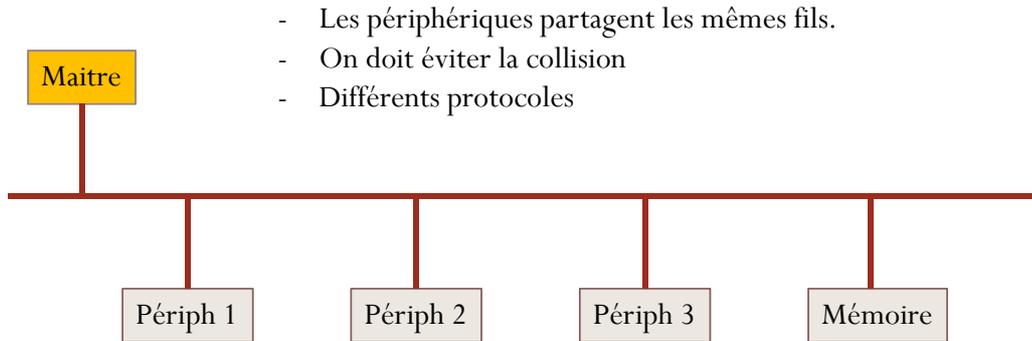
DELAJ:   STORE   s0, 00
          LOAD    s0, 10'd
BCL:     SUB     s0, 01
          JUMP    NZ, BCL
          FETCH   s0, 00
          RETURN
```

## Bus périphérique

---

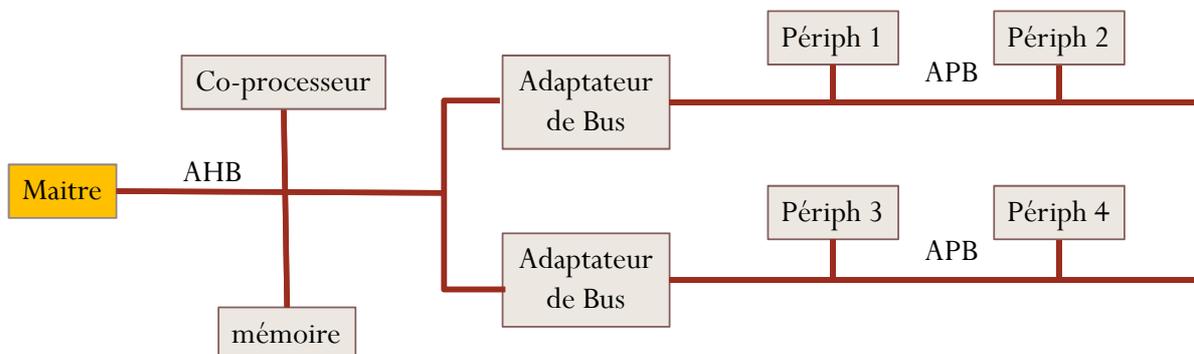
# Utilité d'un Bus

- Permet de connecté un "maitre" aux plusieurs esclaves.
- Economiser le nombre de fil à tirer
- Cependant, le débit sera partagé entre les "périphériques"



# Bus pour des "system on chip"

- OCB: On Chip Bus
- Le plus utilisé : AMBA (Advanced Microcontroller Bus Architecture)



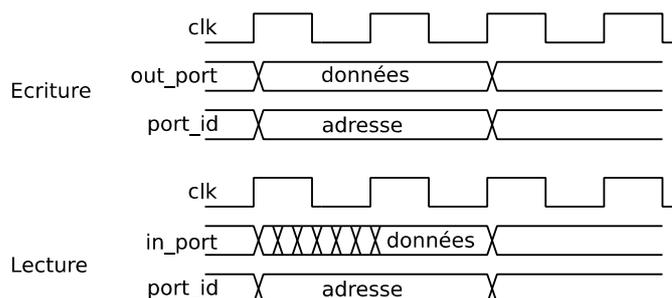
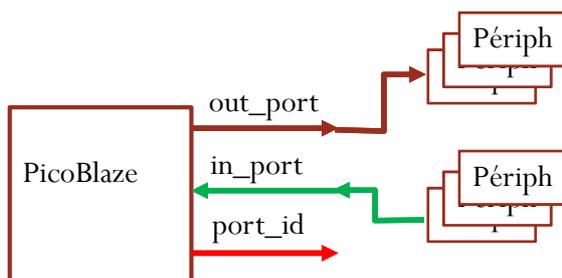
# Bus ARM AMBA / AXI

- La normalisation facilite le design des interfaces et des périphériques.
- Les périphériques peuvent être remplacés sans souci de compatibilité
- Les coûts baissent
- L'évolution de bus AMBA continue:
  - version 1 en 1996 (ASB et APB)
  - Version 2 en 1999 (introduction de AHB)
  - Version 3 en 2003 (AXI)
  - Version 4 en 2010 (AXI4)
