

ENSEIRB-MATMECA



MISE EN ŒUVRE DU SOPC SUR COMPOSANTS FPGA INTEL ET XILINX

Patrice NOUEL
Patrice KADIONIK
kadionik.enseirb-matmeca.fr

TABLE DES MATIERES

1.	<i>But des travaux pratiques</i>	4
2.	<i>TP 1 : grand TP. Mise en œuvre du SoPC avec Intel Cyclone V</i>	6
2.1.	Introduction.....	6
2.2.	Carte cible Intel DE10-Standard.....	6
2.3.	Présentation du processeur softcore NIOS II d'Intel.....	10
3.	<i>EX 1 Intel : construction du design de référence</i>	14
3.1.	Introduction.....	14
3.2.	Ajout du processeur NIOS II et de ses périphériques.....	17
3.3.	Ajout des connexions de signaux.....	31
3.4.	Ajout des interruptions.....	34
3.5.	Définition du mapping mémoire.....	34
3.6.	Définition des vecteurs d'exception.....	35
3.7.	Exportation des signaux externes au circuit FPGA.....	36
3.8.	Génération HDL du système SoPC.....	37
3.9.	Synthèse du système SoPC.....	39
3.10.	Programmation du circuit FPGA.....	43
4.	<i>EX 2 Intel : Hello World</i>	47
5.	<i>EX 3 Intel : création du BSP</i>	51
6.	<i>EX 4 Intel : Hello World μC/OS II</i>	55
7.	<i>EX 5 Intel : tests des périphériques sous μC/OS II</i>	56
8.	<i>EX 6 Intel : miniprojet : chronomètre et horloge</i>	57
9.	<i>EX 7 Intel : intégration d'un périphérique matériel Libre</i>	58
9.1.	Introduction.....	58
9.2.	Intégration d'un périphérique. Interface VGA.....	58
9.3.	Synthèse du système SoPC.....	64
10.	<i>EX 8 Intel : Hello World μC/OS II</i>	67
11.	<i>EX 9 Intel : affichage de rectangles</i>	68
12.	<i>EX 10 Intel : affichage de la police de caractères</i>	71
13.	<i>EX 11 Intel : miniprojet : chronomètre et horloge</i>	73
14.	<i>TP 2 : grand TP. Mise en œuvre du SoPC avec Xilinx Zynq</i>	75
14.1.	Introduction.....	75
14.2.	Carte cible Digilent ZedBoard.....	75
15.	<i>EX 1 Xilinx : génération du RAM disk et intégration d'une application</i>	78

16.	<i>EX 2 Xilinx : mise en œuvre de Linux embarqué sur la carte cible</i>	81
17.	<i>EX 3 Xilinx : intégration d'un périphérique matériel Libre</i>	83
17.1.	Introduction	83
17.2.	Intégration d'un périphérique. <i>Timer 64 bits</i>	86
17.3.	Tests logiciels	99
❖	Test de la mesure de temps	99
❖	Test de l'incrémentatation	100
18.	<i>EX 4 : création du RAM disk pour le noyau Linux standard</i>	101
19.	<i>EX 5 : mesure de temps de latence avec le noyau Linux standard</i>	102
20.	<i>EX 6 : création du RAM disk pour le noyau Linux Xenomai</i>	103
21.	<i>EX 7 : compilation du noyau Linux Xenomai</i>	105
22.	<i>EX 8 : mesure de temps de latence avec le noyau Linux Xenomai</i>	107
22.1.	Outils standards	107
22.2.	Outils graphiques	108
23.	Conclusion	111
24.	Références	112
25.	Annexe 1 : fichier source <i>tsttimer64.c</i>	113
26.	Annexe 2 : fichier source <i>jitter.c</i>	115
27.	Annexe 3 : fichier source <i>hello_xenomai.c</i>	117
28.	Annexe 4 : fichier source <i>jitter_xenomai.c</i>	119
29.	Annexe 5 : configuration réseau hôtes et cibles	121

1. BUT DES TRAVAUX PRATIQUES

Ces Travaux Pratiques ont pour but de présenter une approche au problème de la conception des SoC (*System On Chip*) dans ce qu'il a de particulier : mener conjointement le développement matériel et logiciel d'un projet.

Pour des raisons évidentes de souplesse d'utilisation, la plateforme matérielle est basée sur un circuit programmable FPGA transformant notre SoC en SoPC (*System On Programmable Chip*). Ceci permet d'obtenir des prototypes fonctionnels dans le minimum de temps dont on dispose.

Mais que doit-on trouver dans un enseignement sur les SoC ? Le système est composé d'éléments standards non originaux et bien connus : un processeur, des mémoires, des périphériques, une interface Ethernet... Tous ces éléments ont déjà fait l'objet d'enseignements spécifiques : cours microprocesseur, cours sur les réseaux, cours VHDL.

Dans tous ces enseignements, le matériel était parfaitement connu lorsqu'il s'agissait d'y associer du logiciel.

On le voit, ce qui va caractériser le SoC est en premier lieu sa capacité d'optimiser une solution en choisissant ce qui doit revenir au matériel et ce qui restera au logiciel et l'art de passer de l'un à l'autre. Créer ses propres périphériques ou ses propres instructions en VHDL, voilà en particulier ce que permet le SoC. On peut partir d'un processeur intrinsèquement peu performant et obtenir un système aux performances remarquables !

Les premiers TP de *codesign* ont été créés initialement en 2004 par Patrice Nouel (†1944-2022),



enseignant chercheur à l'ENSEIRB-MATMECA avec des cartes cibles Altera Stratix 1S10. Ils ont été ensuite mis à jour avec des cartes cibles Intel DE10-Standard. De nouveaux TP ont été créés avec des cartes cibles Xilinx dans le but d'avoir un « grand » TP alliant l'intégration d'un périphérique matériel Libre dans un SoPC complété par la mise en œuvre de Linux embarqué pour le processeur *hardcore* Cortex-A9 du circuit FPGA Zynq. Un pilote de périphérique sous Linux sera alors développé pour pouvoir écrire l'application de test du périphérique sous Linux embarqué. De même, Xenomai sera mis en œuvre sur la cible pour mesurer des temps de latence sur système non chargé et système chargé.

On le voit, tout cela permet de réaliser LA synthèse de différents modules proposés dans l'option Systèmes Embarqués SE.

La mise en œuvre d'un système SoPC sur une carte Xilinx à base de circuit FPGA Zynq et sur une carte Intel à base de circuit FPGA Cyclone V a fait l'objet d'un sujet de « projets avancés » de l'option Systèmes Embarqués SE. Je tiens ainsi à remercier Maxime Gernet, Jean-Christophe Meyer, Ayoub Benyahya et Samir Mammeri de la promotion SE 2016-2017, Souleymane Soumah, Anis Yagoub et Fatima Ennaciri de la promotion SE 2022-2023 ainsi que Lucas Pallaro, Louis Lefebvre, Emile Vigneron et Yosr Ben Yahia pour leur travail et leur contribution à l'amélioration constante de l'enseignement de l'option SE...

Mots clés : SoPC, Intel, Altera, Xilinx, Quartus Prime, Vivado, *hardcore*, *softcore*, Cyclone V, NIOS II, Zynq, ARM, Cortex-A9, Linux, Linux embarqué, Xenomai, μ C/OS II, langage C, VHDL

2. TP 1 : GRAND TP. MISE EN ŒUVRE DU SOPC AVEC INTEL CYCLONE V

2.1. Introduction

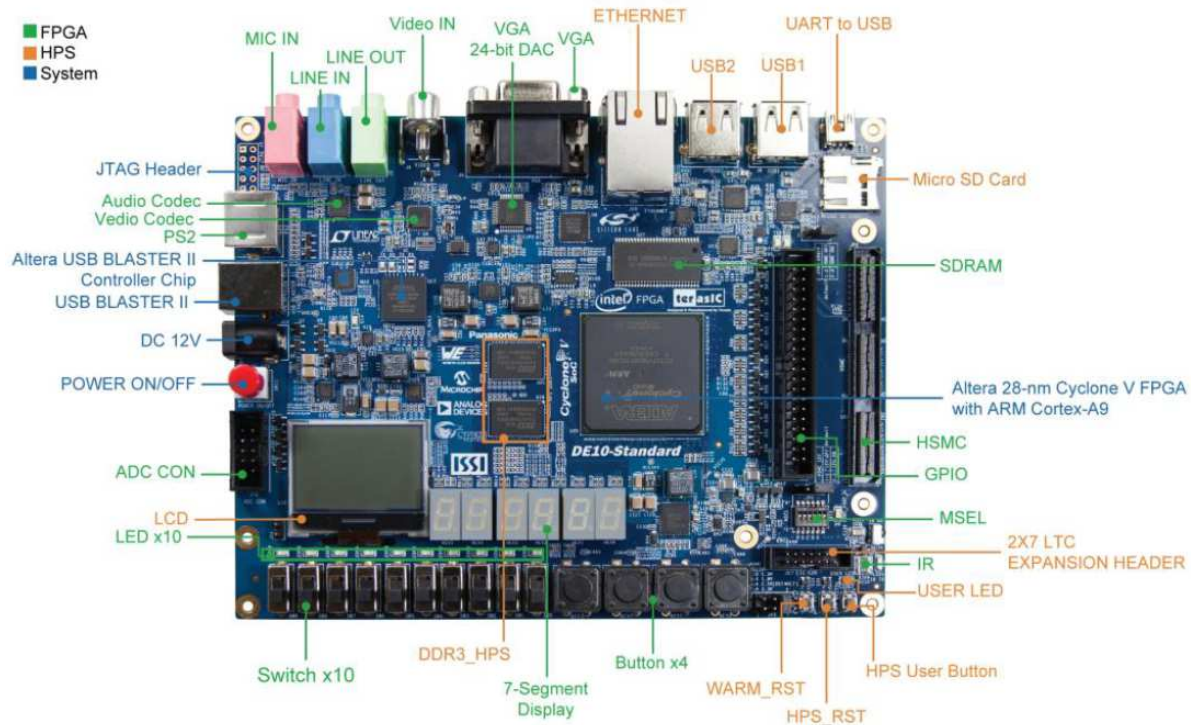
Il s'agit de mettre en œuvre l'environnement de développement SoPC d'Intel (ex Altera) qu'il s'agisse de *Platform Designer* pour la création d'un système SoPC (*System on Programmable Chip*), de *Quartus Prime* (édition standard) comme IDE (*Integrated Development System*) de placement routage et de synthèse ou bien de l'environnement *Eclipse* pour développement de la partie logicielle en langage C embarqué (ou mode dit *bare metal*).

Ce premier « grand » TP se décompose en :

- La création pas à pas d'un système SoPC à base du processeur *softcore* NIOS II pour circuit FPGA Cyclone V® avec les outils Intel *Quartus Prime* et *Platform Designer*.
- La mise en œuvre du langage C avec *Eclipse* sur le processeur NIOS II du circuit FPGA Cyclone V.
- Le développement du BSP (*Board Support Package*) avec le langage C embarqué pour piloter de façon simple les périphériques du système SoPC.
- Le développement d'applications avec le langage C en mode *bare metal* et mise en œuvre du noyau Temps Réel μ C/OS II.

2.2. Carte cible Intel DE10-Standard

La carte cible mise en œuvre pour le SoPC sur circuit FPGA Cyclone V d'Intel est une carte d'évaluation Intel (société Terasic) DE10-Standard.



Carte cible Intel DE10-Standard

La carte DE10-Standard intègre un circuit FPGA Cyclone V qui incorpore un processeur *hardcore* ARM dans la partie HPS (*Hard Processor System*) et une zone de programmation logique PL (*Programmable Logic*). Cette approche duale existe aussi chez Xilinx avec son circuit FPGA Zynq.

La carte possède les caractéristiques suivantes pour la partie PL :

- Circuit FPGA Intel Cyclone V SE 5CSXFC6D6F31C6N.
- Mémoire pour la configuration de la partie PL EPCS128.
- Sonde USB-Blaster II pour la programmation avec le mode JTAG.
- 64 Mo de SDRAM.
- 4 boutons poussoir.
- 10 switches.
- 10 leds rouges.
- 6 afficheurs 7 segments.
- Codec audio 24 bits avec line-in, line-out et entrée microphone.
- Convertisseur CNA 8bits (x3) avec sortie VGA.
- Décodeur TV (NTSC/PAL/SECAM) et entrée TV.
- Connecteur PS/2.
- Emetteur/récepteur IR.
- Convertisseur CAN avec interface SPI.

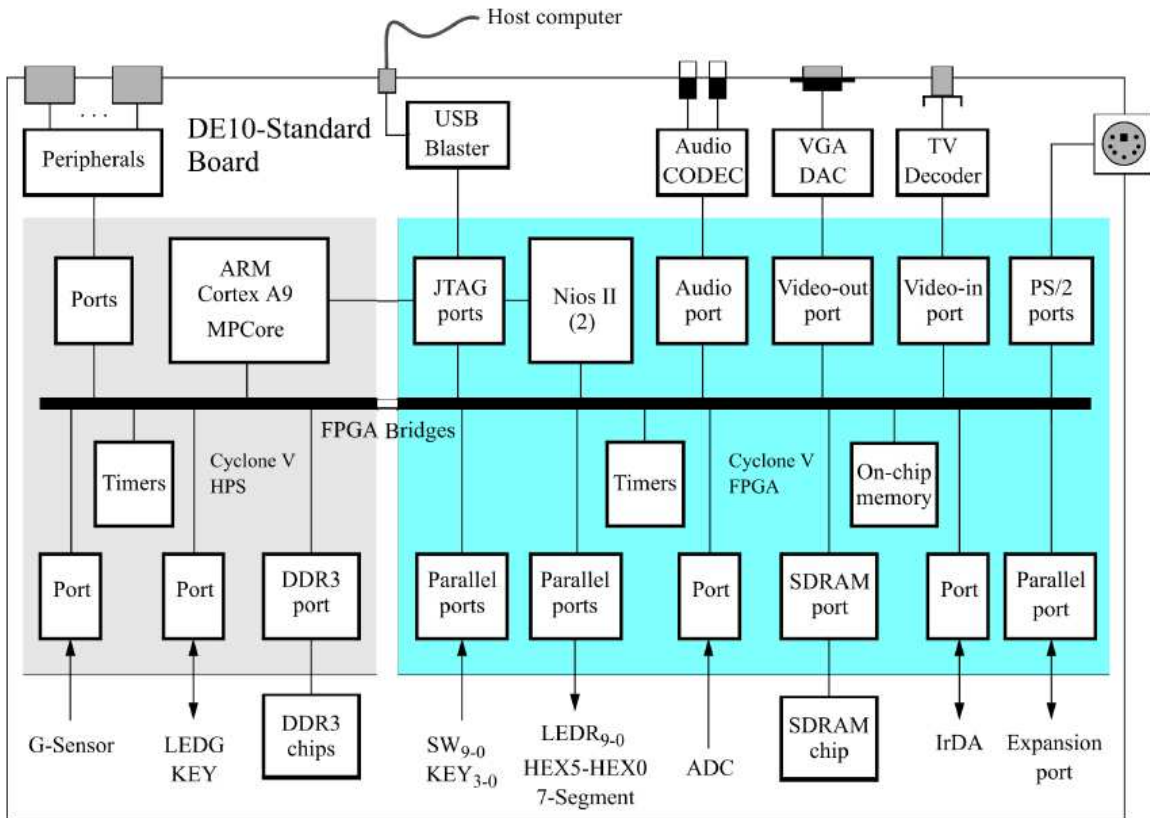
La carte possède les caractéristiques suivantes pour la partie HPS :

- Processeur double cœur ARM Cortex-A9 à 925 MHz.
- 1 Go de SDRAM DDR3.
- 1 interface Ethernet Gb/s.
- 2 ports USB Host.
- 1 *socket* micro SD.
- 1 accéléromètre avec interface I2C.
- 1 connecteur UART ver USB Mini-B.
- Boutons *warm reset* et *cold reset*.
- 1 bouton utilisateur et 1 led utilisateur.
- 1 module LCD 128x64 points.

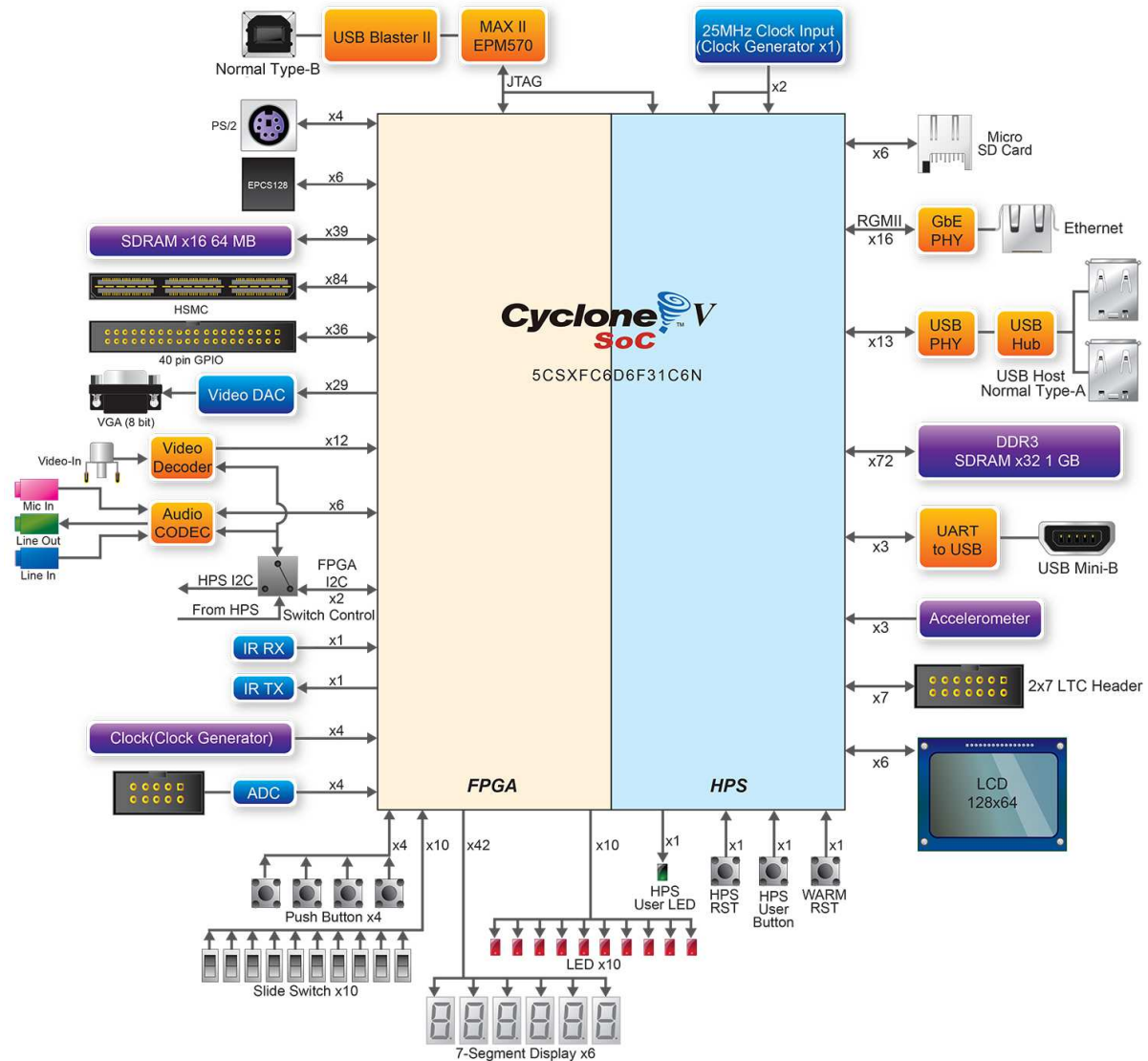
Il faut noter que l'on ne peut pas atteindre directement des périphériques de la partie HPS depuis la partie PL et inversement sans la mise en œuvre de ponts (*bridge*). Par exemple, on ne peut pas piloter directement depuis la partie PL le module LCD 128x64 points.

La figure suivante présente l'ensemble des périphériques accessibles sur la carte cible DE10-Standard. Cela correspond à un *design* de référence d'un système SoPC appelé *Computer System* par Intel mettant en œuvre 2 processeurs *softcore* NIOS II et le processeur ARM.

Nous n'allons pas partir de ce *design* de référence trop complexe et tout fait mais nous allons développer notre propre *design* SoPC à base d'un seul processeur NIOS II pour apprendre à maîtriser les outils Intel.



Design de référence Computer System pour la carte cible Intel DE10-Standard



Périphériques de la carte cible Intel DE10-Standard

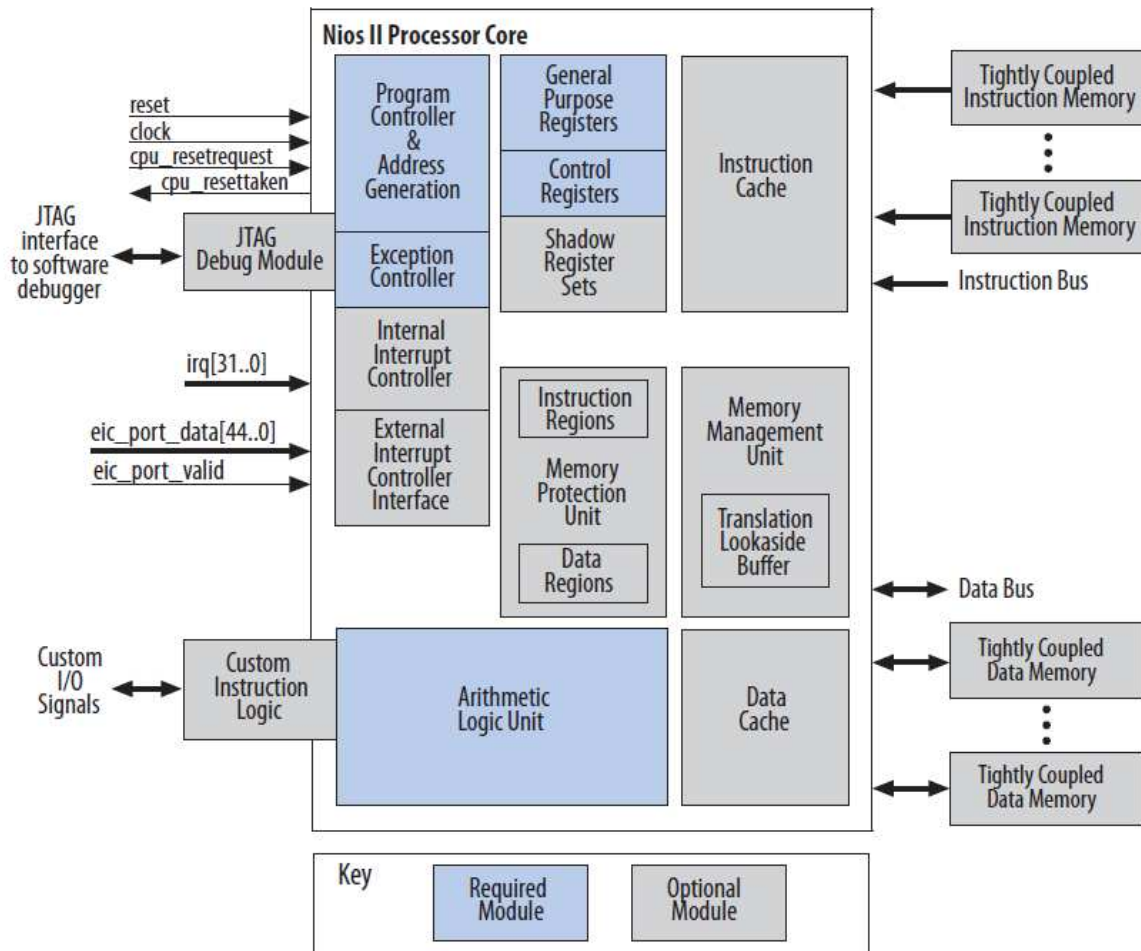
2.3. Présentation du processeur softcore NIOS II d'Intel

Le processeur NIOS II (2^{ème} génération du processeur NIOS) est un processeur RISC *softcore* entièrement synchrone, son architecture interne étant de type Harvard. Il possède au maximum 6 niveaux de *pipeline*, cadencé à quelques dizaines de MHz, avec une largeur de bus de 32 bits. Ses performances vont jusqu'à 250 MIPS (*Million Instructions per Second*).

Les caractéristiques du processeur NIOS II sont :

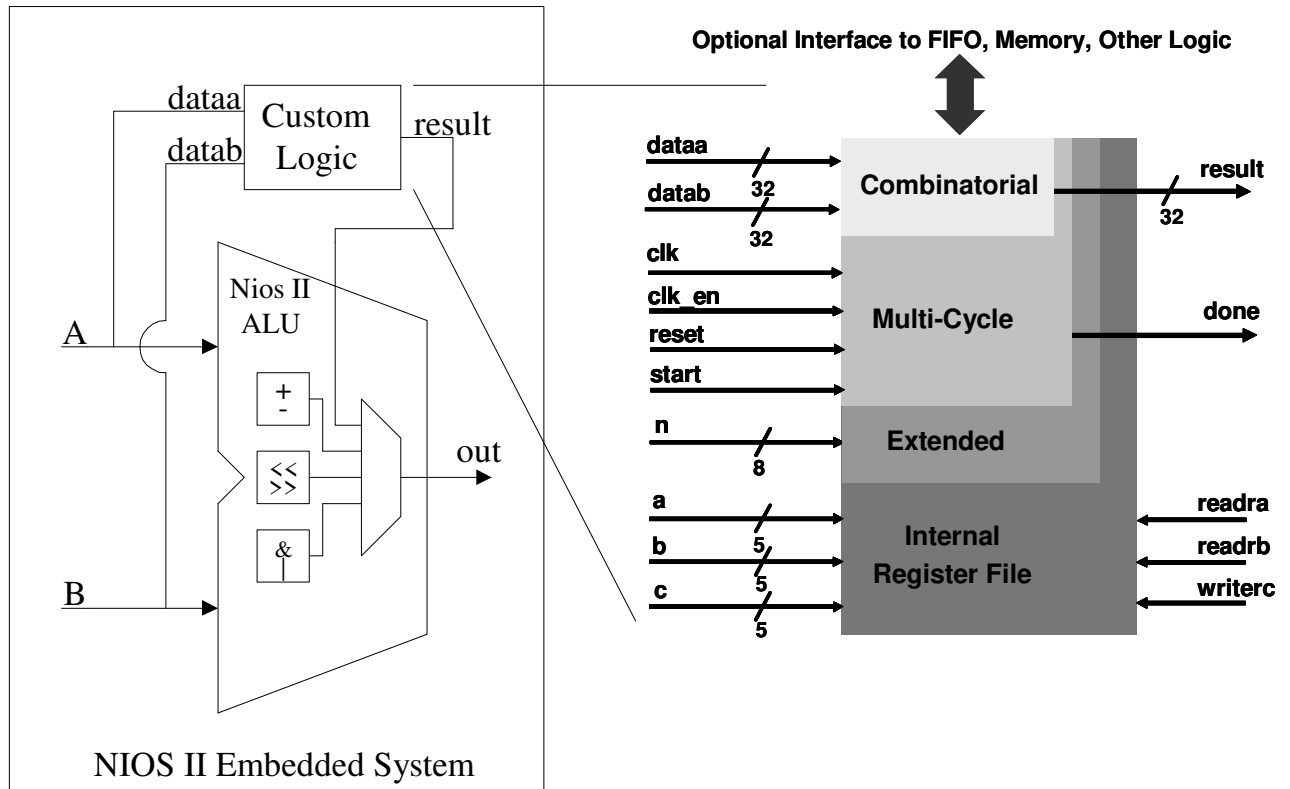
- Architecture RISC.
- Jeu d'instructions 32 bits.
- 32 registres généraux.
- 32 sources d'interruption.
- Instruction assembleur pour multiplications et divisions entières 32x32 bits pour un résultat 32 bits.
- Instructions pour multiplications 64 et 128 bits
- Instructions optionnelles pour opérations sur nombres réels simple précision.

- Accès à une variété de périphériques *on-chip* et interfaces vers les périphériques et la mémoire *off-chip*.
- Module de *debug* matériel.
- MMU (*Memory Management Unit*) optionnelle.
- MPU (*Memory Protection Unit*) optionnelle.



Architecture du processeur NIOS II

Il est possible d'accélérer certains traitements en ajoutant des instructions personnelles ou *Custom Instructions* (décrites en langage VHDL ou Verilog) au processeur NIOS II. De cette manière, il est possible de réaliser la surcharge d'opérateurs ou simplement d'étendre le jeu d'instructions.



Instruction personnalisée avec le processeur NIOS II

Lors de la configuration du processeur NIOS II avec l’outil *Platform Design* (ex outil *SoPC Builder* ou *Qsys*), il est possible de choisir entre 2 versions du processeur NIOS II : une première version *Economy* qui utilise moins de surface de silicium du composant FPGA et une version *Fast* qui est la plus rapide mais plus consommatrice de ressources.

	NIOS II /f	NIOS II /e
Pipeline	6 niveaux	Non
Multiplication Matériel	1 cycle	Par logiciel
Branch Prediction	Dynamic	Non
Cache d’Instructions	Configurable	Non
Cache de données	Configurable	Non
Instructions Personnalisés	< 256	

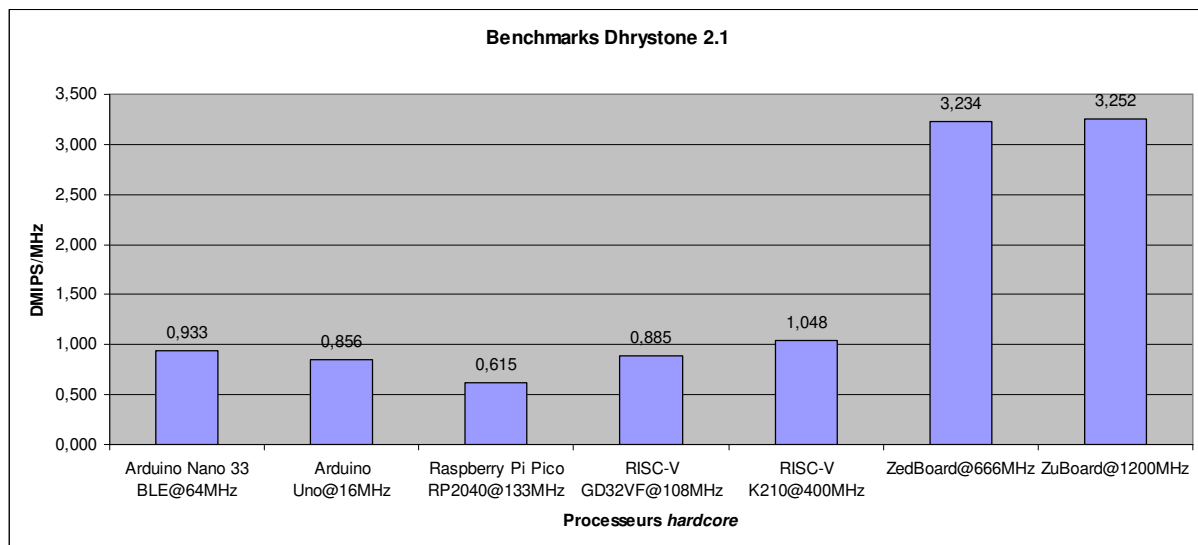
Les 2 versions du processeur NIOS II

Le tableau suivant présente les performances en DMIPS (*Dhrystone Million Instructions per Second*) à l'aide du *benchmark* Dhrystone du processeur NIOS II sur les différentes familles de composants FPGA d'Intel (Agilex, Stratix V, Arria 10, Cyclone V, MAX 10...).

Métrique	NIOS II/f	NIOS II/e
DMIPS/MHz	0.753	0.107

Performances du processeur *softcore* NIOS II

Pour comparaison, le tableau suivant donne les performances de quelques plateformes matérielles à base de processeurs *hardcore* (mesurées par l'auteur) à l'aide du *benchmark* Dhrystone 2.1 :



Exemples de performances de processeurs *hardcore*

Notons que dans la phase de construction du circuit avec l'outil *Platform Designer*, il est possible d'inclure différents périphériques standards en utilisant le bus maître *Avalon* du processeur NIOS II :

- Mémoire.
- *Timer*.
- Liaison série JTAG/UART.
- Interface écran VGA.
- E/S parallèles.
- Interface Ethernet.
- JTAG.
- ...

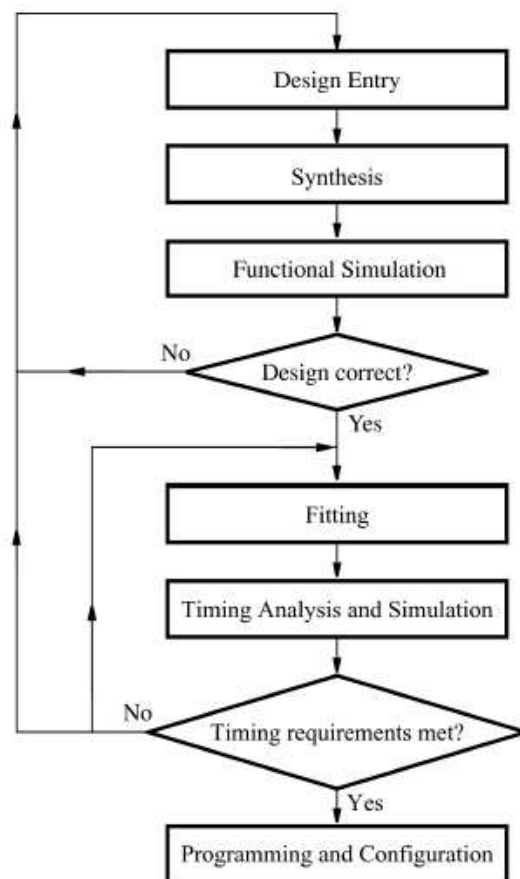
3. EX 1 INTEL : CONSTRUCTION DU DESIGN DE REFERENCE

3.1. Introduction

Il s'agit d'utiliser l'environnement de développement SoPC d'Intel qu'il s'agisse de *Quartus Prime* et de *Platform Designer* pour la construction du *design* de référence donc du système SoPC.

Après synthèse, le circuit SoPC sera programmé dans le circuit FPGA de la carte DE10-Standard.

La figure suivante récapitule la démarche de conception typique d'un système SoPC :



Conception d'un système SoPC

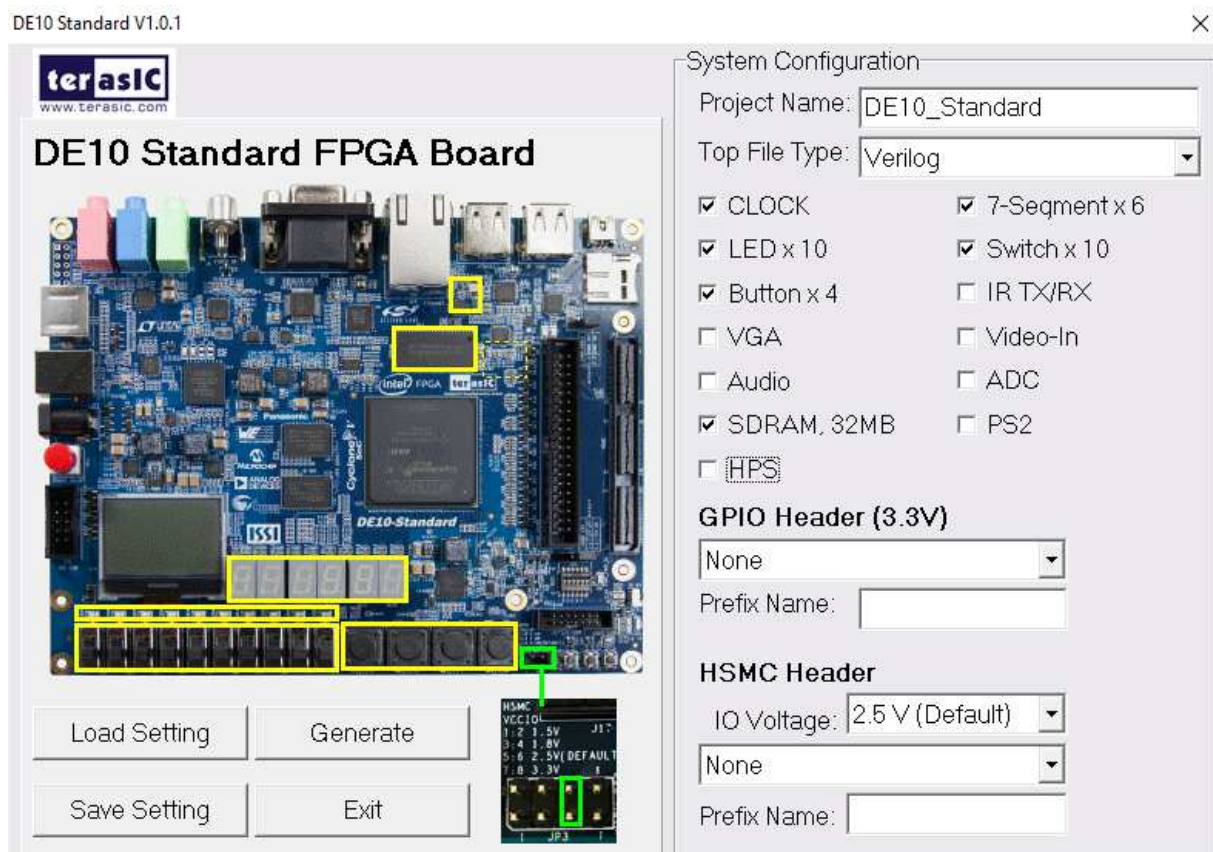
Les différentes phases sont (analogues à la conception d'un système numérique) :

- Description du système SoPC : on utilisera l'outil graphique *Platform Designer*. Le code généré sous-jacent est soit du VHDL ou soit du Verilog.
- Synthèse : le système SoPC est analysé puis synthétisé pour viser un circuit FPGA, ici le circuit FPGA Cyclone V.

- Simulation fonctionnelle : vérification des délais de propagation et métastabilité.
- Placement/routage (*fitting*) : analyse temporelle : les délais de propagation dans les circuits sont analysés afin d'amener des indications sur la performance du circuit.
- Simulation temporelle : après placement/routage, le circuit est simulé en prenant en compte cette fois-ci les contraintes temporelles.
- Programmation : le circuit FPGA est programmé avec la sonde USB-Blaster à partir du fichier de programmation .sof (.bit chez Xilinx).

Intel fournit un outil Windows *DE10_Standard_SystemBuilder* qui permet de générer les fichiers nécessaires pour démarrer le projet *Quartus Prime*.

Le *design* est référence qui est un sous-ensemble du *design Computer System* est présenté sur la figure suivante.



Design de référence DE10_Standard_golden_top du système SoPC

Outre le processeur NIOS II (version *fast*), le système SoPC contient les périphériques externes au circuit FPGA suivants de la carte cible DE10-Standard :

- Mémoire SDRAM de 64 Mo.
- 10 leds.
- 4 boutons poussoir.
- 6 afficheurs 7 segments.
- 10 switches.

On rajoutera aussi les périphériques internes au circuit FPGA suivants :

- Liaison série JTAG/UART.
- *Timer* 32 bits.

On aura ainsi au démarrage 5 fichiers pour notre projet *Quartus Prime* :

- Fichier `.qpf` (*Quartus Project File*) : fichier projet à ouvrir avec *Quartus Prime*.
- Fichier `.qsf` (*Quartus Setting File*) : fichier de configuration avec les paramètres et l'affectation des broches du projet.
- Fichier `.v` : fichier *Top-Level* du plus haut niveau hiérarchique en langage Verilog.
- Fichier `.sdc` (*Synopsis Design Constraints*) : fichier des contraintes temporelles.
- Fichier `.htm` : fichier HTML donnant sous forme de tableaux les assignements des broches du circuit FPGA et le nom des signaux du *design* SoPC.

On notera que le nom des signaux Verilog (notamment dans le fichier *Top-Level* `.v`) est le lien dans tout le projet SoPC notamment sur l'usage des broches du circuit FPGA.

Le nom de notre projet *Quartus Prime* est `DE10_Standard_golden_top`.

On aura donc les 5 fichiers suivants :

- Fichier `DE10_Standard_golden_top.qpf` : projet *Quartus Prime*.
- Fichier `DE10_Standard_golden_top.qsf`.
- Fichier `DE10_Standard_golden_top.v` : fichier Verilog *Top-Level*.
- Fichier `DE10_Standard_golden_top.sdc`.
- Fichier `DE10_Standard_golden_top.htm`.

Le contenu du fichier Verilog `DE10_Standard_golden_top.v` est le suivant :

```
module DE10_Standard_golden_top(
    //////////// CLOCK ////////////
    input          CLOCK2_50,
    input          CLOCK3_50,
    input          CLOCK4_50,
    input          CLOCK_50,

    //////////// KEY ////////////
    input  [ 3: 0]  KEY,

    //////////// SW ////////////
    input  [ 9: 0]  SW,

    //////////// LED ////////////
    output [ 9: 0]  LEDR,

    //////////// Seg7 ////////////
    output [ 6: 0]  HEX0,
    output [ 6: 0]  HEX1,
    output [ 6: 0]  HEX2,
    output [ 6: 0]  HEX3,
    output [ 6: 0]  HEX4,
    output [ 6: 0]  HEX5,

    //////////// SDRAM ////////////
    output          DRAM_CLK,
    output          DRAM_CKE,
```



```

output    [12: 0]    DRAM_ADDR,
output    [ 1: 0]    DRAM_BA,
inout     [15: 0]    DRAM_DQ,
output    DRAM_LDQM,
output    DRAM_UDQM,
output    DRAM_CS_N,
output    DRAM_WE_N,
output    DRAM_CAS_N,
output    DRAM_RAS_N
);

endmodule

```

Le nom du projet *Quartus Prime* est bien *DE10_Standard_golden_top*.

Les périphériques extérieurs au circuit FPGA sont connectés aux broches du circuit FPGA par leur nom :

- KEY : 4 boutons poussoir. Bus de 4 signaux.
- SW : 10 switchs. Bus de 10 signaux.
- LEDR : 10 leds rouges. Bus de 10 signaux.
- HEXn : 6 afficheurs 7 segments. 6 bus de 7 signaux.
- CLOCKx_xx : horloges.
- DRAM_ : signaux de contrôle de la SDRAM externe.

Si l'on regarde le fichier *DE10_Standard_golden_top.qsf*, on retrouve l'association (nom_du_signal <-> numéro de broche).

Par exemple, le bouton poussoir KEY0 est connecté à la broche du circuit FPGA AJ4 (*set_location_assignment PIN_AJ4 -to KEY[0]*).

3.2. Ajout du processeur NIOS II et de ses périphériques

Par la suite, on adoptera les conventions suivantes :

Commande Linux PC hôte :

```
host% commande Linux
```

Commande Linux PC hôte pour le développement Intel :

```
[NiosII EDS]$
```

- Démarrer le PC sous Linux. Se connecter sous le nom **se01**, mot de passe : **se01** ☺ pour le groupe 1 et sous le nom **se02**, mot de passe : **se02** ☺ pour le groupe 2.
- Se placer dans son répertoire de travail :
host% cd
- Recopier le fichier *tp-de10.tgz* sous */home/kadionik/* :
host% cp /home/kadionik/tp-de10.tgz .
- Se placer ensuite dans le répertoire *de10/*. **L'ensemble du travail sera réalisé à partir de ce répertoire ! Les chemins seront donnés par la suite en relatif par rapport à ce répertoire...**
host% cd de10

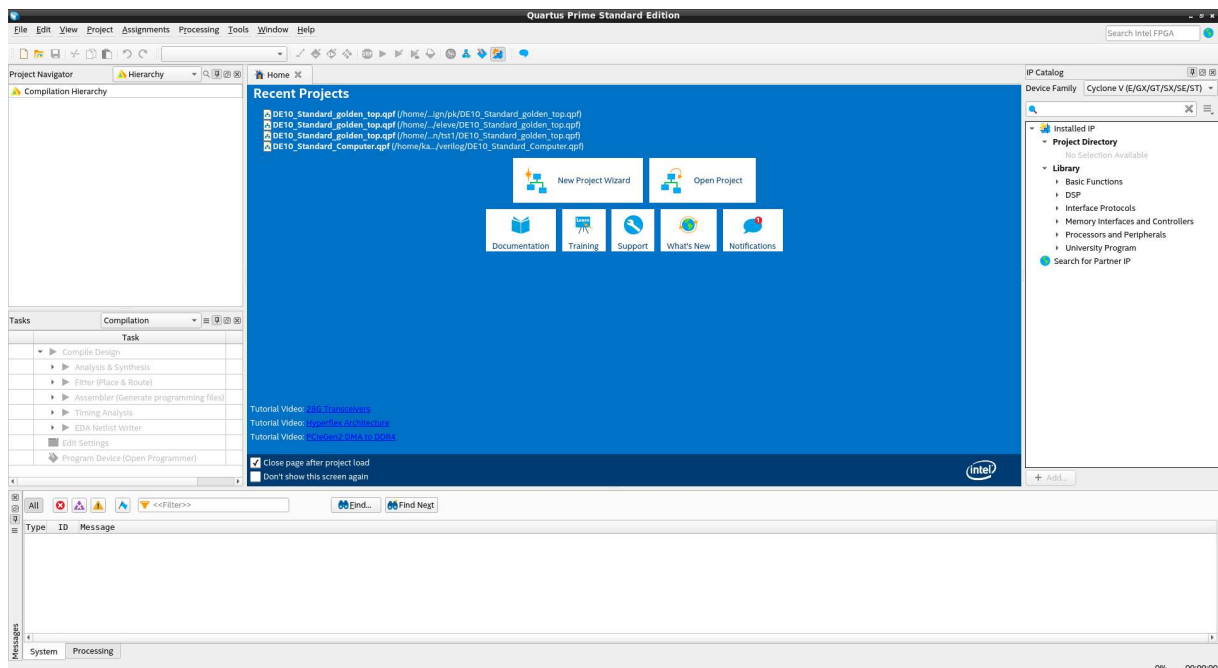
- Se placer dans le répertoire `standard_nios/`. Nous allons maintenant construire notre *design* de référence `DE10_Standard_golden_top` :

```
host% cd standard_nios
host% ls
DE10_Standard_golden_top.htm  DE10_Standard_golden_top.sdc
DE10_Standard_golden_top.qpf  DE10_Standard_golden_top.v
DE10_Standard_golden_top.qsf  ip/
```