- On parle maintenant de "network on chip" qui remplacera les bus. Les données sont transmises par paquet comme sur un réseau.

ASB: Advanced System Bus ; AXI : Advanced eXtensible Interface (for FPGA)

# PicoBlaze et ses connexions

- Extrêmement simple, très bon pour des petits circuits
- PicoBlaze supporte deux bus
  - Entre le cœur et la mémoire
  - Entre le cœur et les périphériques.
    - Deux bus: **lecture** / **écriture** séparés



# Ecrire sur un port de sortie

Instruction entrée/sortie

## Input and Output

08xy0 INPUT sX, (sY)

09xpp INPUT sX, pp

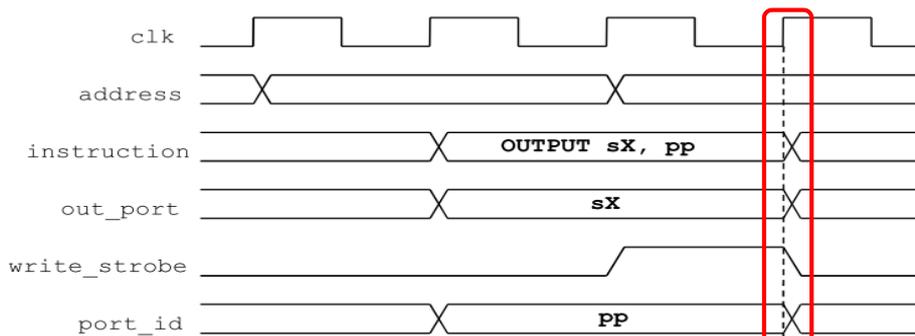
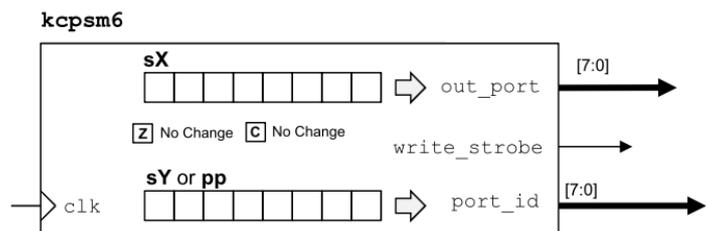
2Cxy0 OUTPUT sX, (sY)

2Dxpp OUTPUT sX, pp

# Port de sortie

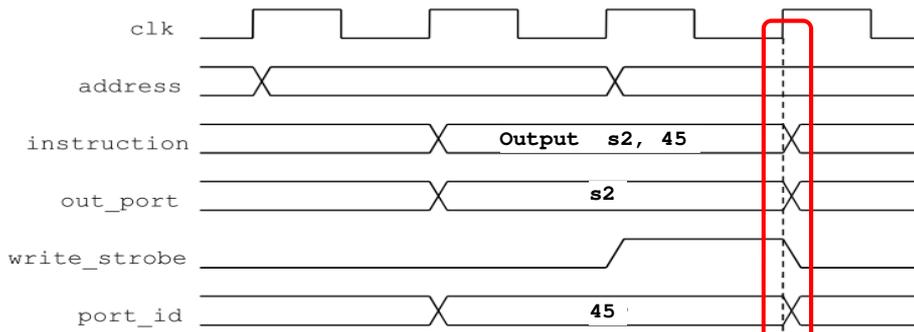
L'instruction à utiliser est:

**output Sx, pp**  
**output Sx, (Sy)**



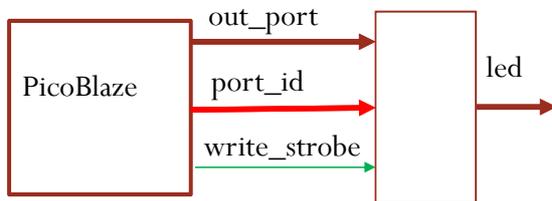
**Lecture du périph doit se faire ici.**

# Exemple



Lecture du périph doit se faire ici.

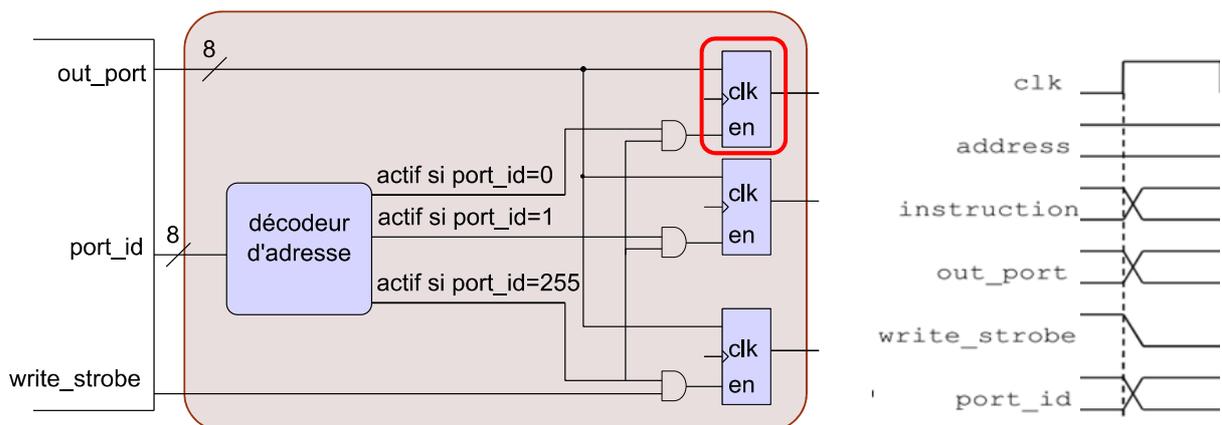
Output s2,45 est supposé écrire sur 8 leds le contenu du s2.