- Se placer dans l'environnement de développement Intel puis lancer *Quartus Prime* :

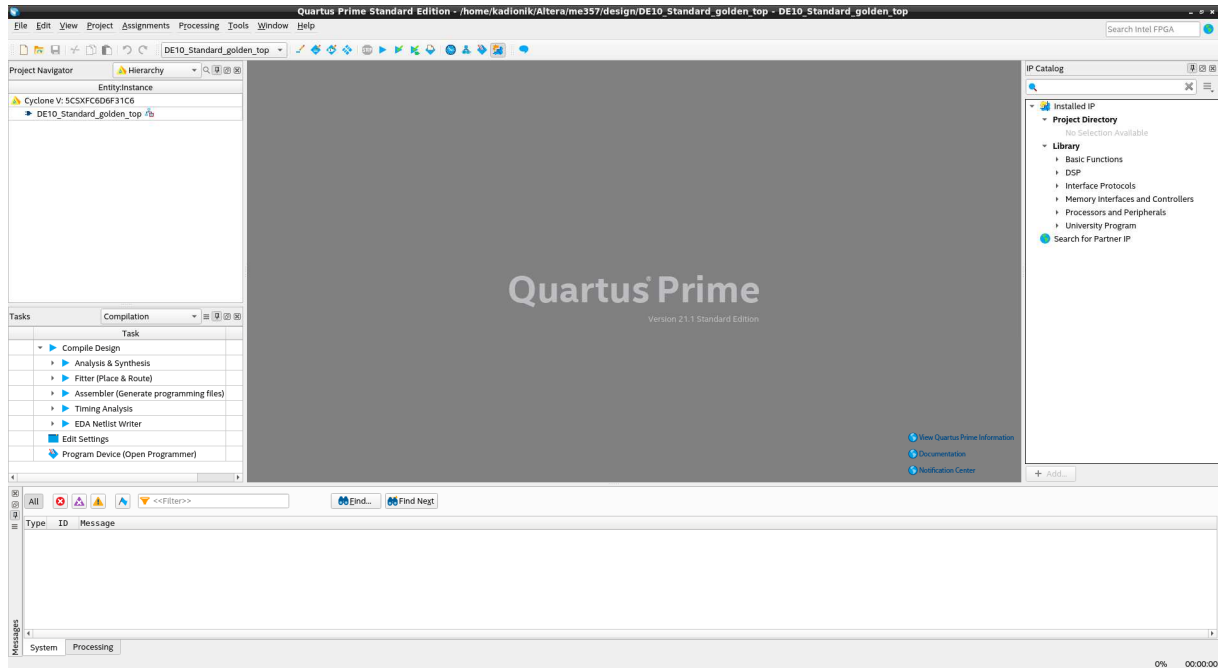
```
host% n2sdk
[Xilinx EDK]$ quartus
```

On obtient la figure suivante qui est l'interface graphique de *Quartus Prime* :



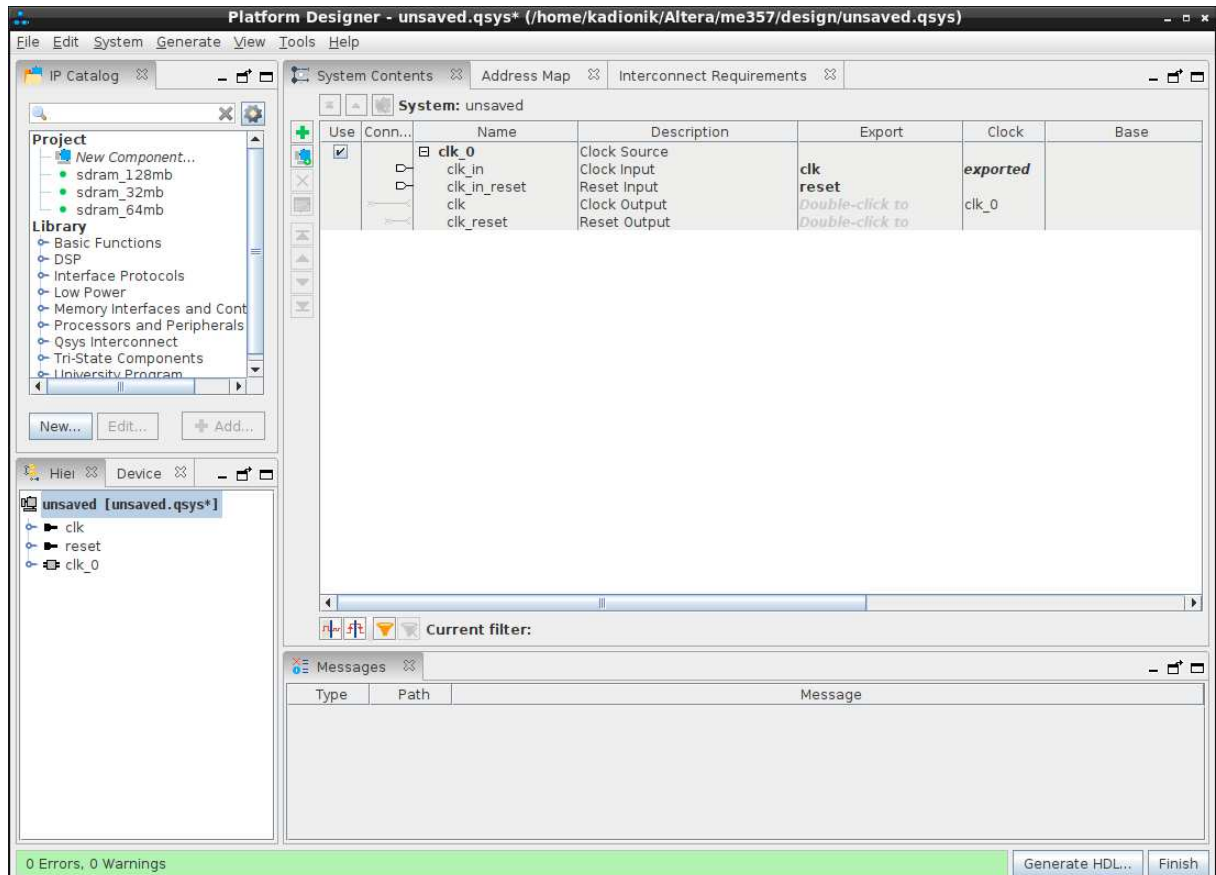
Interface graphique de *Quartus Prime* (1)

- Ouvrir le projet *Quartus Prime DE10_Standard_golden_top* par le menu `File > Open Project...` (ouverture du fichier `DE10_Standard_golden_top.qpf`). On obtient la figure suivante :



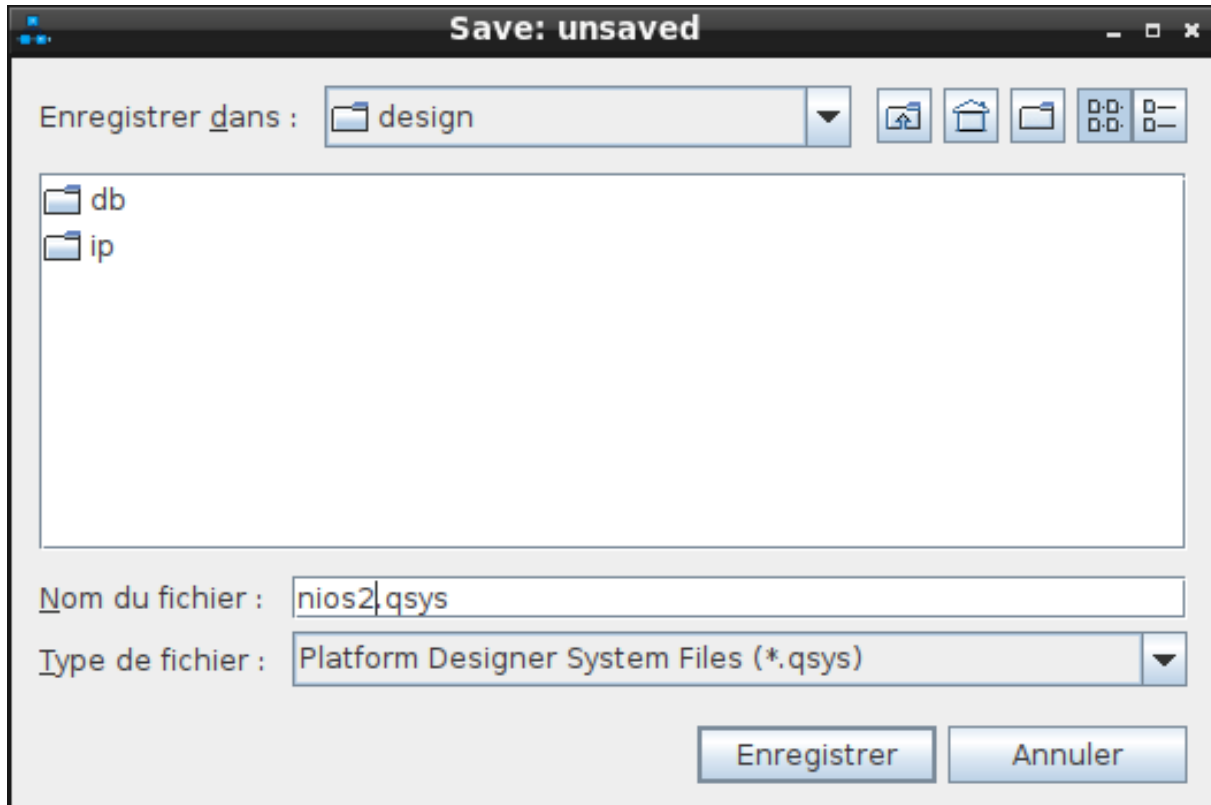
Projet *DE10_Standard_golden_top* (2)

- Lancer ensuite *Platform Designer* par le menu *Tool > Platform designer*. On obtient la figure suivante :



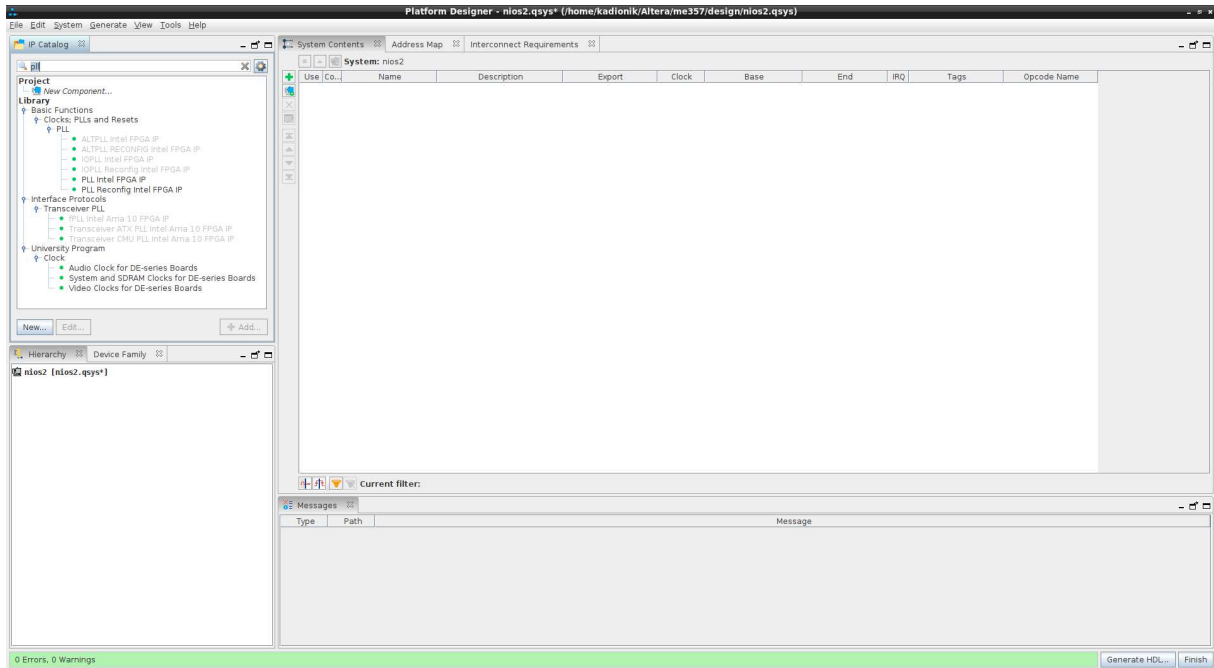
Interface graphique de *Platform Designer* (3)

- Sauvegarder le projet *Platform Designer* en le nommant `nios2.qsys` par le menu *File* > *Save*. On obtient la figure suivante :



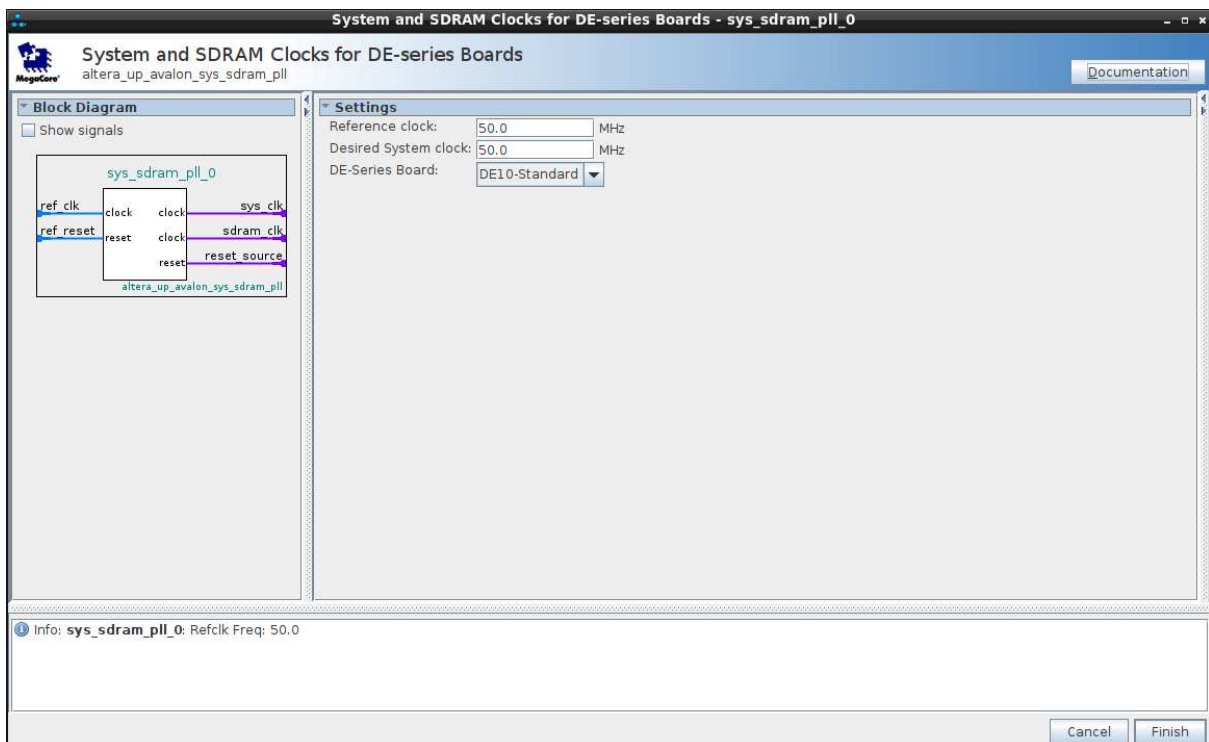
Sauvegarde du projet *Platform Designer* nios2.qsys (4)

- Sélectionner et effacer le bloc IP (*Intellectual Property*) `clock_0`.
- Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences contenant la chaîne de caractères `pll`. On obtient la figure suivante :



Blocs IP contenant l'occurrence pll (5)

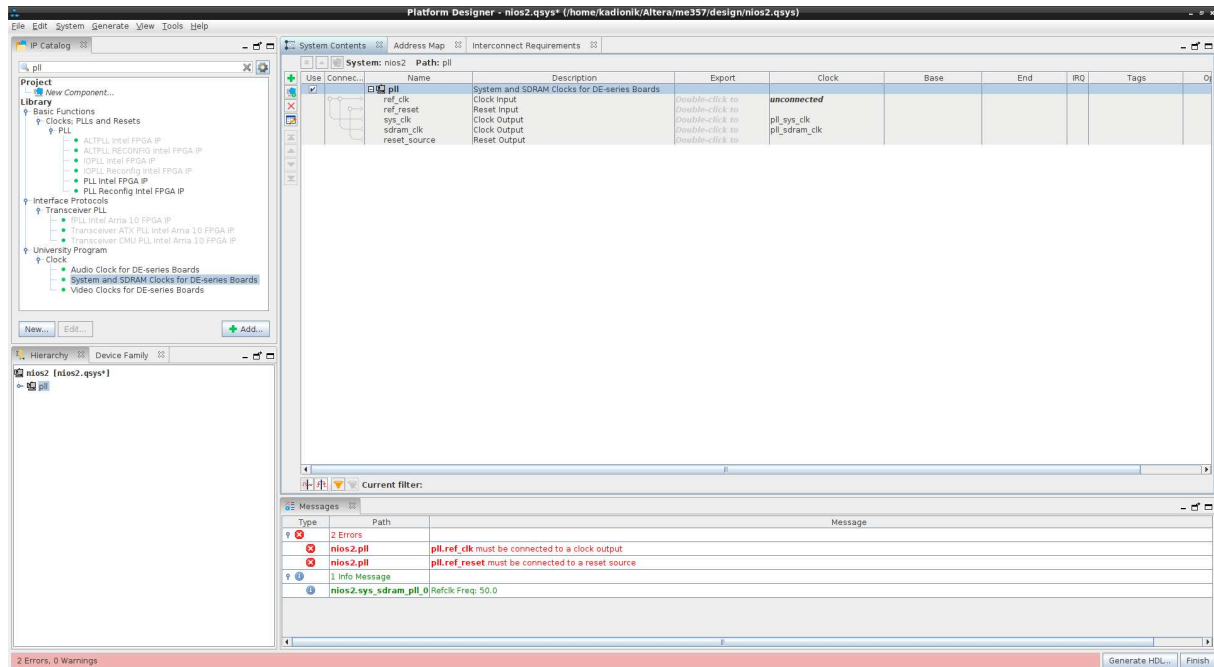
- Sélectionner le bloc IP *System and SDRAM Clocks for DE-series Boards*. On obtient la figure suivante :



Configuration du bloc IP *System and SDRAM Clocks for DE-series Boards* (6)

On ajustera le champ *Desired System clock* à 100.0 MHz. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. Puis on cliquera sur le bouton *Finish*.

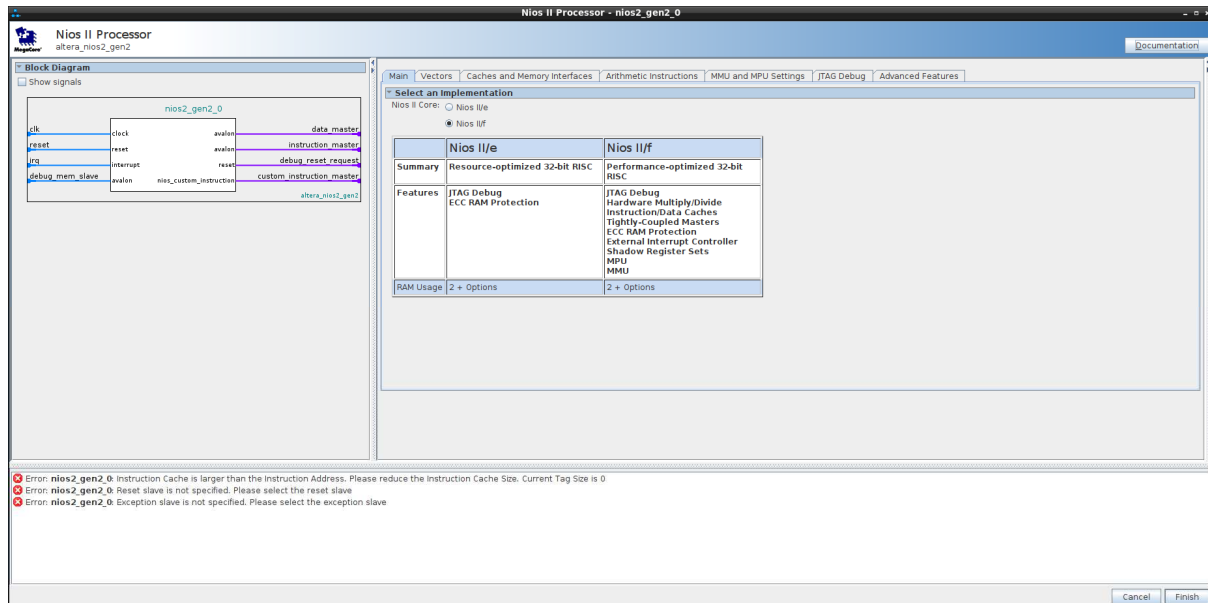
- Changer le nom du bloc IP *sys_sdrām_pll_0* en *pll*. Pour cela, on se positionne sur le label *sys_sdrām_pll_0*, puis avec le clic droit de la souris, on accède au menu contextuel et au choix *Rename*. On obtient la figure suivante :



Bloc IP *pll* (7)

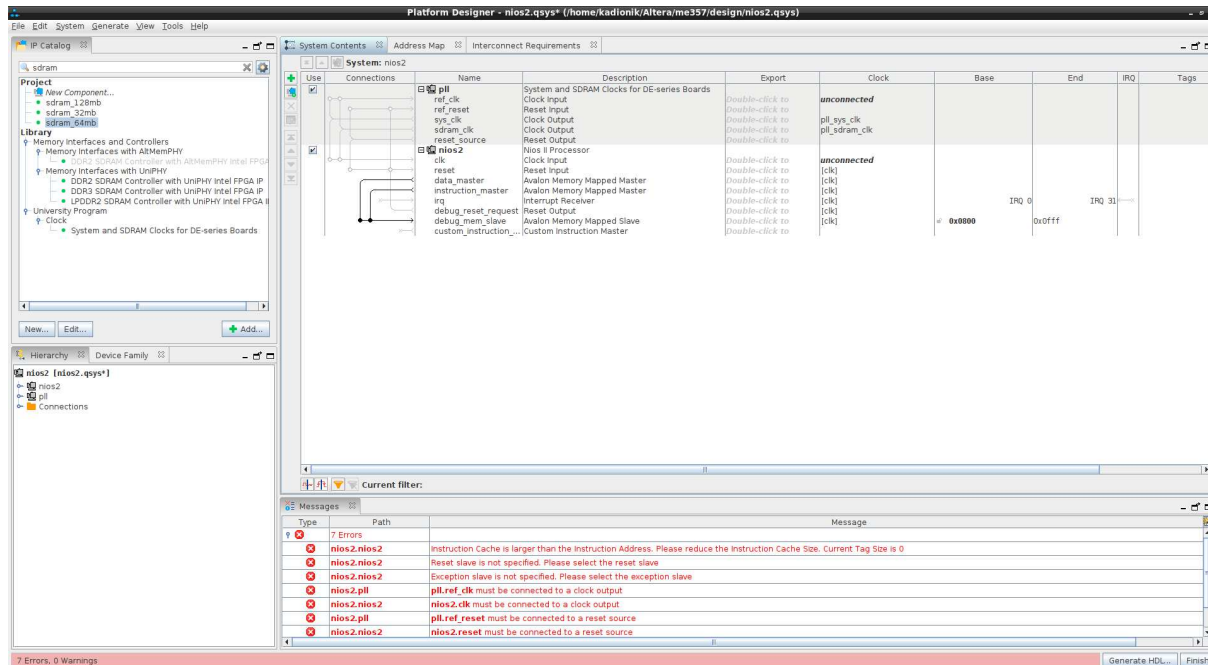
La sélection et la configuration du premier bloc IP ont été détaillées. Pour les suivants, on adoptera le même principe.

- Ajouter le bloc IP *Nios II*. Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *nios*. On choisira le bloc IP *Nios II Processor*. On choisira la version *fast*. On obtient la figure suivante :



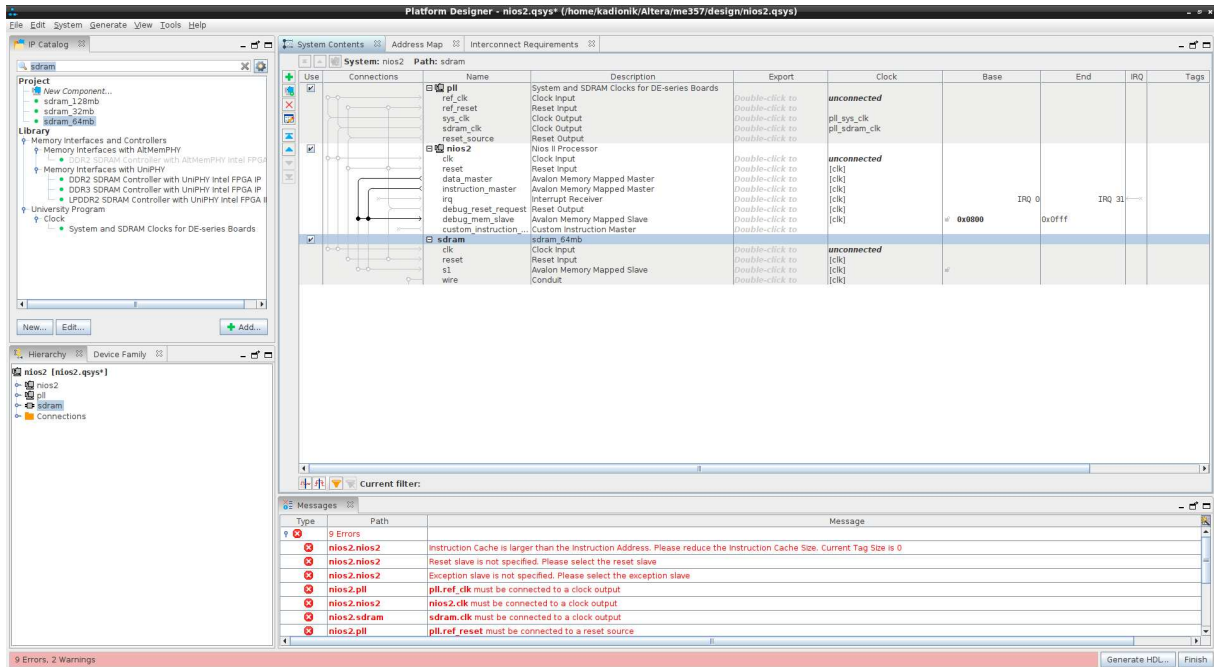
Bloc IP *Nios II Processor* (8)

- Renommer le bloc IP *nios2*. On obtient la figure suivante :



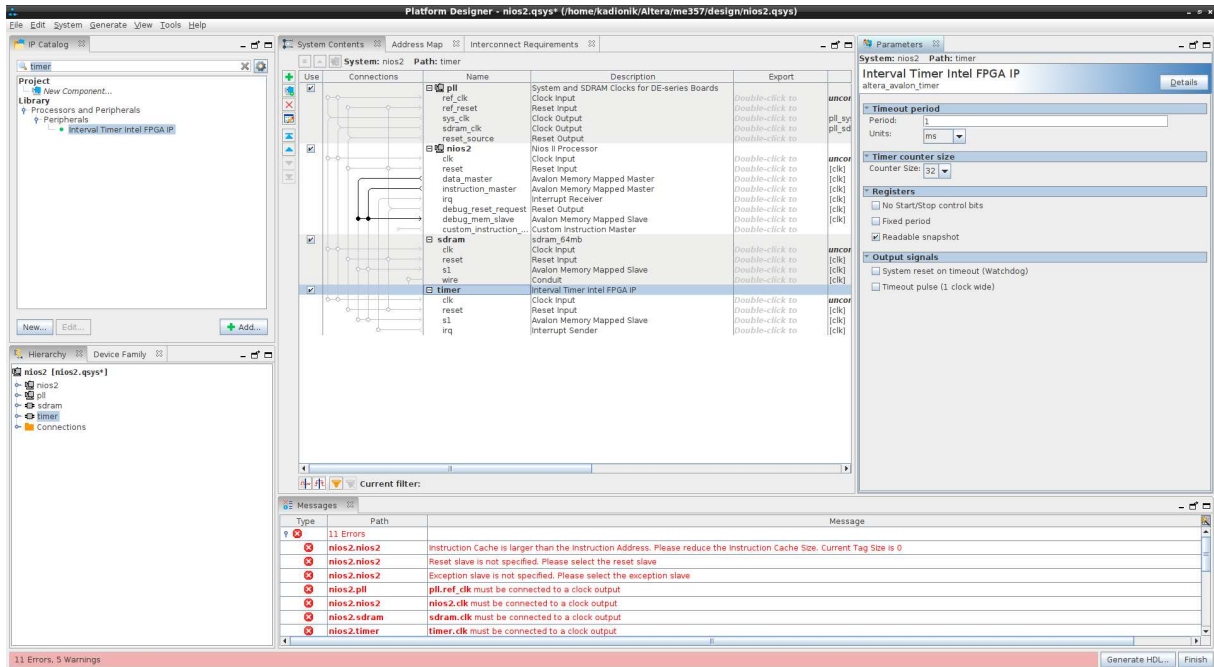
Bloc IP *nios2* (9)

- Ajouter le bloc IP *SDRAM*. Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *sdr*. On choisira le bloc IP *sdr*. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *sdr*. On obtient la figure suivante :



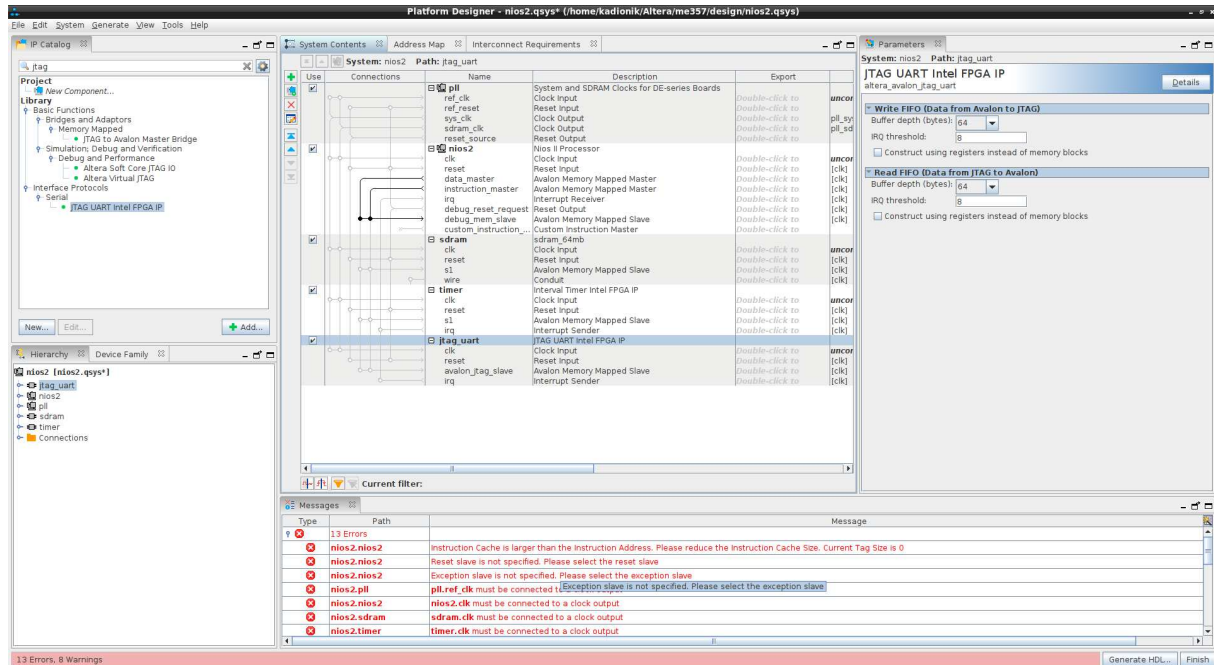
Bloc IP *sdr* (10)

- Ajouter le bloc IP *Timer*. Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *timer*. On choisira le bloc *IP Interval Timer Intel FPGA IP*. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *timer*. On obtient la figure suivante :



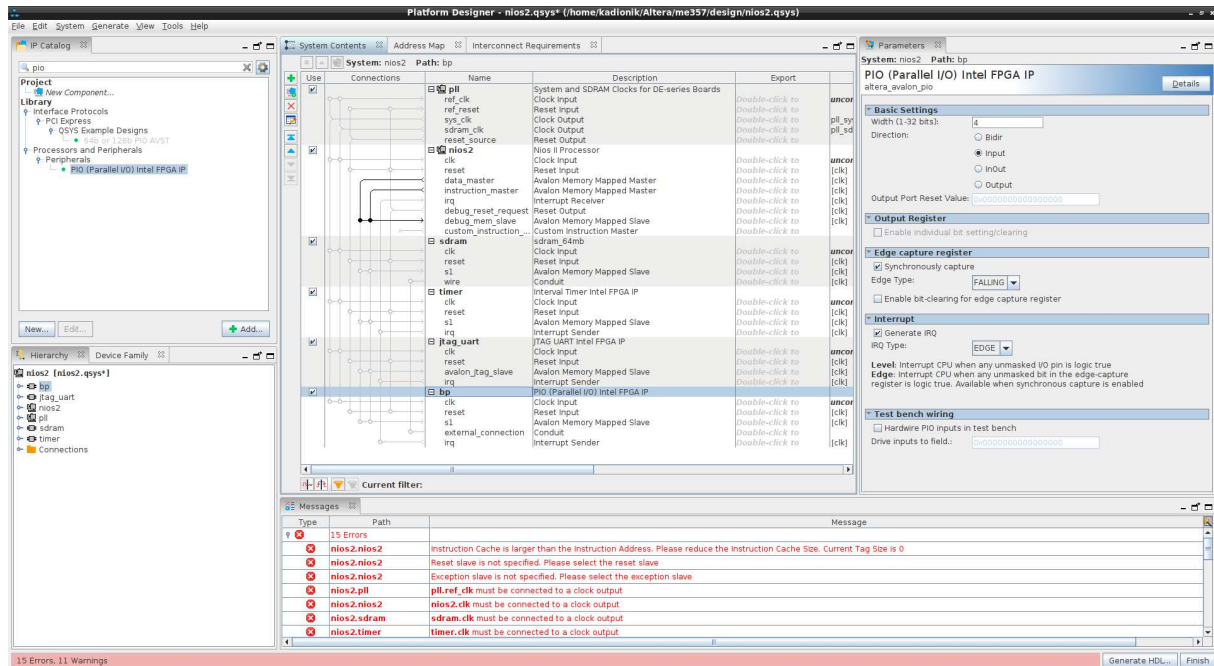
Bloc IP *timer* (11)

- Ajouter le bloc IP *JTAG/UART* (port série par l'interface JTAG). Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *jtag*. On choisira le bloc IP *JTAG UART Intel FPGA IP*. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *jtag_uart*. On obtient la figure suivante :



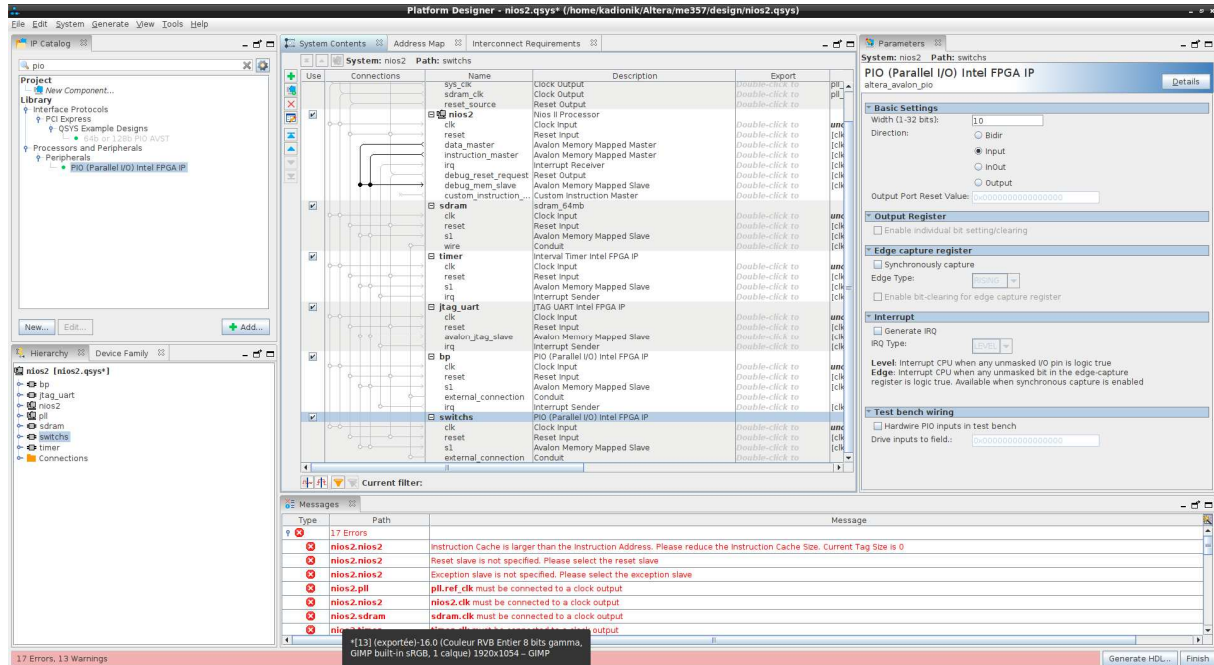
Bloc IP *jtag_uart* (12)

- Ajouter le bloc IP *PIO* (port parallèle). Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *pio*. On choisira le bloc IP *PIO (Parallel I/O) Intel FPGA IP*. On configurera le bloc IP en entrée (*input*), avec une largeur de 4 bits, avec un registre de capture sur front descendant et capture synchrone (*edge capture register, synchronously capture*) et avec génération d'interruptions sur front (*generate IRQ, IRQ type edge*). On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *bp*. On obtient la figure suivante :



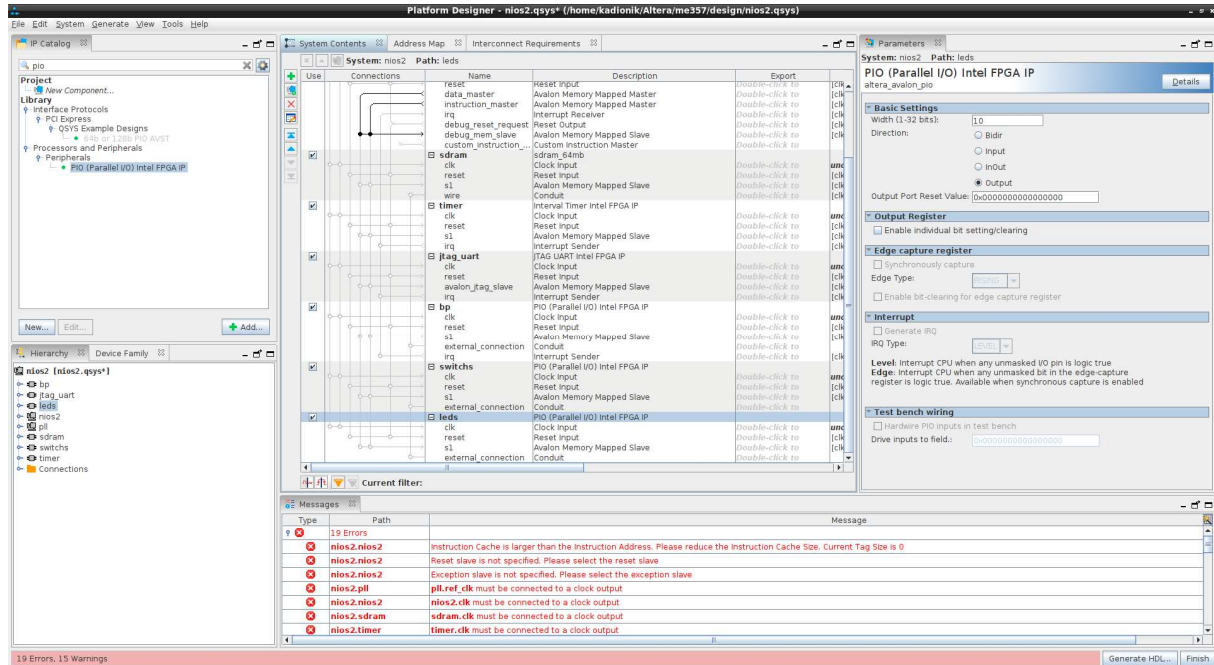
Bloc IP *bp* (13)

- Ajouter le bloc IP *PIO*. Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *pio*. On choisira le bloc IP *PIO (Parallel I/O) Intel FPGA IP*. On configurera le bloc IP en entrée (*input*), avec une largeur de 10 bits. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *switchs*. On obtient la figure suivante :



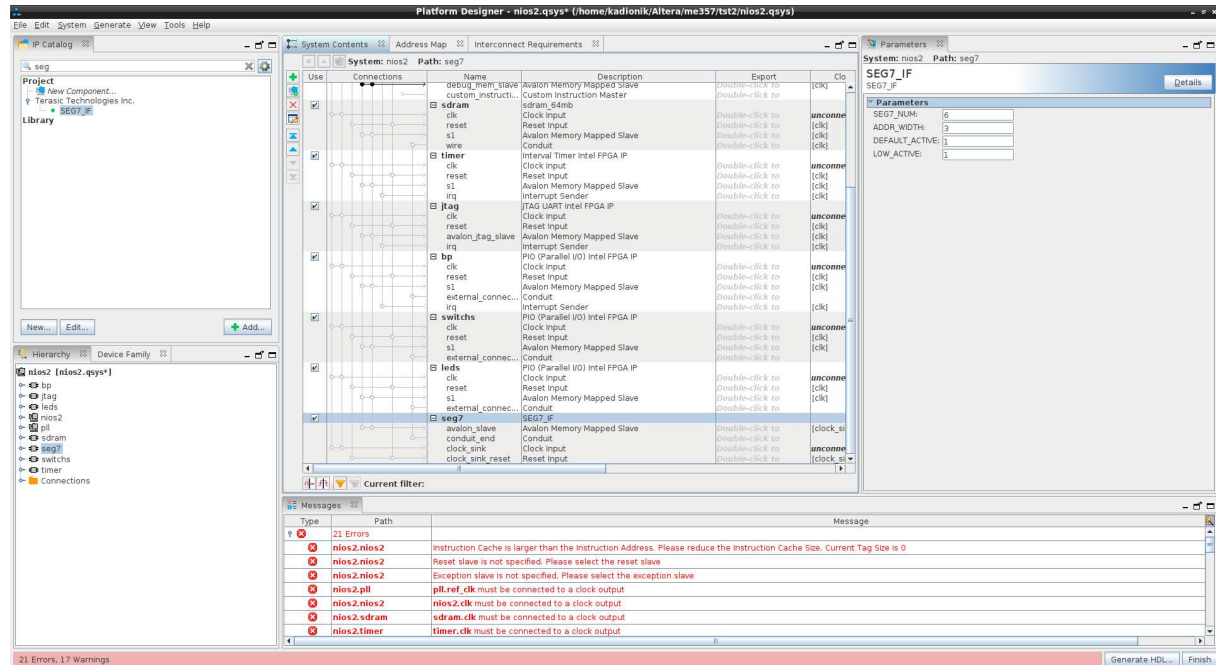
Bloc IP *switchs* (14)

- Ajouter le bloc IP *PIO*. Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *pio*. On choisira le bloc IP *PIO (Parallel I/O) Intel FPGA IP*. On configurera le bloc IP en sortie (*output*), avec une largeur de 10 bits. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *leds*. On obtient la figure suivante :



Bloc IP *leds* (15)

- Ajouter enfin le bloc IP *7SEG_IF* (7 segments). Dans la fenêtre *IP Catalog*, rechercher les occurrences commençant par *seg*. On choisira le bloc IP *7SEG_IF*. On configurera le bloc IP avec *SEG7_NUM* égal à 6. On ne touchera pas à la valeur par défaut des autres champs. On renommera le bloc IP *seg7*. On obtient la figure suivante :

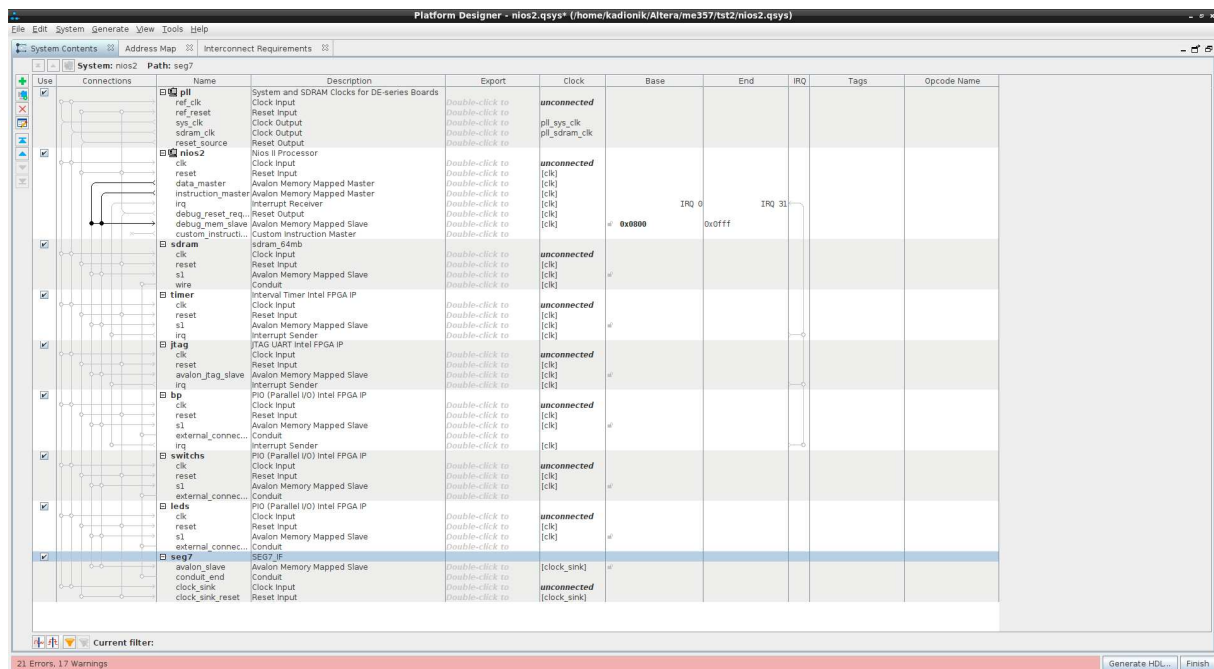


Bloc IP *seg7* (16)

Nous avons intégré tous les blocs IP dont nous avons besoin dans notre système SoPC.