```

process (clk)
begin
    if clk'event and clk='1' then
        if write_strobe='1' then
            if port_id = x"45" then
                led <= out_port;
            end if;
        end if;
    end if;
end process;
    
```

# Port de sortie, périphérique multiple



Décodage complet de l'adresse, possibilité d'avoir 256 ports de sortie

Par exemple, pour écrire dans le registre 0, en assembleur on écrit: OUTPUT S5,00  
 Grâce au timing du µP, le contenu du S5 sera figé dans le registre du haut mais pas dans les autres.

# Lire d'un port d'entrée

La commande "INPUT"

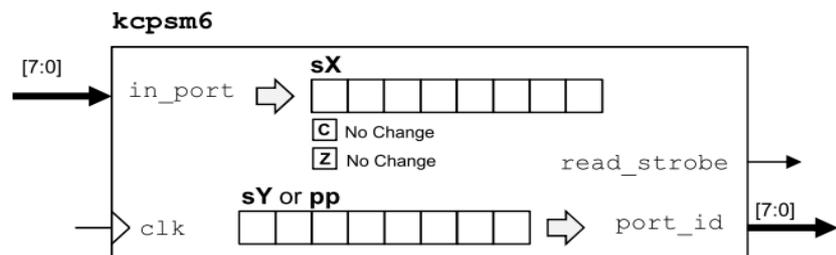
## Input and Output

08xy0	INPUT	sX, (sY)
09xpp	INPUT	sX, pp
2Cxy0	OUTPUT	sX, (sY)
2Dxpp	OUTPUT	sX, pp

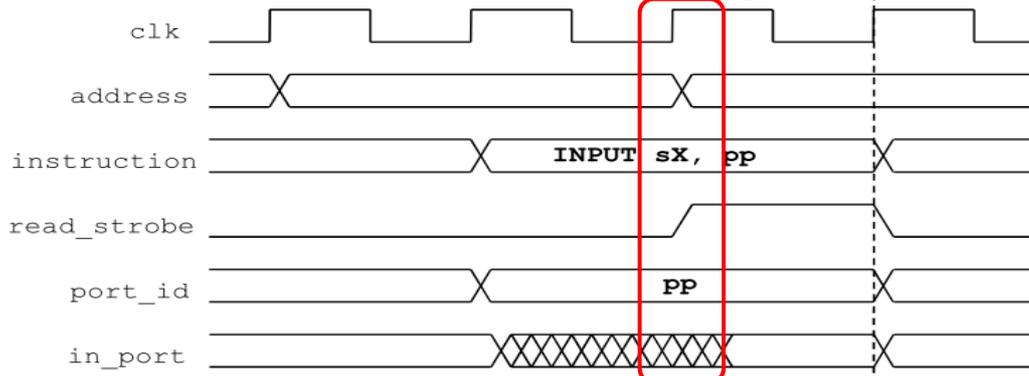
# Port d'entrée

L'instruction à utiliser :

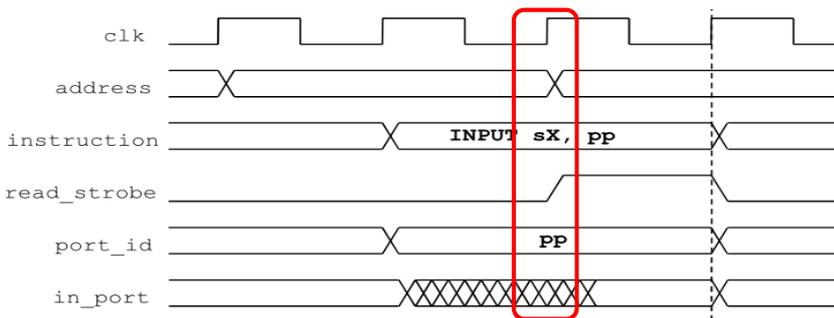
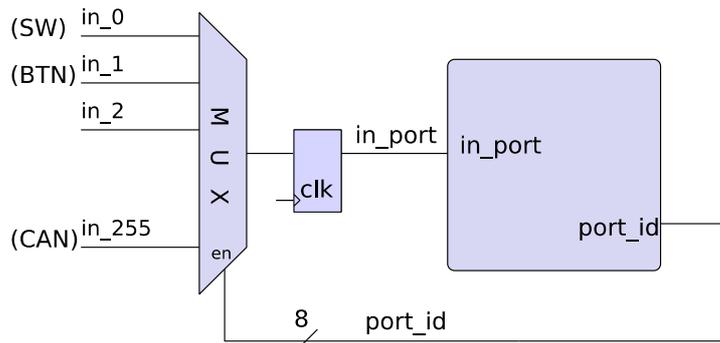
```
input Sx,pp  
input Sx, (Sy)
```



Ici, le périf met sa donnée sur in\_port

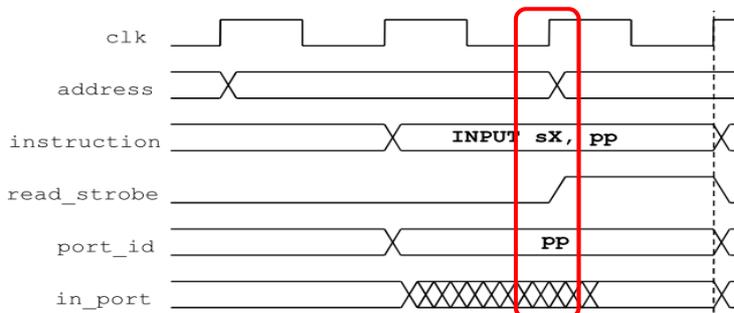


# Port d'entrée



Process:  
 if CLK'event and CLK='1'  
 if port\_id est le bon  
 mettre la donnée sur  
 in\_port, le processeur  
 la lira sur le front  
 montant suivant

# Interface port d'entrée



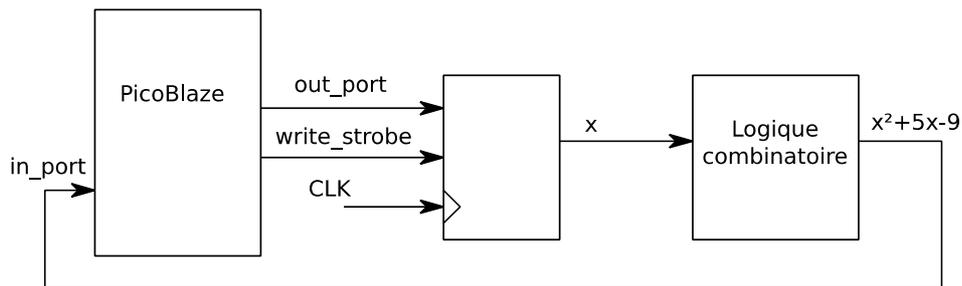
```