Bien sûr, le travail n'est pas terminé car nous avons encore des erreurs à corriger en ce qui concerne la connexion de l'horloge, du reset, des bus de données et d'instructions, des interruptions, de l'initialisation de la table des vecteurs d'interruption et du lien avec le fichier Verilog *DE10_Standard_golden_top.v*.

Si tout va bien, on obtient la figure suivante :



Système SoPC DE10_Standard_golden_top (17)

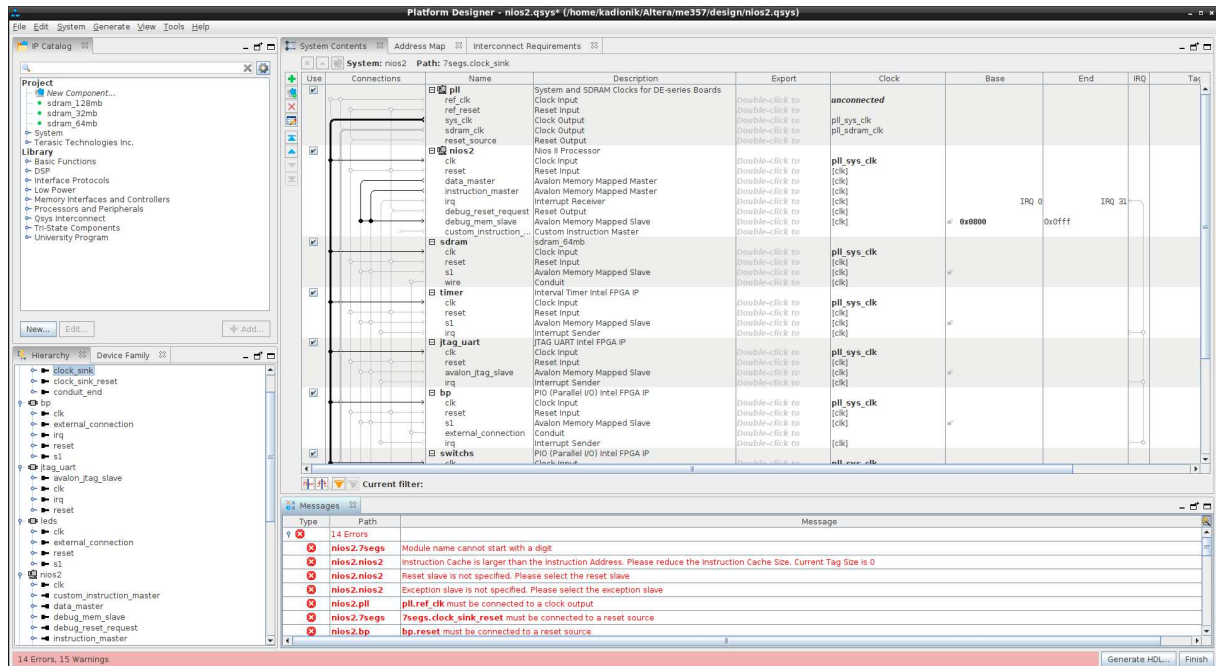
Nous en avons fini avec l'addition de blocs IP dans le système SoPC.

3.3. Ajout des connexions de signaux

Nous devons connecter les signaux d'horloge, de reset, de bus de données à chaque périphérique mais aussi connecter le bus d'instructions à la mémoire SDRAM.

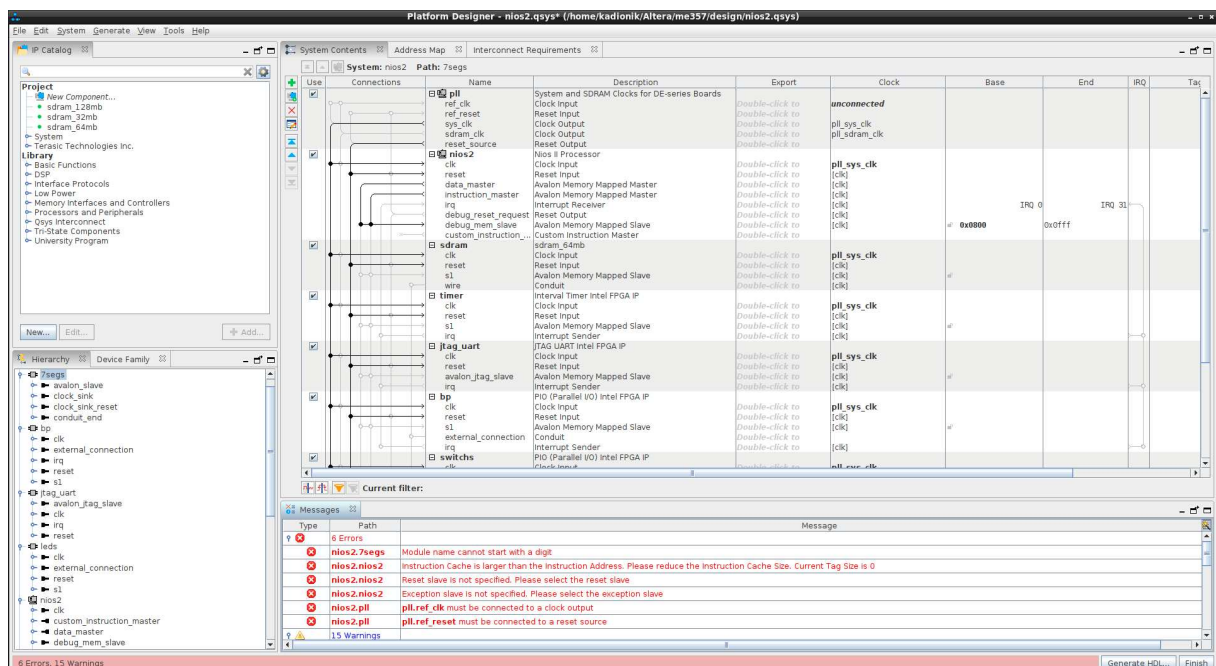
Dans la fenêtre *Platform Designer*, il y a dans la colonne *Connections* un réseau (X, Y) de connexions de signaux. Il suffit de cliquer à l'interconnexion de 2 signaux pour les interconnecter.

- Interconnecter le signal sortant *sys_clk* du bloc IP *pll* à l'entrée *clk* des autres blocs IP *nios2*, *s dram*, *timer*, *jtag_uart*, *bp*, *switchs*, *leds* et *seg7* (*clk_sink* pour le bloc IP *seg7*). On obtient la figure suivante :



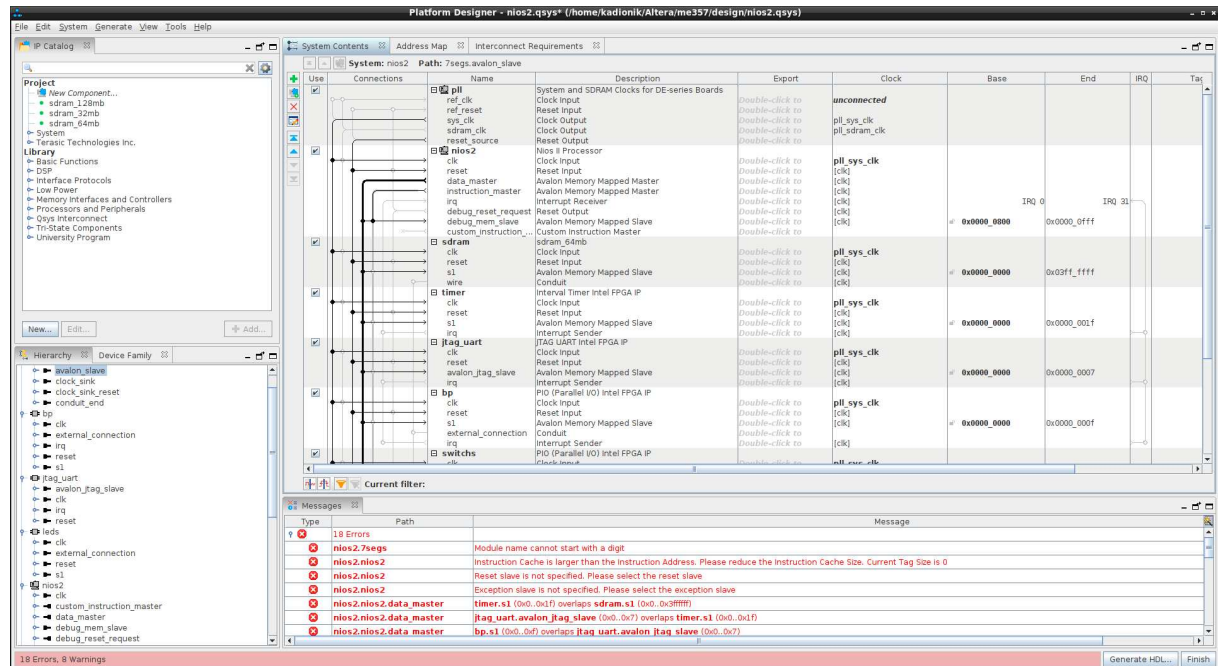
Connexion du signal d'horloge *sys_clk* (18)

- Interconnecter le signal sortant *reset_source* du bloc IP *pll* à l'entrée *reset* des autres blocs IP *nios2*, *s dram*, *timer*, *jtag_uart*, *bp*, *switchs*, *leds* et *seg7* (*clk_sink_reset* pour le bloc IP *seg7*). On obtient la figure suivante :



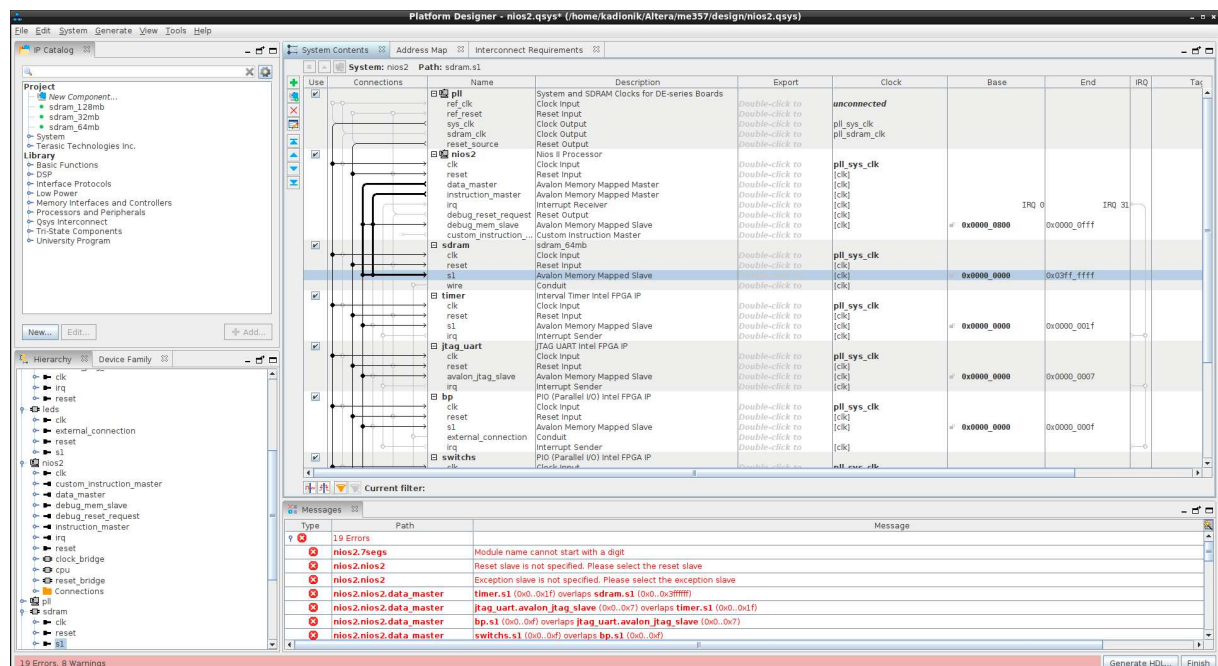
Connexion du signal de reset *reset_source* (19)

- Interconnecter le signal sortant *data_master* du bloc IP *nios2* à l'entrée *s1* des autres blocs IP *sdram*, *timer*, *jtag_uart* (*avalon_jtag_slave* pour le bloc IP *jtag_uart*), *bp*, *switchs*, *leds* et *seg7* (*avalon_slave* pour le bloc IP *seg7*) . On obtient la figure suivante :



Connexion du signal *data_master* (20)

- Interconnecter le signal sortant *instruction_master* du bloc IP *nios2* à l'entrée *s1* du bloc IP *sdram* uniquement. En effet, la mémoire SDRAM contient les données et les instructions d'un programme à exécuter. On obtient la figure suivante :



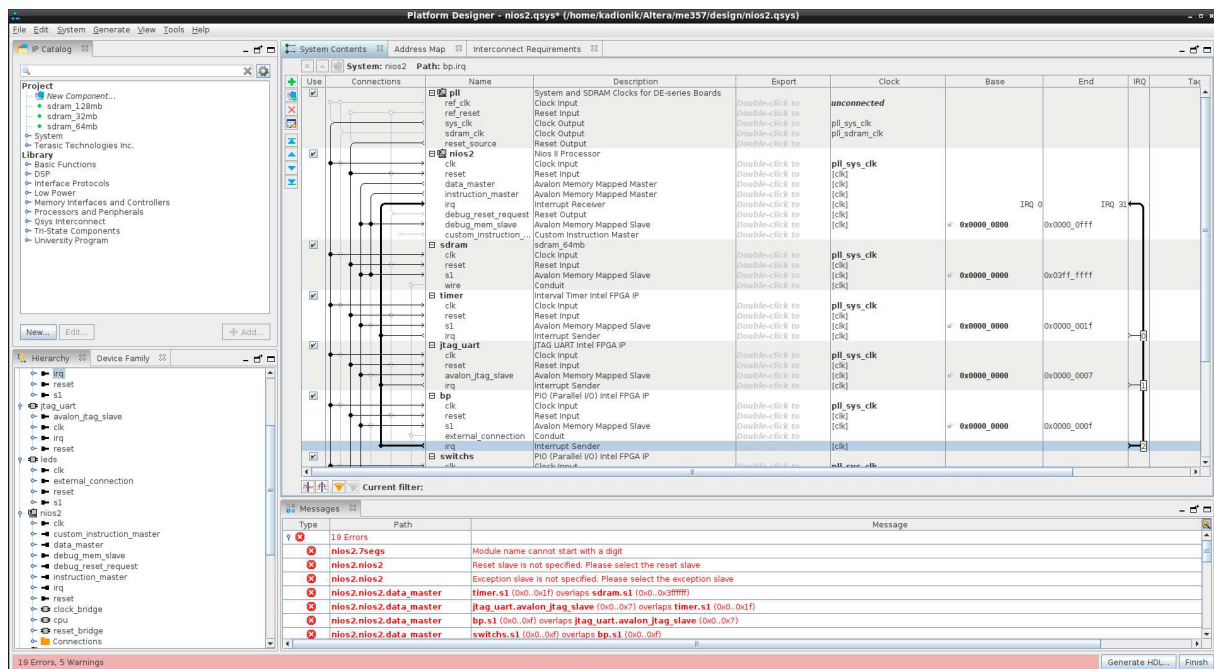
Connexion du signal *instruction_master* (21)

Nous en avons fini avec les interconnexions de signaux du système SoPC.

3.4. Ajout des interruptions

Les blocs IP *timer*, *jtag_uart* et *bp* peuvent travailler sous interruption. On doit donc préciser leur numéro d'interruption, de 0 à 31.

- Dans la fenêtre *Platform Designer*, il y a dans la colonne IRQ le réseau de connexions des interruptions. Pour ces 3 périphériques, il suffit de cliquer sur le petit losange pour définir le numéro d'interruption. Peut importe la valeur. On obtient la figure suivante (avec pour les valeurs d'IRQ : 0 à 2 ici) :



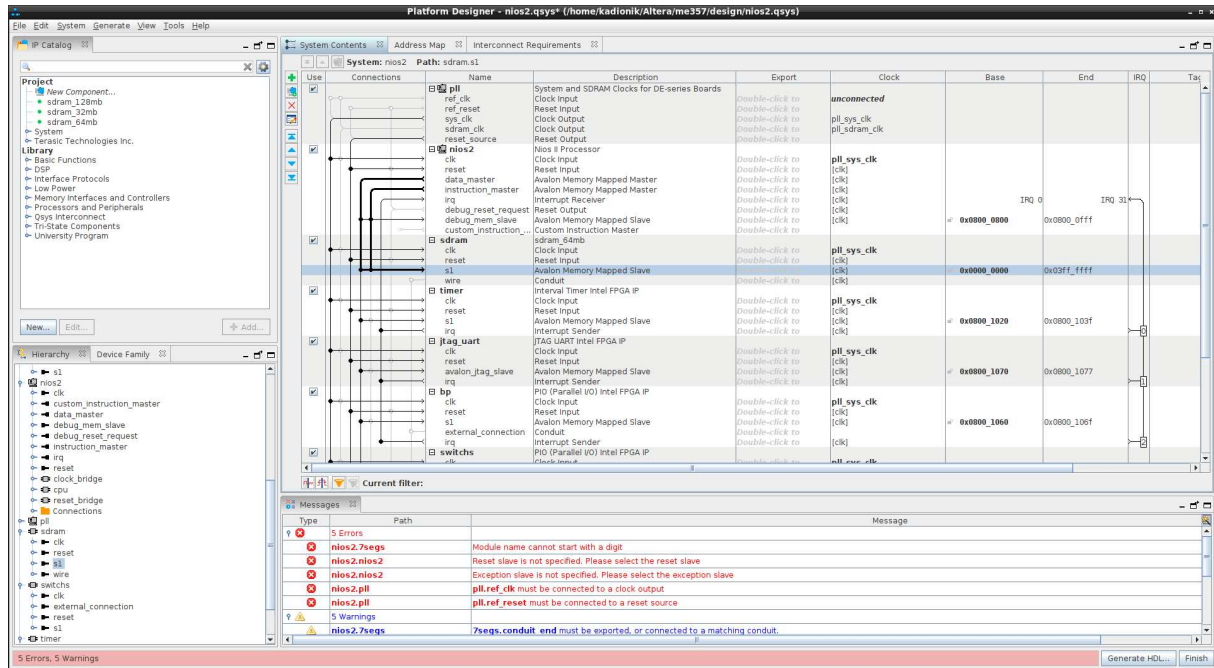
Ajout des interruptions (22)

Nous en avons fini avec les interruptions du système SoPC.

3.5. Définition du mapping mémoire

Il faut définir le mapping mémoire des périphériques du système SoPC pour qu'il n'y ait pas de recouvrement mémoire.

- Choisir le menu *System > Assign Base Addresses*. On observe que le nombre de messages d'erreurs en rouge a drastiquement diminué.
- Mapper la mémoire SDRAM à partir de l'adresse 0x0000_0000. Pour cela, on cliquera dans la colonne *Base* de la fenêtre *Platform Designer* sur la valeur qui a été attribuée par défaut (0x0400_000) pour l'ajuster à 0x0000_0000. On obtient la figure suivante :



Mapping mémoire (23)

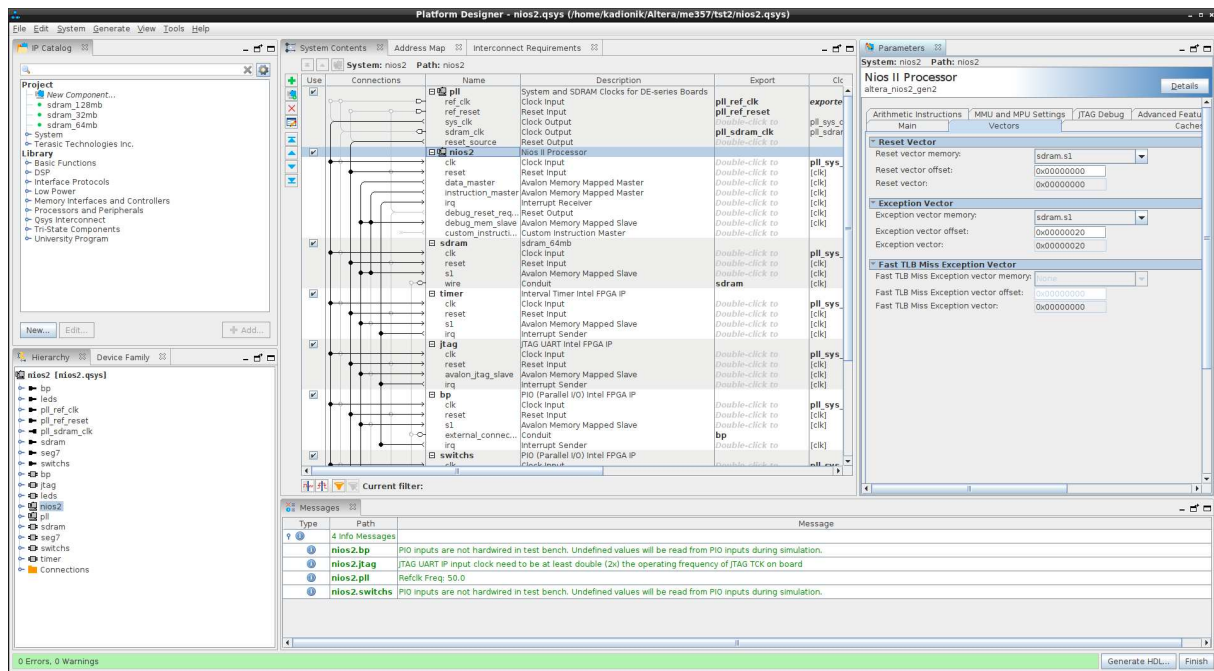
Nous en avons fini avec le mapping mémoire du système SoPC.

3.6. Définition des vecteurs d'exception

Le processeur NIOS II a 2 vecteurs d'exception :

- le vecteur de reset qui précise le point d'entrée du programme exécuté au reset du processeur.
- le vecteur d'interruption en cas d'occurrence d'une interruption. Il précise le point d'entrée de la routine d'interruption ISR (*Interrupt Sub Routine*). Cette routine est commune aux 32 sources d'interruption possibles et il faudra donc dans la routine d'interruption rechercher qui est la cause de l'interruption.
- Dans la fenêtre *Platform Designer*, on double clique sur le bloc IP *nios2*. Dans la fenêtre *Parameters* qui apparait à droite, on choisit l'onglet *Vectors*.
- On choisit pour le champ *Reset vector memory* la valeur *sdram.s1*.
- On choisit pour le champ *Exception vector memory* la valeur *sdram.s1*.

Les deux vecteurs d'exception sont installés dans la mémoire SDRAM aux adresses respectives 0x0000_0000 et 0x0000_0020. On laisse les autres valeurs par défaut. On obtient la figure suivante :



Vecteurs d'exception (24)

Nous en avons fini avec les vecteurs d'exception du système SoPC.

3.7. Exportation des signaux externes au circuit FPGA

Certains signaux du système SoPC sont externes au circuit FPGA car ils sont connectés aux périphériques externes comme la mémoire SDRAM, les boutons poussoir, les switches, les leds et les afficheurs 7 segments. Il y a aussi l'horloge externe et le reset.

Dans la fenêtre *Platform Designer*, il y a la colonne *Export* pour l'exportation des signaux externes au circuit FPGA.

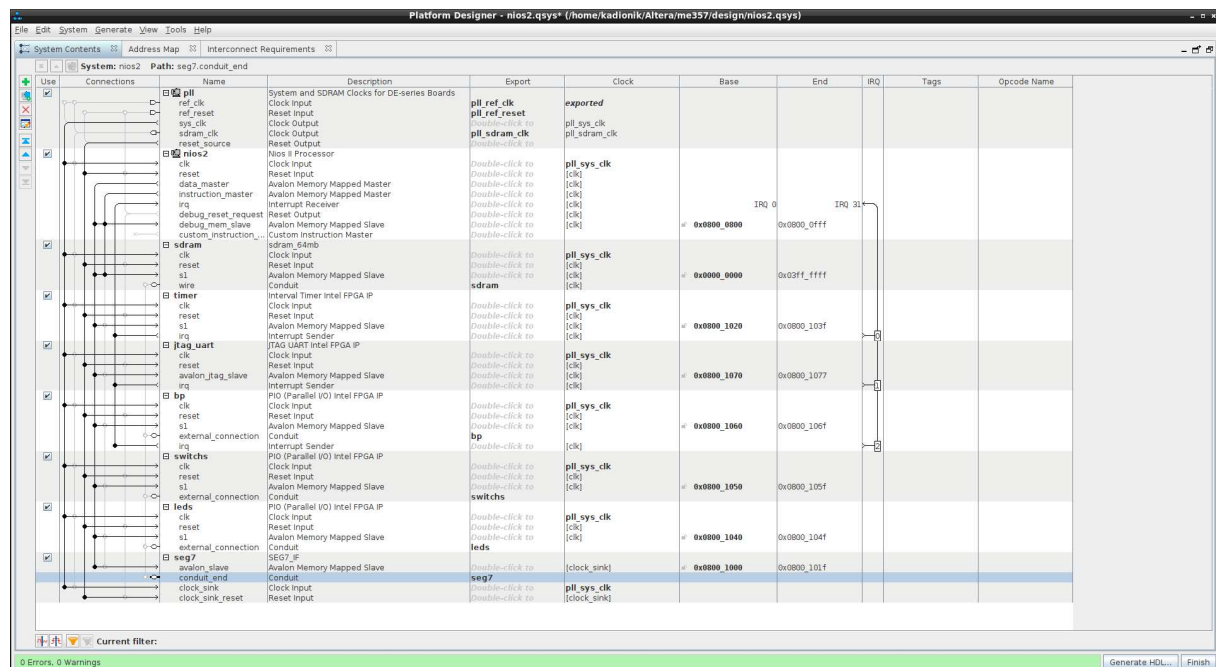
- Dans la fenêtre *Platform Designer*, on double clique sur le champ *Export* du signal *ref_clk* du bloc IP *pll*. Il apparaît la valeur *pll_ref_clk* que l'on gardera par défaut.
- On double clique sur le champ *Export* du signal *ref_reset* du bloc IP *pll*. Il apparaît la valeur *pll_ref_reset* que l'on gardera par défaut.
- On double clique sur le champ *Export* du signal *sdram_clk* du bloc IP *pll*. Il apparaît la valeur *pll_sdram_clk* que l'on gardera par défaut.
- On double clique sur le champ *Export* du signal *wire* (*Conduit*) du bloc IP *sdram*. Il apparaît la valeur *sdram_wire* que l'on changera en *sdram*.
- On double clique sur le champ *Export* du signal *external_connection* (*Conduit*) du bloc IP *bp*. Il apparaît la valeur *bp_external_connection* que l'on changera en *bp*.

- On double clique sur le champ *Export* du signal *external_connection* (Conduit) du bloc IP *switchs*. Il apparait la valeur *switchs_external_connection* que l'on changera en *switchs*.
- On double clique sur le champ *Export* du signal *external_connection* (Conduit) du bloc IP *leds*. Il apparait la valeur *leds_external_connection* que l'on changera en *leds*.
- Enfin, on double clique sur le champ *Export* du signal *conduit_end* (Conduit) du bloc IP *seg7*. Il apparait la valeur *seg7_conduit_end* que l'on changera en *seg7*.

On notera qu'il n'y a plus de messages d'erreurs.

Nous en avons fini avec l'exportation des signaux externes du système SoPC.

On obtient alors le système SoPC suivant :

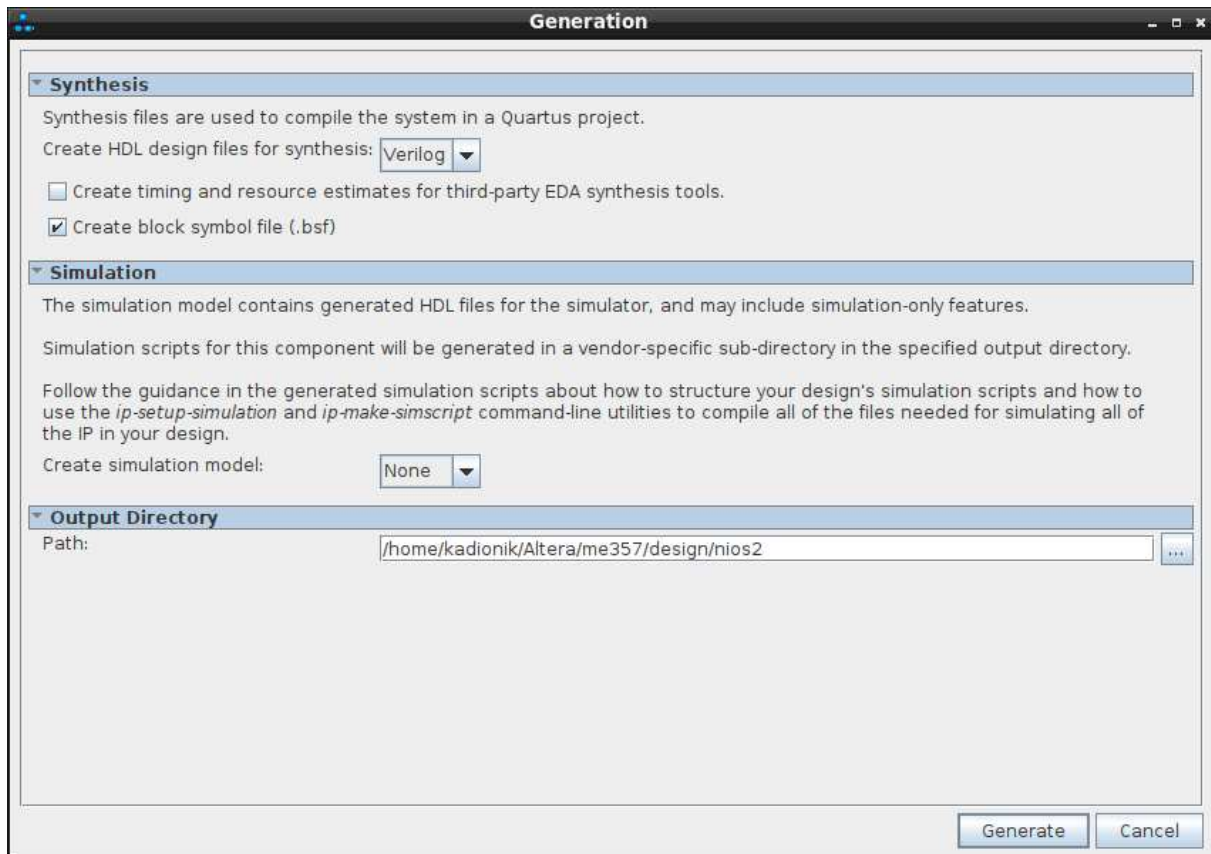


Système SoPC DE10_Standard_golden_top (25)

3.8. Génération HDL du système SoPC

Dans la fenêtre *Platform Designer*, on clique sur le bouton *Generate HDL* pour générer les sources HDL du système SoPC.

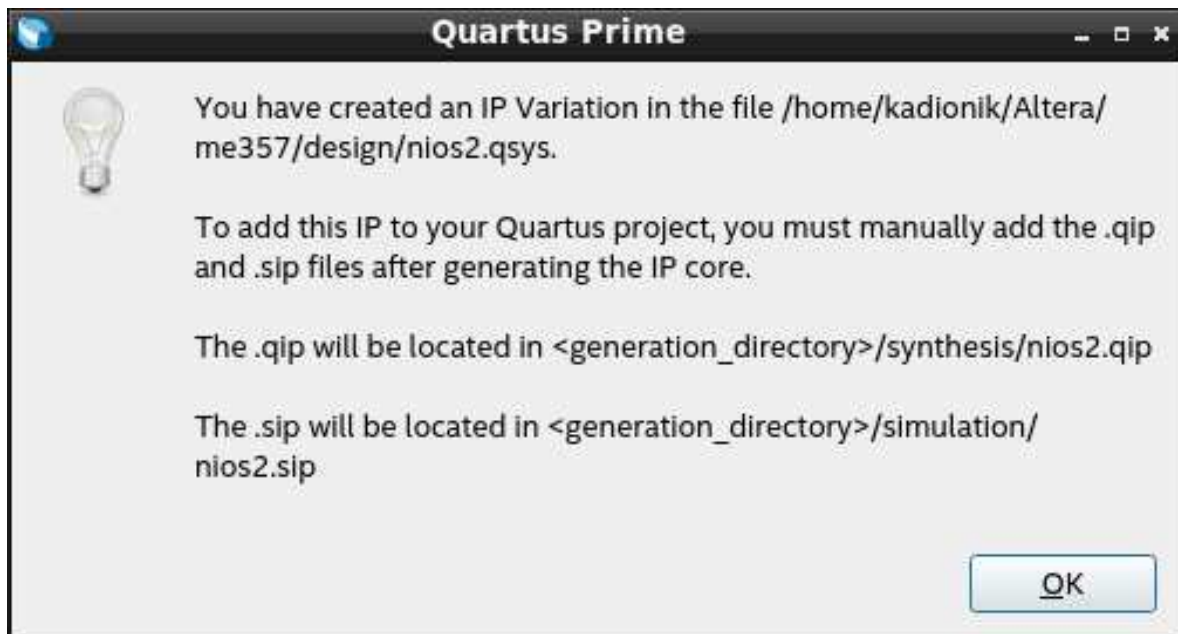
On obtient la fenêtre suivante :



Génération HDL du système SoPC *DE10_Standard_golden_top* (26)

- Cliquer sur le bouton *Generate*.
- Après génération, cliquer sur le bouton *Finish* pour sortir de *Platform Designer*.

La fenêtre d'indications suivante apparaît :



Indication sur l'inclusion du fichier .qip (27)

Elle signale qu'il faudra intégrer le fichier `.qip` dans son projet *Quartus Prime* pour intégrer le système SoPC dans la synthèse.

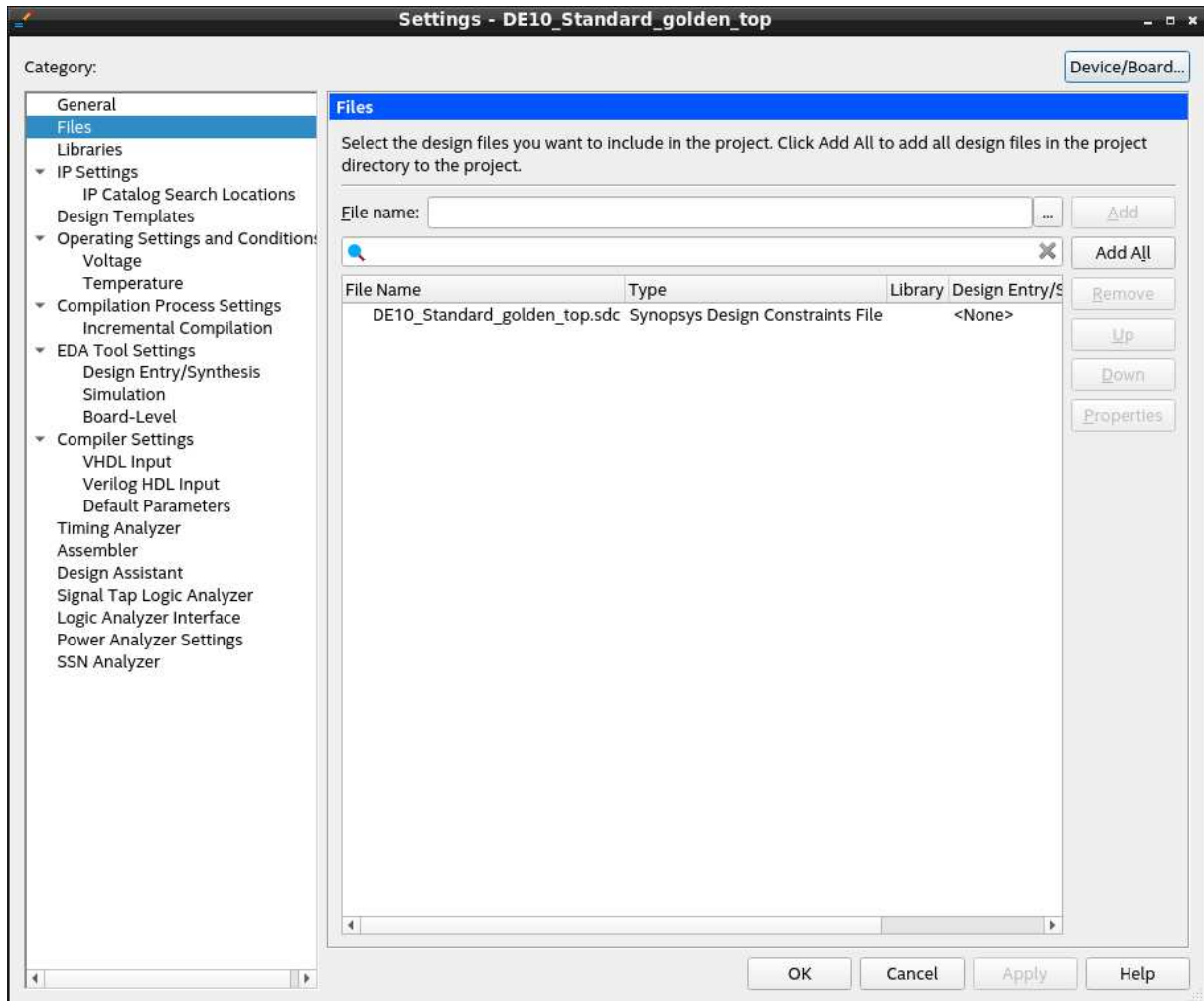
Notre système SoPC est sauvegardé dans le fichier `nios2.qsys`.

3.9. Synthèse du système SoPC

On revient maintenant à l'outil *Quartus Prime*.

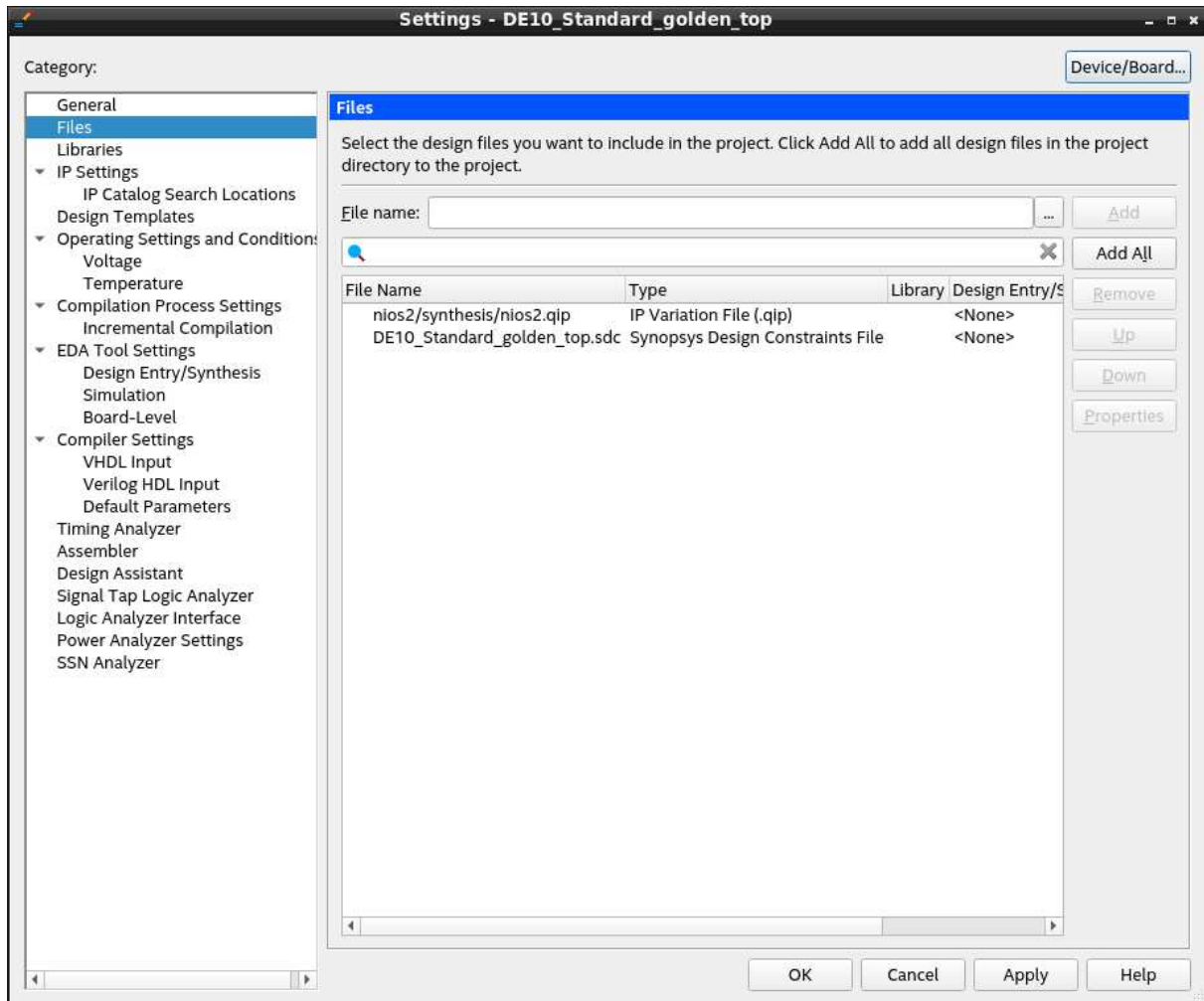
Le projet *DE10_Standard_golden_top* est toujours ouvert.

- Ajouter le fichier `nios2.qip` qui est sous `standard_nios/nios2/synthesis/` au projet *Quartus Prime*. On choisit le menu *Project > Add/Remove Files in Project*. On obtient la fenêtre suivante :



Ajout du fichier `nios2.qip` (28)

- Ajouter le fichier `nios2.qip` en cliquant sur le bouton "...". On obtient la fenêtre suivante :



Fichier `nios2.qip` ajouté (29)

Il faut enfin aussi modifier le fichier Verilog *Top-Level* `DE10_Standard_golden_top.v` pour faire le lien entre les signaux exportés (*Conduit*) du système SoPC et les signaux externes du niveau *Top-Level*.

L'outil *Platform Designer* a généré un canevas Verilog pour nous faciliter la tâche.

Sous *Quartus Prime*, on ouvrira le fichier *Top-Level* `DE10_Standard_golden_top.v` mais aussi le fichier canevas sous `standard_nios/nios2/nios2_inst.v`.

Le fichier `nios2_inst.v` contient :

```
nios2 u0 (
.pll_ref_clk_clk      (<connected-to-pll_ref_clk_clk>),      // pll_ref_clk.clk
.pll_ref_reset_reset (<connected-to-pll_ref_reset_reset>), // pll_ref_reset.reset
.pll_sdram_clk_clk    (<connected-to-pll_sdram_clk_clk>),    // pll_sdram_clk.clk
.sdram_ba             (<connected-to-sdram_ba>),            // sdram.ba
.sdram_addr           (<connected-to-sdram_addr>),          // .addr
.sdram_cas_n          (<connected-to-sdram_cas_n>),         // .cas_n
.sdram_cke            (<connected-to-sdram_cke>),          // .cke
.sdram_cs_n           (<connected-to-sdram_cs_n>),          // .cs_n
.sdram_dq             (<connected-to-sdram_dq>),            // .dq
.sdram_dqm            (<connected-to-sdram_dqm>),          // .dqm
.sdram_ras_n          (<connected-to-sdram_ras_n>),         // .ras_n
.sdram_we_n           (<connected-to-sdram_we_n>),         // .we_n
.bp_export            (<connected-to-bp_export>),           // bp.export
.switches_export      (<connected-to-switches_export>),    // switches.export
.leds_export          (<connected-to-leds_export>),         // leds.export
.seg7_export          (<connected-to-seg7_export>),         // seg7.export
);
```

Il faudra copier ce canevas dans le fichier `DE10_Standard_golden_top.v` qu'il faudra ensuite modifier pour raccrocher les signaux externes du système SoPC aux signaux externes du circuit FPGA.