process (clk)
begin
    if clk'event and clk='1'
    then
        if port_id = x"00" then
            in_port <= sw;
        end if;
        if port_id = x"01" then
            in_port <= btn;
        end if;
        ...
        if port_id = x"FF" then
            in_port <= CAN;
        end if;
    end if;
end process;
    
```

## Exercice

- Nous souhaitons réaliser le calcul «  $x^2 + 5x - 9$  » par la partie logique du FPGA pour accélérer le calcul. Ainsi, si on souhaite effectuer ce calcul en assembleur on écrit les lignes suivantes (pour  $x = 11'd = x"0B"$ ):

```
LOAD    S0,0B
OUTPUT  S0,00   écrire sur le port de sortie 0
INPUT   S1,00   lire le résultat sur le port d'entrée 0
```



## Exercice, suite ...

La partie VHDL:

```
Process (CLK)
Bgin
    if CLK'event and CLK='1' then
        if write_strobe = '1' then
            x <= out_port;
        end if;
    end if;
End process;

in_port <= x*x-5*x+9;
```

Ici, nous n'avons pas géré le dépassement. On aurait pu calculer la sortie sur 16 bits. A ce moment-là il aurait fallu considérer deux ports d'entrée, un pour le MSD et l'autre pour le LSD.

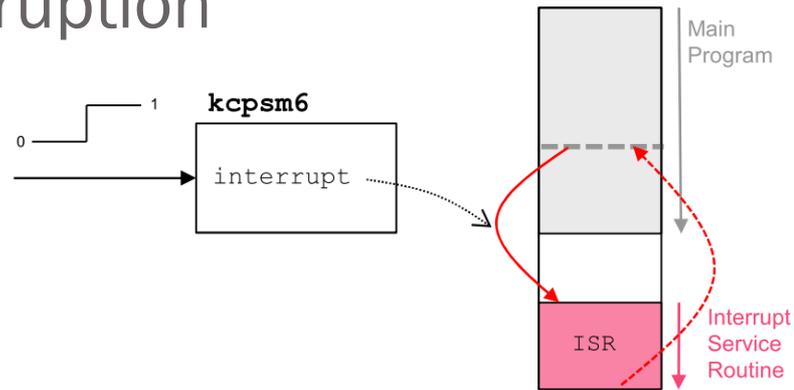
# Sous programmes et interruption

---

## Sous-programme

- Pour appeler un sous-programme déjà placé à l'adresse « aaa », on fait exécuter l'instruction « CALL aaa ».
- Avec cette commande
  - PC courant est sauvegardé sur la pile
  - PC est chargé par "aaa".
- Pour un retour d'un sous-programme, on fait exécuter la commande "RETURN".
  - Le contenu de pile + 1 est chargé dans PC.

# Interruption



To state the obvious, an interrupt is used to interrupt the normal program execution sequence of KCPSM6. This means that when the 'interrupt' input is driven High ('1'), it will force KCPSM6 to abandon the code that it is executing, save its current operational state and divert its attention to executing a special section of program code known as an Interrupt Service Routine (ISR). Once the interrupt has been serviced, KCPSM6 returns to the program at the point from which it was interrupted and restores the operational states so that it can resume execution of the program as if nothing had happened.

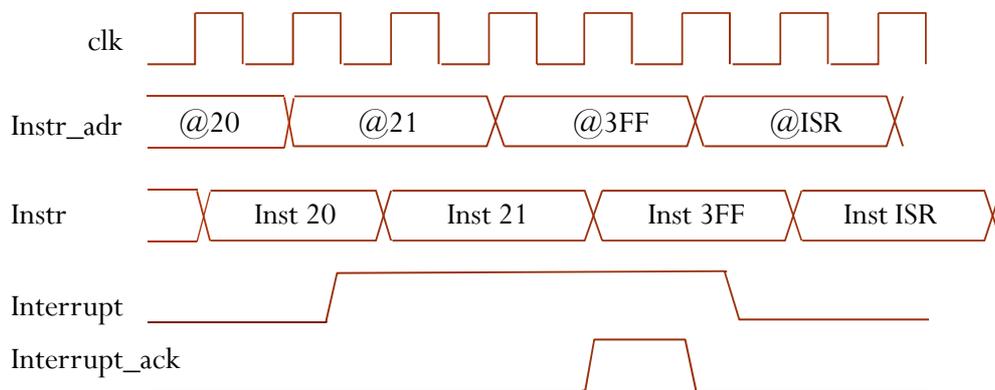
## Routine d'interruption

- Quand l'interruption arrive (un niveau 1 sur l'entrée « interrupt »)
  - PicoBlaze termine l'instruction en cours, puis saute à une adresse prédéfinie (celle que nous avons indiquée au moment de l'instanciation du KCPSM6).

```
processor: kcpsm6
  generic map (
    hwbuild => X"00",
    interrupt_vector => X"3FF",
    scratch_pad_memory_size => 64)
  port map(
    address => address,
```

- C'est à la charge du programmeur de mettre sa routine à cette adresse.

# Exécution d'une interruption



Instruction Inst 21 est abandonnée et sera exécutée au retour de l'interruption.

```
interrupt_vector => X"3FF"  
Inst_3FF = JUMP ISR
```

## Exercice

- Comment imaginez-vous les lignes VHDL qui réalisent la prise en charge de l'interruption à l'intérieur du PicoBlaze ?

```
process (CLK)  
begin  
  if CLK'event and CLK='1' then  
    if IE='1' and interrupt='1' then  
      pile <= pc; -- simplifié  
      pile <= 'Z', 'C' 'REGBANK'; --simplifié  
      pc <= interrupt_vector;  
      IE <= '0'  
    else  
      ...  
    end if  
  end if  
end process
```

# Exercice

- Comment imaginez-vous les lignes VHDL qui réalisent la prise en charge de l'instruction RETURNI à l'intérieur du PicoBlaze ? (code opératoire 29000 pour « RETURNI DISABLE » et 29001 pour « RETURNI ENABLE »)

```
process (CLK)
begin
    if CLK'event and CLK='1' then
        ...
        case code(17 downto 12) is
            when "101001" => -- 29
                'Z', 'C' `REGBANK' <= pile; --simplifié
                pc <= pile; -- simplifié
                IE <= code(0);
            when ...
```

# Exemple d'interruption

Enoncé: A chaque interruption, incrémenter le registre SF.

Instanciation

```
processor: kcpsm6
    generic map (
        hwbuild => X"00",
        interrupt_vector => X"3FE",
        scratch_pad_memory_size => 64)
    port map(
        address => address,...
```

Option 1

```
enable interrupt
...
ISR : address 3FE (directive d'assembleur)
      add SF,01
      returni enable
```

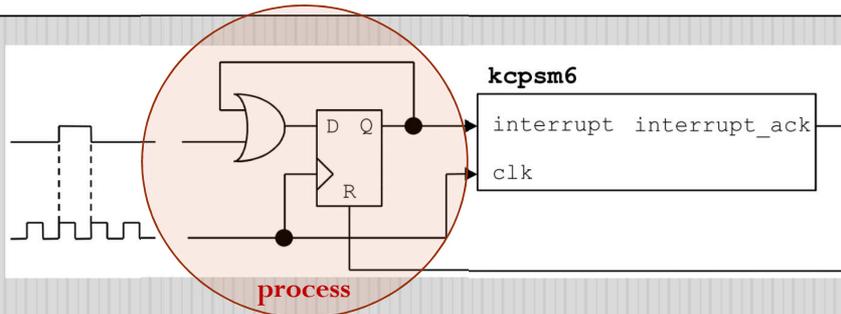
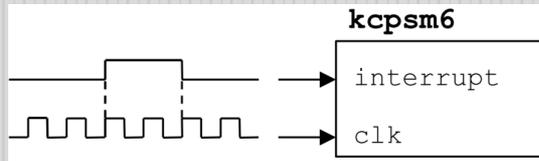
Option 2