Le fichier `DE10_Standard_golden_top.v` devient alors :

```
module DE10_Standard_golden_top(

////////// CLOCK //////////
input          CLOCK2_50,
input          CLOCK3_50,
input          CLOCK4_50,
input          CLOCK_50,

////////// KEY //////////
input  [ 3: 0]  KEY,

////////// SW //////////
input  [ 9: 0]  SW,

////////// LED //////////
output [ 9: 0]  LEDR,

////////// Seg7 //////////
output [ 6: 0]  HEX0,
output [ 6: 0]  HEX1,
output [ 6: 0]  HEX2,
output [ 6: 0]  HEX3,
output [ 6: 0]  HEX4,
output [ 6: 0]  HEX5,

////////// SDRAM //////////
output          DRAM_CLK,
output          DRAM_CKE,
output [12: 0]  DRAM_ADDR,
output [ 1: 0]  DRAM_BA,
inout  [15: 0]  DRAM_DQ,
output          DRAM_LDQM,
output          DRAM_UDQM,
output          DRAM_CS_N,
output          DRAM_WE_N,
output          DRAM_CAS_N,
output          DRAM_RAS_N
);

wire  HEX0P;
wire  HEX1P;
wire  HEX2P;
wire  HEX3P;
```

```

wire HEX4P;
wire HEX5P;

nios2 u0 (
  .pll_ref_clk_clk      (CLOCK_50),
  .pll_ref_reset_reset (1'b0),

  .pll_sdram_clk_clk    (DRAM_CLK),
  .sdram_addr           (DRAM_ADDR),
  .sdram_ba             (DRAM_BA),
  .sdram_cas_n          (DRAM_CAS_N),
  .sdram_cke            (DRAM_CKE),
  .sdram_cs_n           (DRAM_CS_N),
  .sdram_dq             (DRAM_DQ),
  .sdram_dqm            ({DRAM_UDQM, DRAM_LDQM}),
  .sdram_ras_n          (DRAM_RAS_N),
  .sdram_we_n           (DRAM_WE_N),

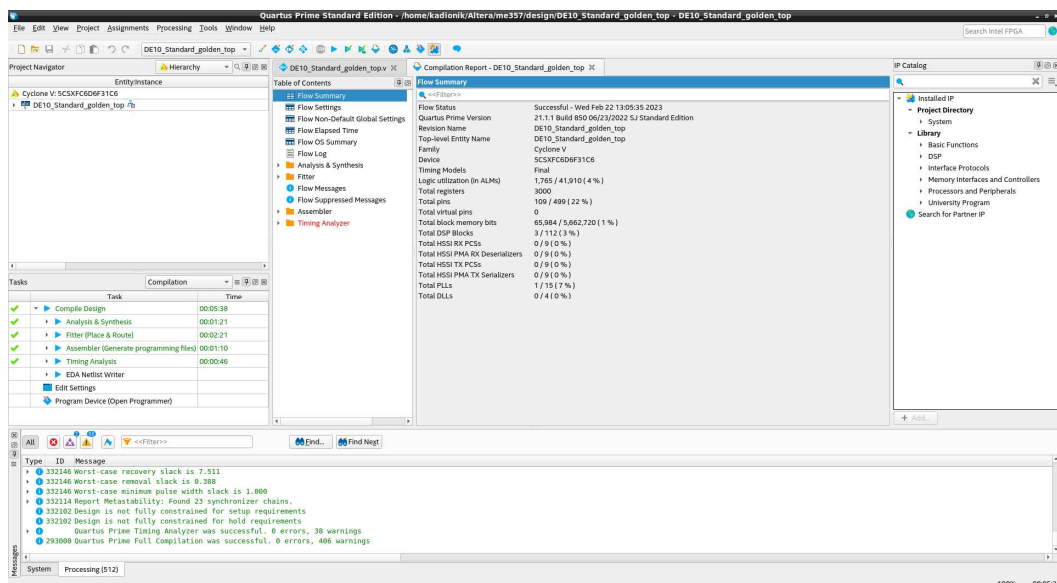
  .bp_export            (KEY),
  .switchs_export       (SW),
  .leds_export          (LEDR),
  .seg7_export          ({HEX5P, HEX5, HEX4P, HEX4, HEX3P, HEX3, HEX2P, HEX2, HEX1P, HEX1, HEX0P, HEX0})
);

endmodule

```

On note l'ajout des signaux supplémentaires HEX0P à HEX5P qui sont les anodes communes des 6 afficheurs 7 segments nécessaires au bloc IP *7SEG_IF*.
 Il ne reste plus qu'à synthétiser le système SoPC pour générer le fichier de programmation du circuit FPGA *.sof*.

- Choisir le menu *Processing > Start Compilation*.
- Après synthèse, quelles sont les ressources consommées et combien dans le circuit FPGA ? Après synthèse, on obtient la figure suivante :

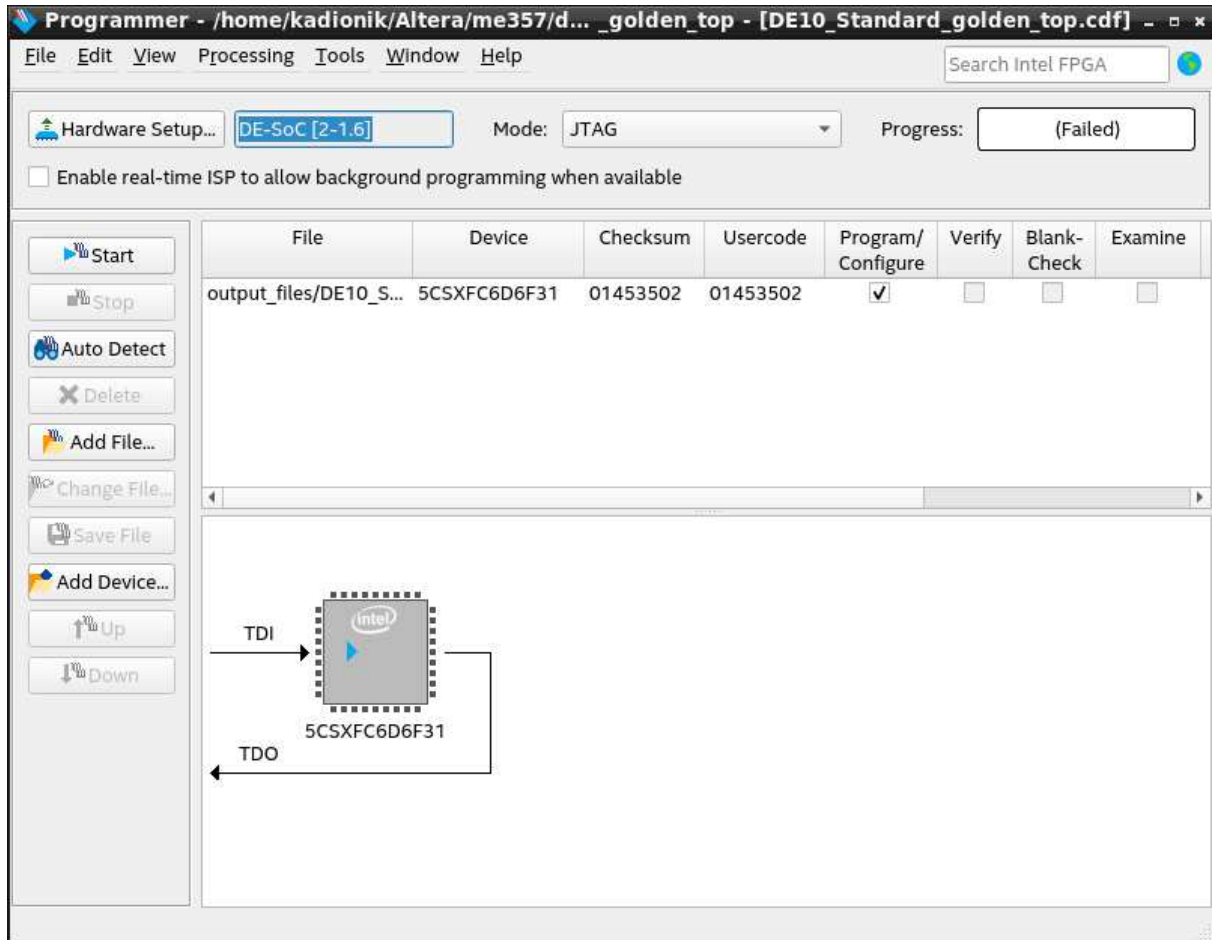


Synthèse du système SoPC (30)

3.10. Programmation du circuit FPGA

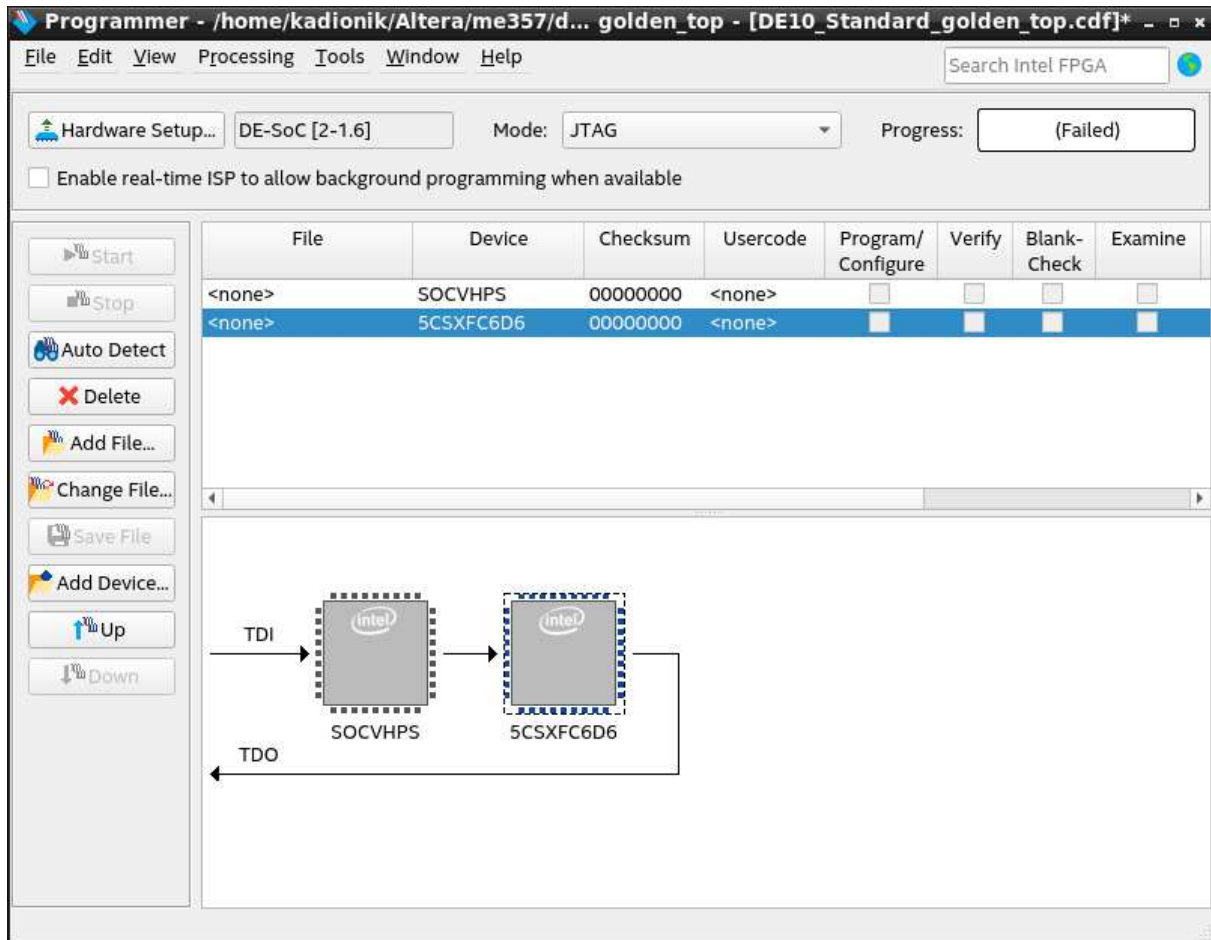
A partir de *Quartus Prime*, on peut programmer le circuit Cyclone V de la carte DE-Standard.

- Choisir le menu *Tool > Programmer*. La fenêtre suivante apparaît :



Fenêtre *Programmer* (31)

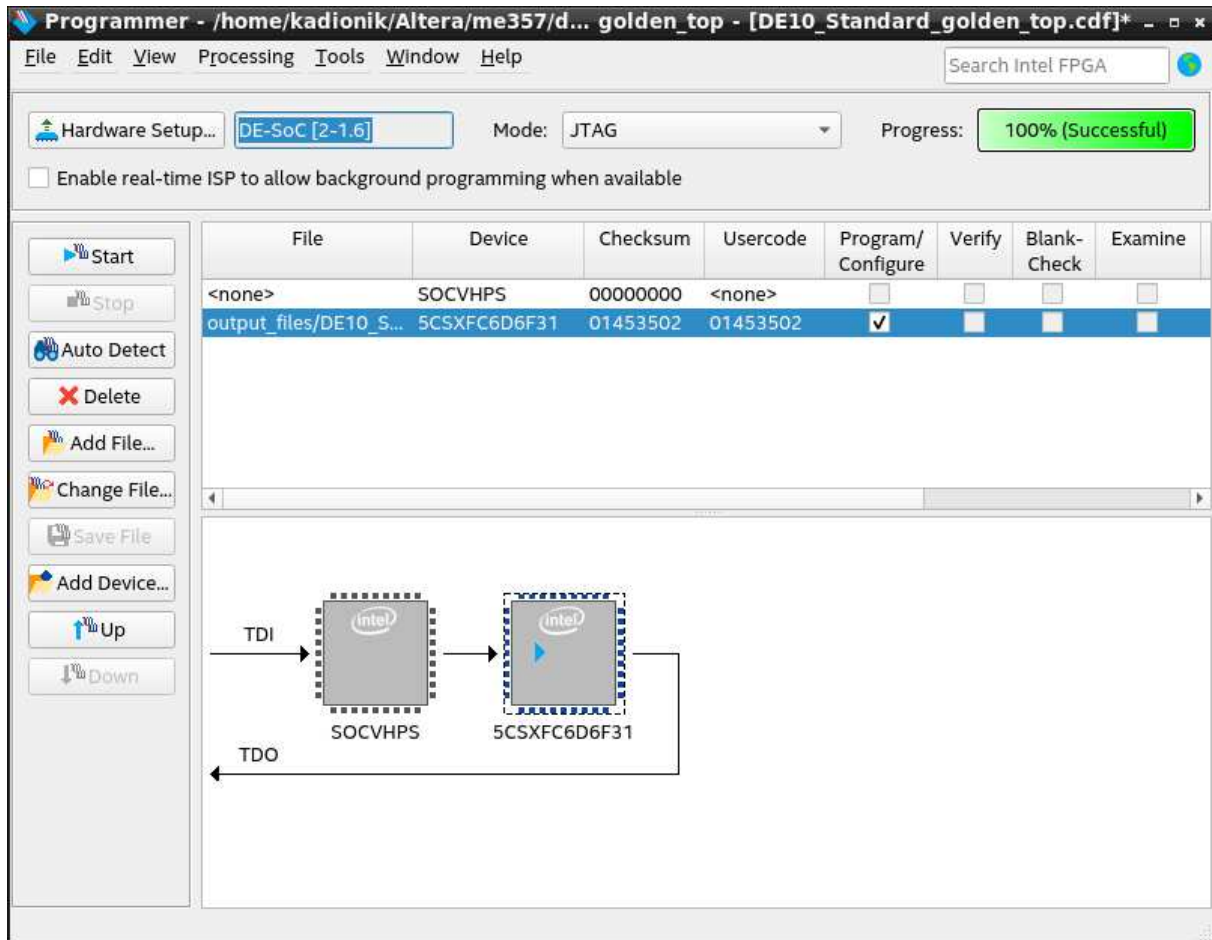
- Cliquer sur le bouton *Auto Detect* puis on choisira le *Device 5CSXFC6D6*. On obtient la figure suivante :



Sélection du circuit FPGA (32)

- Sélectionner ensuite le composant 5CSXFC6D6 puis on cliquera sur le bouton *Change File...* pour choisir le fichier *.sof*.

- Dans le répertoire *output_files/*, choisir le fichier *DE10_Standard_golden_top.sof*. On cochera la case *Program/Configure* pour ce composant puis on cliquera sur le bouton *Start* pour programmer le circuit FPGA. On obtient la figure suivante :



Programmation du circuit FPGA (33)

Nous en avons alors fini avec la partie matérielle de construction de notre système SoPC.

Il nous reste la deuxième partie du *codesign* qui correspond à la programmation logicielle.

On pourra toujours reprogrammer le circuit FPGA depuis *Eclipse*.

On peut enfin fermer *Quartus Prime*...

4. EX 2 INTEL : HELLO WORLD

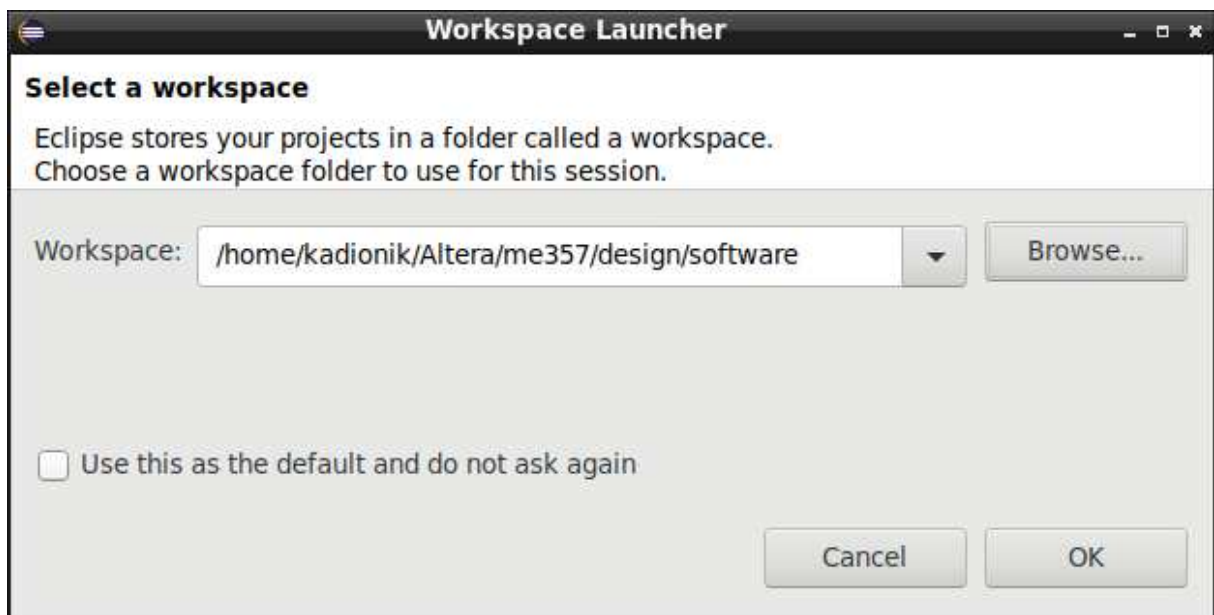
Nous allons réaliser un premier test logiciel fonctionnel en implémentant sur la carte cible DE10-Standard le programme « *Hello World* ».

On utilisera par la suite *Eclipse* comme atelier de développement logiciel IDE.

On utilisera pour cela le *shell script* `goeclipse` qui lancera *Eclipse* avec les bons paramètres.

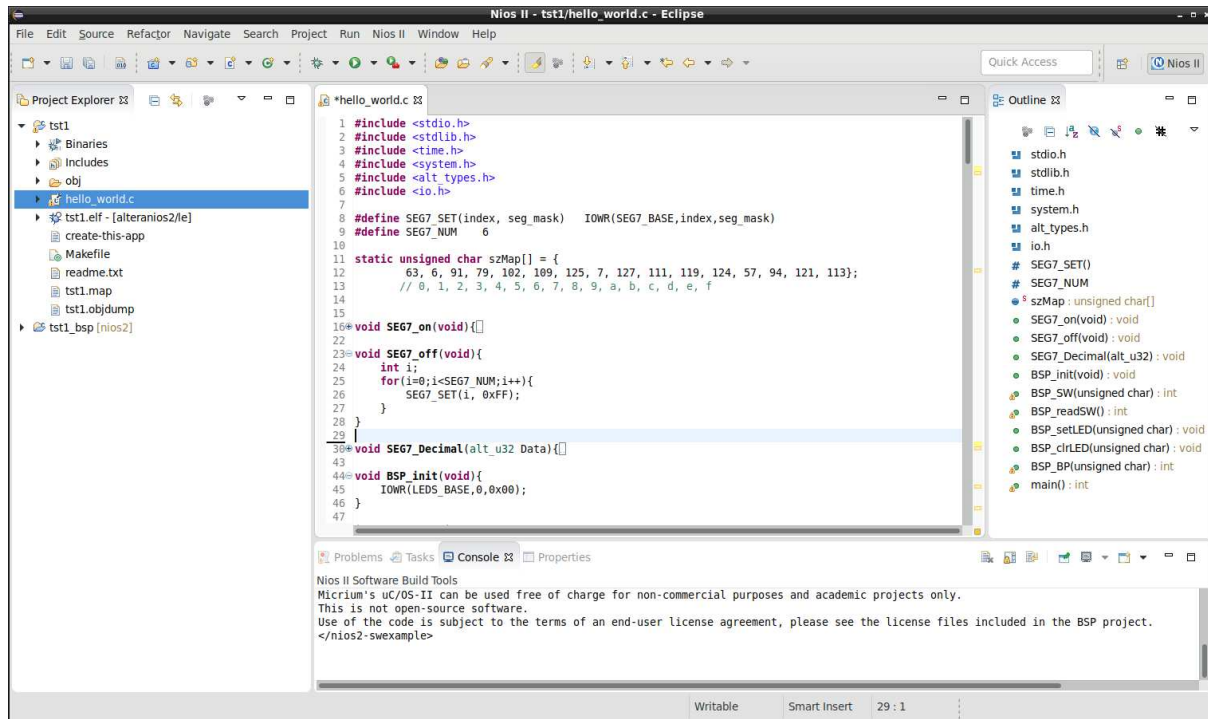
Il faut aussi savoir qu'*Eclipse* utilise un espace de travail (*Workspace*) qui est généralement le répertoire `software/` que l'on a sous `de10/standard_nios/`.