```
enable interrupt
...
ISR : add SF,01
      returni enable

address 3FE ; on ne connaît pas la
JUMP ISR ; taille de la routine,
```

# Mise en place du circuit

« Open loop », il est nécessaire de faire durer la demande de l'interruption au moins pour deux cycles d'horloge => pas de circuit supplémentaire.

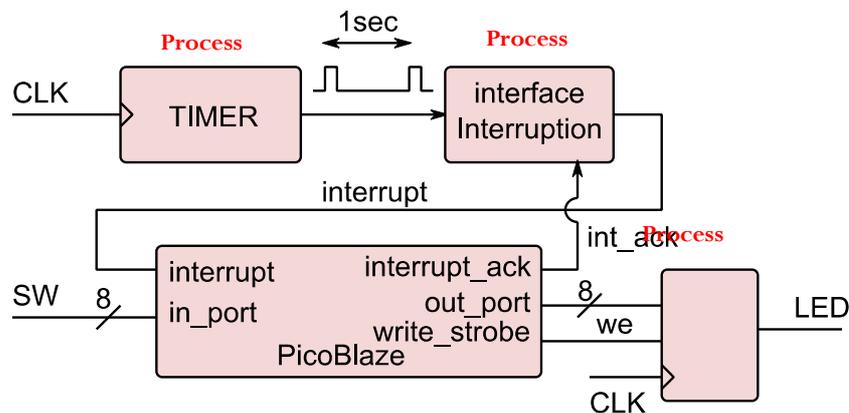


« Closed-loop », l'interruption est maintenue à '1' jusqu'à ce que le processeur la serve.

## Exemples

# Exemple 1 : Timer

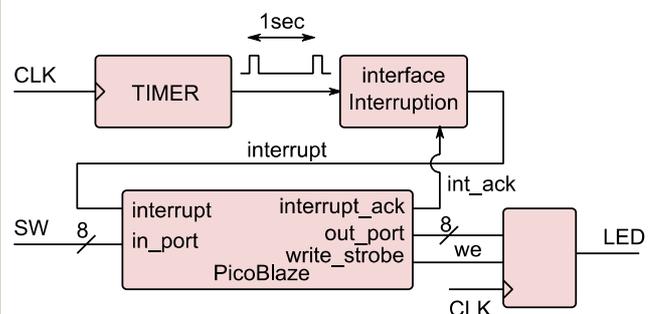
- Créer un Timer qui déclenche une interruption toutes les secondes. La routine d'interruption se charge de changer l'état des 8 LED de la carte: soit l'état des switches soit son inverse.



# Instanciation KCPSM6

```

processor: kcpsm6
  generic map ( hwbuid => X"00",
               interrupt_vector => X"3FF",
               scratch_pad_memory_size => 64)
  port map(
    address => address,
    instruction => instruction,
    bram_enable => bram_enable,
    port_id => open,
    write_strobe => we,
    k_write_strobe => open,
    out_port => out_port,
    read_strobe => open,
    in_port => SW,
    interrupt => interrupt,
    interrupt_ack => int_ack,
    sleep => '0',
    reset => kcpsm6_reset,
    clk => clk);
  
```



Connecter directement aux switches car il n'y a qu'un seul port d'entrée.

# Instanciation Timer et output

```

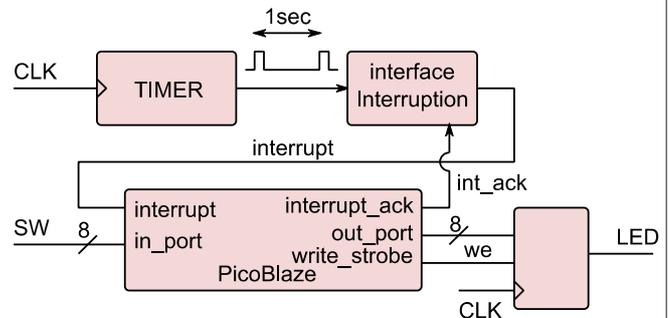
TIMER: process (clk)
begin
  if clk'event and clk = '1' then
    cmp <= cmp + 1;
    timer_trig <= '0';
    if cmp = 99999999 then
      cmp <= 0;
      timer_trig <= '1';
    end if;
  end if;
end process;

```

```

output_ports: process (clk)
begin
  if clk'event and clk = '1' then
    if we = '1' then
      LED <= out_port;
    end if;
  end if;
end process output_ports;

```

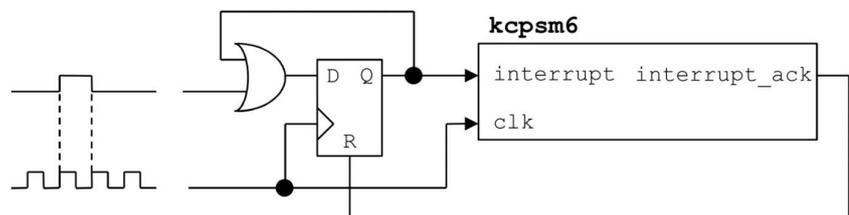
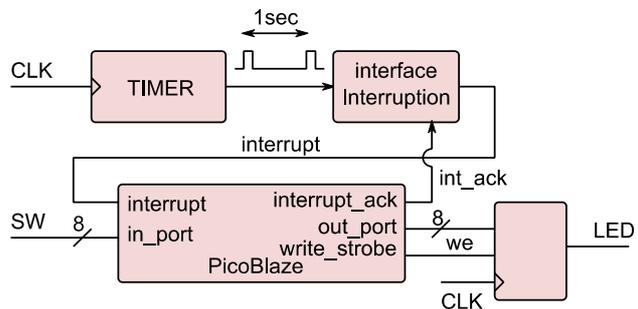


# Interruption software

```

interrupt_control: process (clk)
begin
  if clk'event and clk='1' then
    if int_ack = '1' then
      interrupt <= '0';
    else
      if timer_trig = '1' then
        interrupt <= '1';
      end if;
    end if;
  end if;
end process interrupt_control;

```



# Software

	<b>ENABLE</b>	<b>INTERRUPT</b>
	<b>LOAD</b>	<b>S1, 00</b>
<b>LOOP :</b>	<b>JUMP</b>	<b>LOOP</b>
<b>ISR :</b>	<b>INPUT</b>	<b>S0, 00</b>
	<b>COMPARE</b>	<b>S1, 00</b>
	<b>JUMP</b>	<b>Z, INVERS</b>
	<b>JUMP</b>	<b>AFFICH</b>
<b>INVERS :</b>	<b>XOR</b>	<b>S0, FF</b>
<b>AFFICH :</b>	<b>OUTPUT</b>	<b>S0, 00</b>
	<b>XOR</b>	<b>S1, FF</b>
	<b>RETURNI</b>	<b>ENABLE</b>
	<b>ADDRESS</b>	<b>3FF</b>
	<b>JUMP</b>	<b>ISR</b>

S0 contient l'état des switches  
S1 est un drapeau qui s'inverse à  
chaque interruption.

On exécute le programme  
kcpsm6.exe pour générer la mémoire  
ROM qui contiendra les codes  
opérateurs du programme en  
assembleur.

On n'a qu'à ajouter cette mémoire au  
projet.

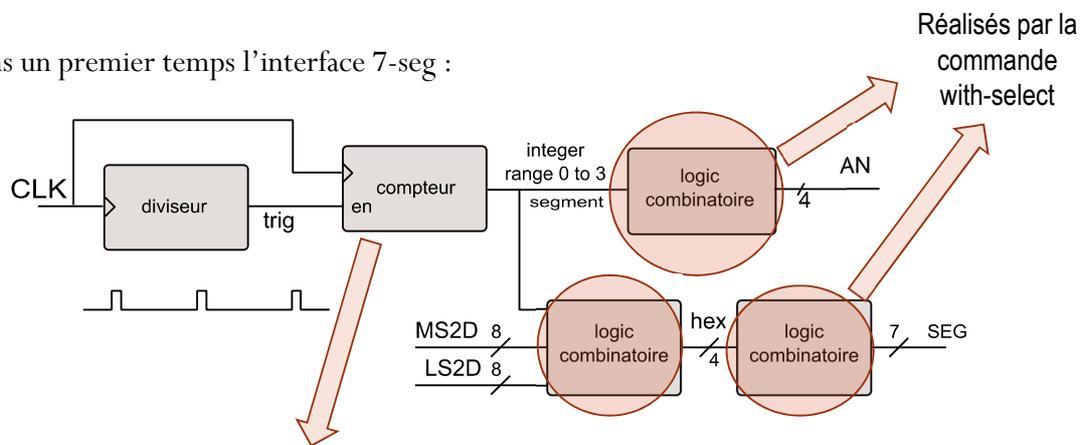
## Exercice : Affichage 7-Seg

- On va créer le circuit nécessaire pour simplifier l'affichage d'une valeur hexadécimale 4 digits sur les sept-segments de la carte Nexy3. Ainsi le programme (API) pour afficher la valeur « 1234 » sur les 7-segment serait :

```
LOAD    s0,12
LOAD    s1,34
CALL    AFF_7SEG
....
....
AFF_7SEG:
OUTPUT  s0,01    ; l'adresse du port pour les 2 MSD
OUTPUT  s1,02    ; l'adresse du port pour les 2 LSD
RETURN
```

# Suite : Conception circuit

Dans un premier temps l'interface 7-seg :

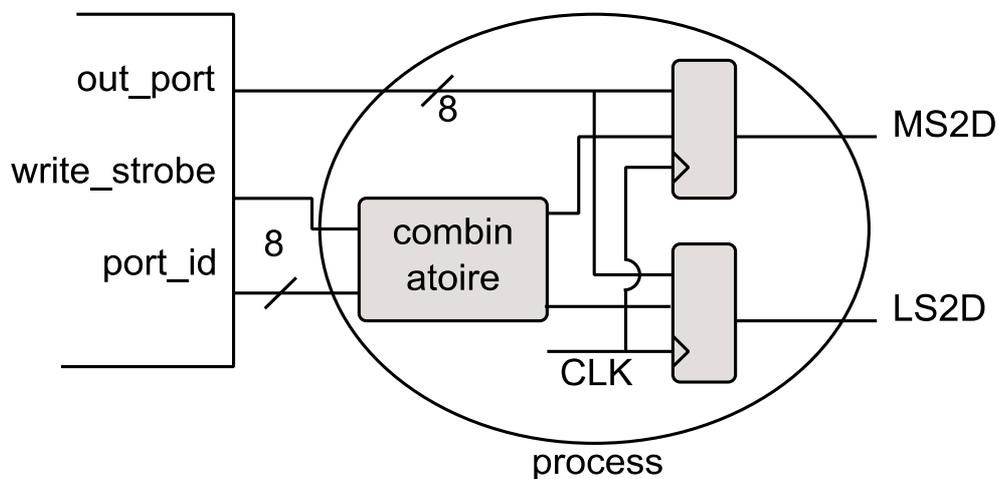


```

process (CLK)
begin
  if CLK'event and CLK='1' then
    if trig='1' then segment <= segment + 1; end if;
  end if;
end process;

```

# Suite : Interface avec PicoBlaze



# Exercice : Ajout d'un UART

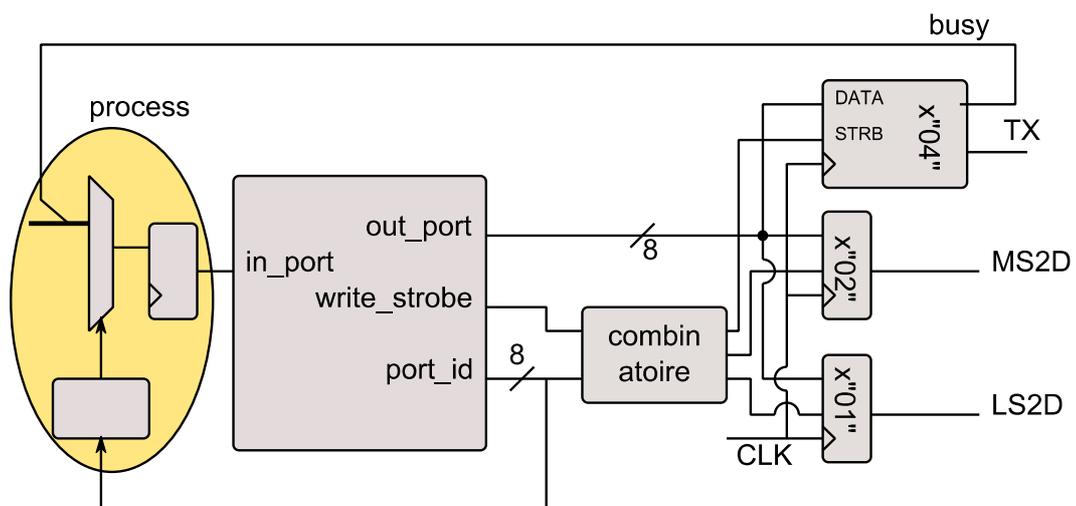
- En programmation, on vérifie si UART n'est pas "busy" on lui envoie un octet:

```
; API UART
UART:  INPUT  SF,01    ; Busy est à lire sur le port 1
        AND    SF,01    ; Busy est le LSB
        JUMP   NZ,UART  ; attend tant que Busy = '1'
        OUTPUT S0,04    ; envoyer à l'interface le carac
        RETURN ; ASCII
```

Pour appeler :

```
LOAD    S0,"A"
CALL    UART
```

# Suite : Ajout de l'UART



Ici, puisqu'il n'y a qu'une seule entrée sur le port « in\_port »:

```
in_port <= "0000000" & busy;
```

# Exercice : Ajout d'un timer

- On va maintenant mettre en place un timer qui donne une interruption toutes les secondes. La routine d'interruption va incrémenter un registre 16-bits puis envoie le contenu à l'interface qui l'affiche sur les 7-segments.
- Le hardware a été expliqué plus haut. Le programme sera:

```
ISR:  ADD     SA, 01
      ADDC   SB, 00
      OUTPUT SA, 01
      OUTPUT SB, 02
      RETURNI ENABLE
```

# Affichage du timer sur PC

```
ISR:  ADD     SA, 01
      ADDC   SB, 00
      OUTPUT SA, 01
      OUTPUT SB, 02
      LOAD   SO, SB
      ACALL  HEX2ASCII
      LOAD   SO, SE
      CALL   UART
      LOAD   SO, SF
      CALL   UART
      LOAD   SO, SA
      CALL   HEX2ASCII
      LOAD   SO, SE
      CALL   UART
      LOAD   SO, SF
      CALL   UART
```

```
; sous-programme qui transforme une
; donnée numérique 8 bits en deux codes
; ascii pour les deux digits
; "4F"  →  52 et 65
; on suppose la donnée 8 bits dans S0
; la routine retourne deux codes ascii
; dans SE et SF
HEX2ASCII:
      LOAD   SF, S0
      LOAD   SE, S0
      AND    SF, 0F
      ADD    SF, 30
      COMPARE SF, 3A
      JUMP   C, DONE1 (si SF ≥ 3A)
      ADD    SF, 07
DONE1:  SR0   SE
      SR0   SE
      SR0   SE
      SR0   SE
      ADD    SE, 30
      COMPARE SE, 3A
      JUMP   C, DONE2
      ADD    SE, 07
DONE2:  RETURN
```

Carac	ASCII Hexa
0	30
1	31
...	...
9	39
A	41
B	42
...	...
F	46