- Se placer ensuite dans le répertoire `de10/standard_nios`.
`host% cd de10/standard_nios`
- Se placer dans l'environnement de développement Intel si ce n'est pas déjà fait puis lancer *Eclipse*. On ajustera le *Workspace* à `de10/standard_nios/software/`. On a la fenêtre suivante :
`host% n2sdk`
`[Xilinx EDK]$ goeclipse`



Définition du *Workspace Eclipse*

L'allure d'*Eclipse* est donnée sur la figure suivante et a un fonctionnement similaire à l'IDE *Netbeans* :



IDE *Eclipse*

On vérifiera aussi que l'on a aussi dans le terminal de lancement d'*Eclipse* les traces suivantes :

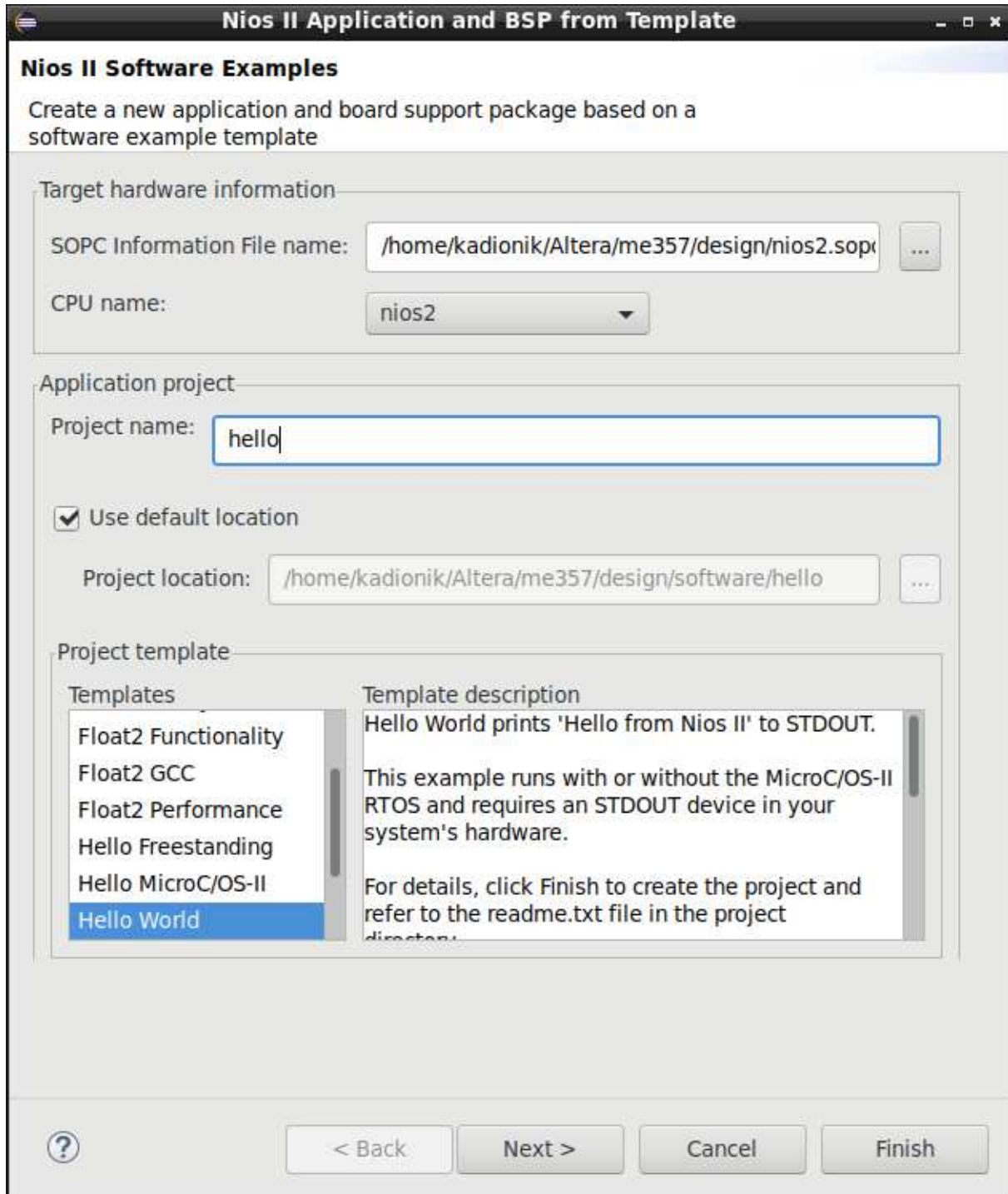
```
Byte Stream Device: jtaguart_0
      Path: /connections/DE-SoC on localhost (2-
1.6)/5CSEBA6(.|ES)|5CSEMA6|..@2/(110:128 v1 #0)/jtaguart_0
Processor: nios2_0
      Path: /connections/DE-SoC on localhost (2-
1.6)/5CSEBA6(.|ES)|5CSEMA6|..@2/(70:34 v3 #0)/nios2
```

Cela signifie que l'on a bien accès au processeur NIOS II par le JTAG.

Si l'on n'a pas ces traces, il faudra programmer le circuit FPGA par le menu Eclipse *NIOS II* > *Quartus Prime Programmer*, sortir d'*Eclipse* et le relancer...


- Créer un nouveau projet *Eclipse hello* par le menu *File* > *New* > *NIOS II Application and BSP from Template*. On renseignera le champ *SOPC Information File name* avec le fichier `de10/standard_nios/nios2.sopcinfo`. Le fichier `.spocinfo` est un fichier verbeux de type XML qui donne toutes les informations sur le système SoPC et ses blocs IP.
- Choisir *hello* comme nom de projet pour le champ *Project name*.
- Choisir pour le *Project template* le *template Hello Word*.
- Cliquer sur le bouton *Next* puis sur le bouton *Finish*.

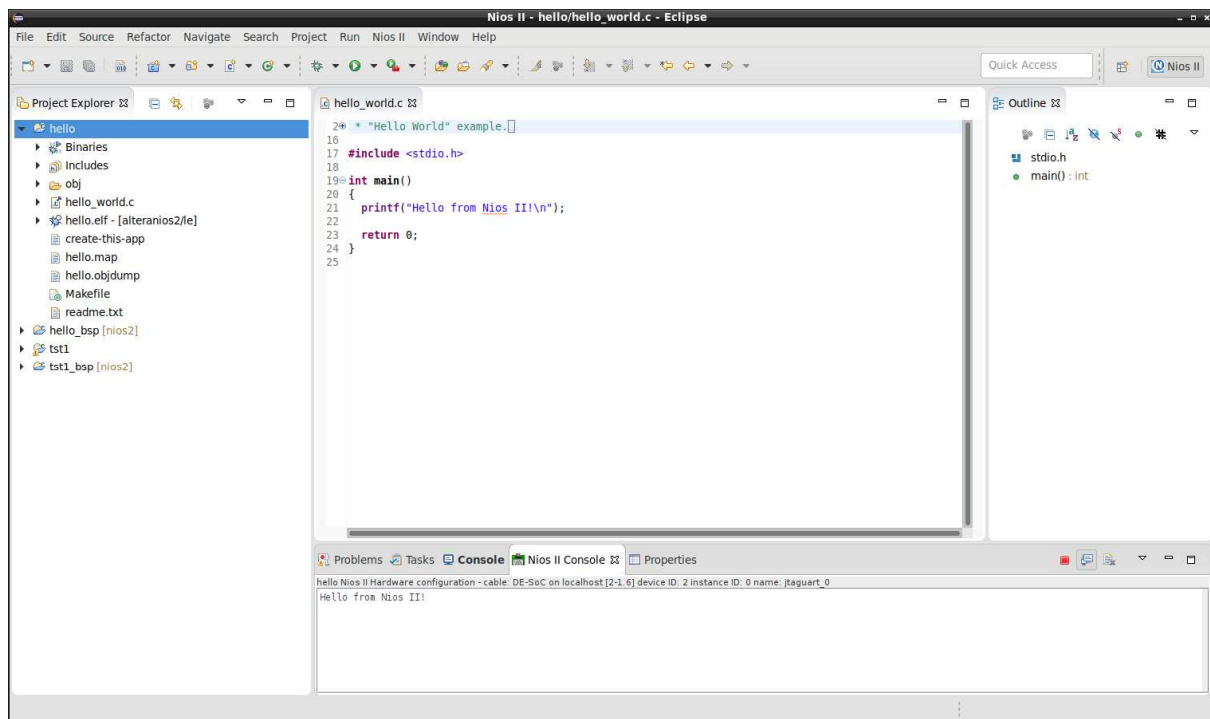
- A quoi correspond le projet *hello_bsp* ? On a la figure suivante :



Projet Eclipse Hello

- On a donc 2 projets : *hello* et *hello_bsp*. Dans le projet *hello*, on ouvrira le fichier *hello_world.c* qui est le programme principal qui sera exécuté par le processeur NIOS II du système SoPC.
- Analyser le source du fichier *hello_world.c*.

- Compiler le projet *hello* par le menu *Project > Build Project*. On peut le faire aussi par le menu contextuel avec le clic droit de la souris sur le projet *hello* dans la fenêtre *Project Explorer*.
- Télécharger le code exécutable (fichier `.elf`) par le menu contextuel du projet *hello* (clic droit de la souris sur le projet *hello*) en choisissant le menu *Run As > 3 Nios II Hardware* ou en cliquant sur le bouton vert avec le triangle blanc .
- Remarquer les traces d'exécution dans la fenêtre *Nios II Console* qui correspond à ce que le PC de développement reçoit sur la liaison JTAG/UART :



Traces d'exécution du projet *Eclipse Hello*

- Par le projet *hello*, quels blocs IP du système SoPC a-t-on fonctionnellement validé ?

5. EX 3 INTEL : CREATION DU BSP

Quand nous avons créé le projet *hello*, *Eclipse* nous a créé automatiquement le projet *hello_bsp*.

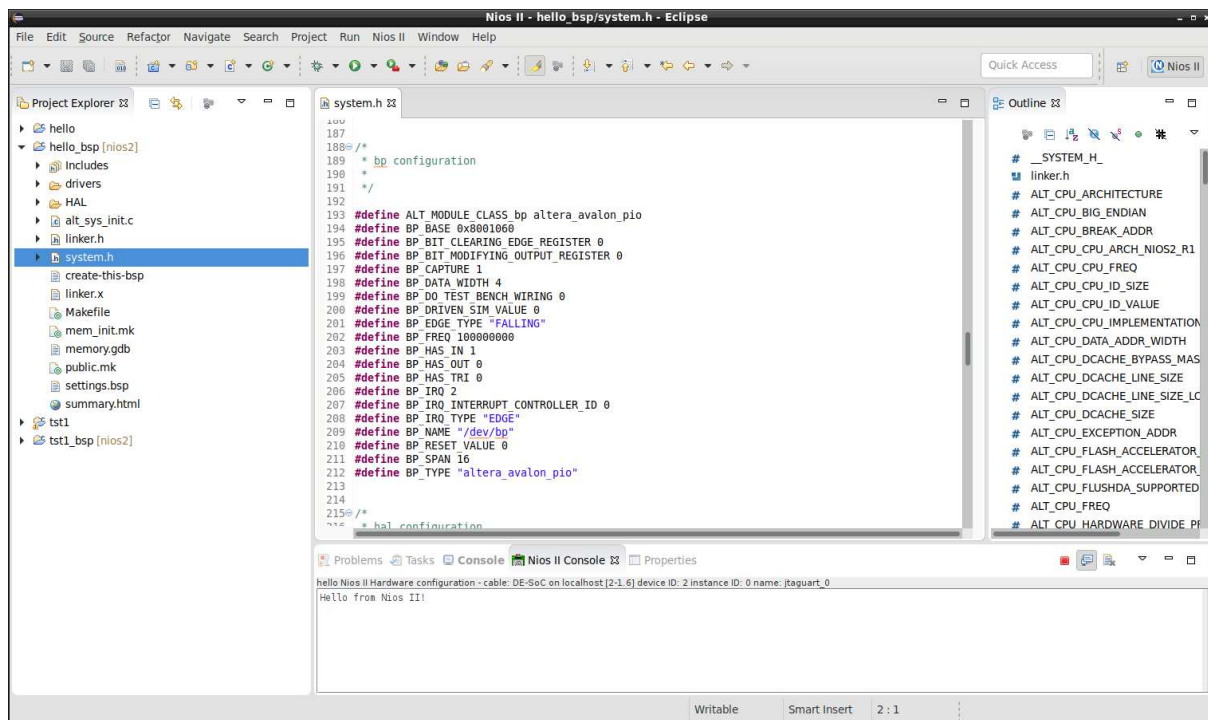
Le projet *hello_bsp* est un BSP support qui correspond à la couche d'abstraction matérielle de base appelée HAL (*Hardware Abstraction Layer*).

Cela correspond à un ensemble de fonctions C générées de façon automatique qui permet d'interagir avec les blocs IP du système SoPC. On retrouve dans ces routines `printf()` par la liaison JTAG/UART par exemple.

On peut avoir un aperçu de la HAL en regardant dans le répertoire `HAL > src` du projet *hello_bsp*.

Un fichier important du projet *hello_bsp* est le fichier C `system.h` qui est la traduction en langage C du fichier `.sopcinfo`. On le voit sur la figure suivante, c'est une suite de `#define` qui donne les caractéristiques essentielles pour chaque bloc IP.

Sur la figure, on voit par exemple les caractéristiques du bloc IP *bp*. On voit que l'adresse de base des registres du bloc IP *bp* correspond à l'étiquette `BP_BASE`.

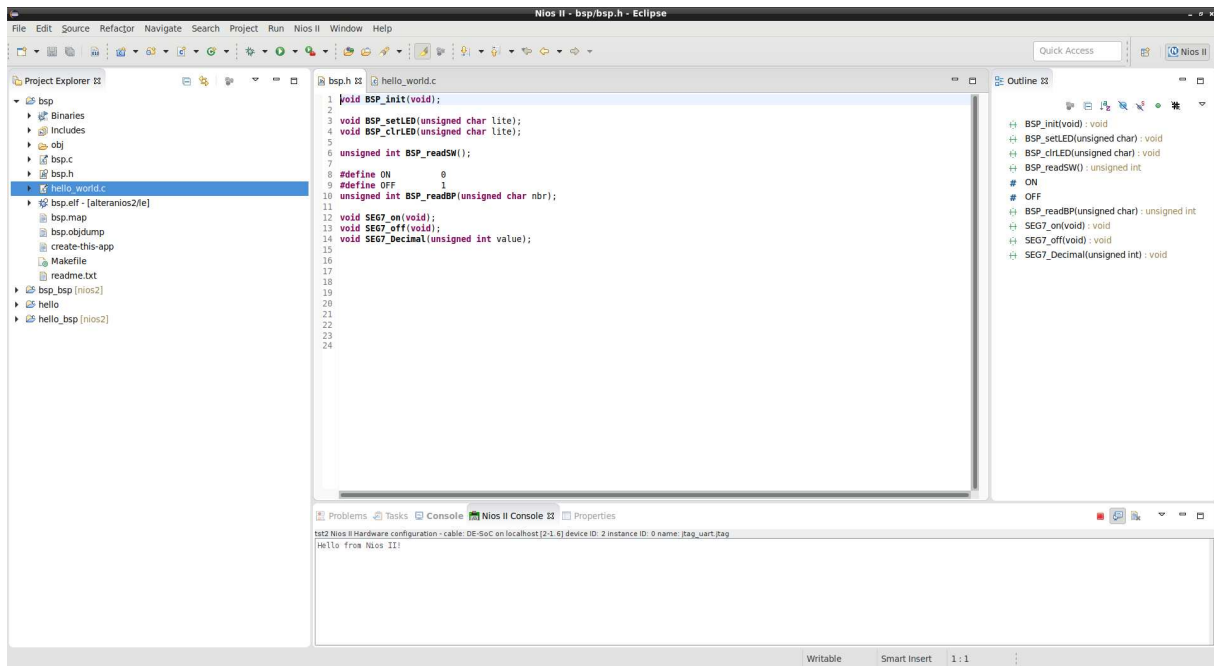


Contenu du fichier `system.h` du projet *Eclipse Hello*

L'idée est de construire notre propre BSP au dessus de la HAL pour le pilotage des blocs IP *bp*, *switchs*, *leds* et *seg7*.

On utilisera pour cela les routines d'E/S de la HAL.

- Créer un projet nommé *bsp* à partir du *template Hello Word*.
- Importer les fichiers ressources *bsp.h*, *bsp.c* et *hello_world.c* du répertoire *de10/ressources/* dans le projet *bsp*. On peut faire cela avec l'explorateur de fichiers sous Linux et faire un copier/coller des 3 fichiers dans le projet *bsp* par un *drag and drop*. On obtient la figure suivante :



Projet Eclipse *bsp*

Pour réaliser notre BSP, on va utiliser 2 fonctions de base fournies par la HAL pour la lecture et l'écriture des registres de nos périphériques.

On a à disposition dans le fichier *io.h* les fonctions :

```
IORD (BASE, REGNUM) ;
IOWR (BASE, REGNUM, DATA) ;
```

IORD () renvoie le contenu 32 bits du registre numéro *REGNUM* à partir de l'adresse de base *BASE*.

IOWR () écrit la donnée 32 bits *DATA* dans le registre numéro *REGNUM* à partir de l'adresse de base *BASE*.

Notons aussi, que l'on relit exactement ce que l'on a écrit précédemment...

Les adresses de base de nos périphériques sont définies dans le fichier `system.h` de la HAL et sont pour nous :

- `LEDS_BASE` pour les leds.
- `SWITCHS_BASE` pour les switches.
- `BP_BASE` pour les boutons poussoir.
- `SEG7_BASE` pour les afficheurs 7 segments.

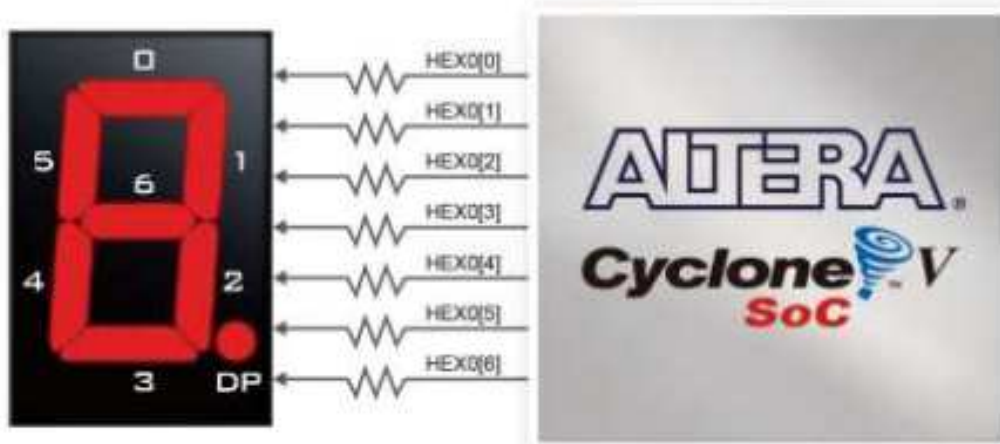
Le registre 0 correspond à la donnée à lire ou à écrire pour les leds, switches ou boutons poussoir.

Le bit 0 du registre 0 correspond à la led 0, le switch 0 ou le bouton poussoir 0

Ces 3 périphériques sont basés sur le même bloc IP et fonctionnent donc de la même façon.

Pour les afficheurs 7 segments, le registre 0 correspond au masque à écrire pour l’afficheur 0 jusqu’au registre 6 qui correspond au masque à écrire pour l’afficheur 6.

Les bits du registre d’un afficheur 7 segments sont connectés comme indiqué sur la figure suivante. Le point décimal n’est pas câblé :



Câblage des afficheurs 7 segments

Ce périphérique est basé sur un bloc IP différent de celui des leds par exemple.

Dans le fichier `bsp.c`, on a défini la fonction :

```
SEG7_SET(seg7_nbr, seg7_mask);
```

Cette fonction permet d’écrire simplement la valeur du masque `seg7_mask` dans le registre 0 de l’afficheur numéro `seg7_nbr`. Il y a `SEG7_NUM` afficheurs soit ici 6.

Ces explications sont alors suffisantes pour écrire notre BSP.

Les fonctions du BSP à développer sont :

- `void BSP_init(void)` : initialisation de la carte. Extinction des leds et des afficheurs 7 segments.
 - `void BSP_setLED(unsigned char lite)` : allumage de la led numéro `lite`.
 - `void BSP_clrLED(unsigned char lite)` : extinction de la led numéro `lite`.
 - `unsigned int BSP_readSW()` : lecture de la valeur courante des 10 switches.
 - `unsigned int BSP_readBP(unsigned char nbr)` : valeur courante (on ou off) du bouton poussoir numéro `nbr` (de 0 à 3, 3 étant le bouton poussoir le plus à gauche).
 - `void SEG7_on(void)` : allumage complet des segments des 6 afficheurs 7 segments.
 - `void SEG7_off(void)` : extinction des 6 afficheurs 7 segments.
 - `void SEG7_Decimal(unsigned int value)` : affichage sur les afficheurs 7 segments de la valeur décimale `value`.
- Modifier le fichier `bsp.c` pour implémenter le BSP.
 - Modifier le fichier principal `hello_world.c` pour tester séquentiellement (pas de multitâche pour l'instant) chaque périphérique.
 - Le système SoPC est-il finalement fonctionnel ?

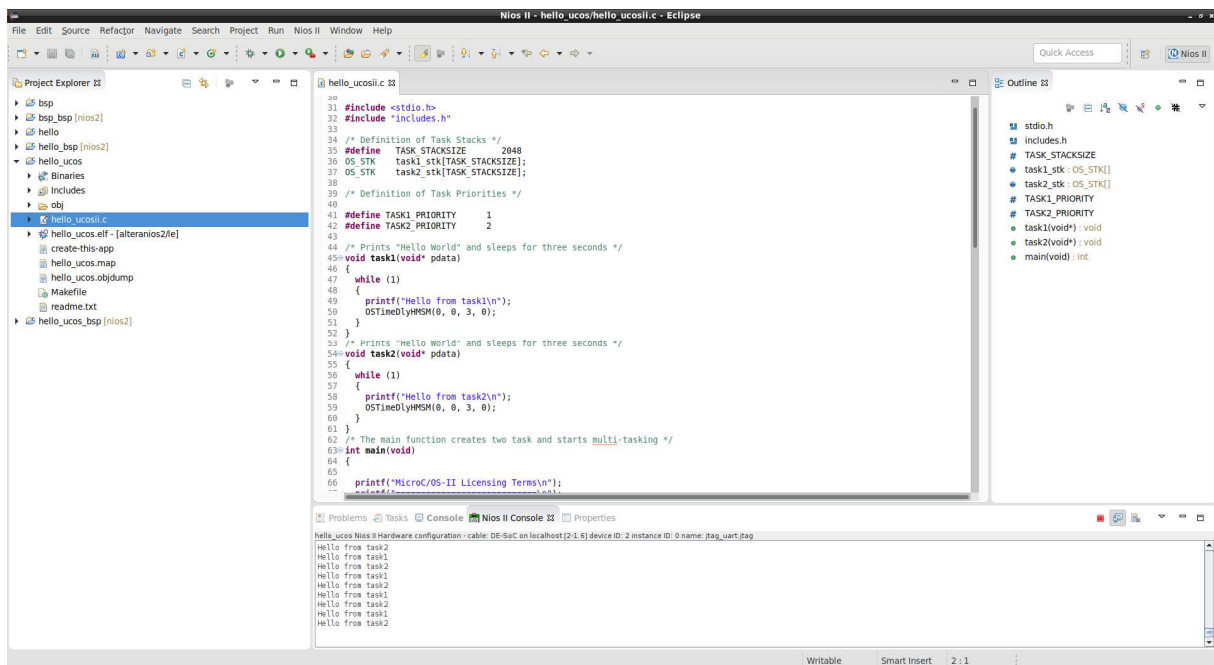
6. EX 4 INTEL : HELLO WORLD μ C/OS II

On va s'intéresser maintenant au noyau Temps Réel μ C/OS II qui est supporté par le processeur NIOS II et accessible avec *Eclipse*.

Outre le support du Temps Réel dur, μ C/OS II nous apporte aussi le multitâche.

On va d'abord créer le projet μ C/OS II « *Hello World* » qui consiste à la création de 2 tâches périodiques qui écrivent sur la liaison JTAG/UART.

- Créer un nouveau projet *Eclipse* *hello_ucos* en utilisant le *template Hello MicroC/OS-II*.
- Tester. On obtient la figure suivante :



Projet *hello_ucos*

- Quel périphérique (bloc IP) est essentiel pour faire fonctionner μ C/OS II ?

7. EX 5 INTEL : TESTS DES PERIPHERIQUES SOUS μ C/OS II

On désire créer un projet *Eclipse* qui teste en parallèle l'ensemble des périphériques sous μ C/OS II.

- Créer le projet Eclipse *tst_all* à partir du *template Hello MicroC/OS-II*. On importera bien sûr les fichiers *bsp.h* et *bsp.c* de notre BSP dans le projet.
- Créer :
 - Une tâche qui réalise un chenillard sur les 10 leds.
 - Une tâche qui renvoie l'état courant des 10 switches.
 - Une tâche qui détecte l'appui sur un bouton poussoir.
 - Une tâche qui affiche sur les 6 afficheurs 7 segments une valeur décimale qui s'incrémente chaque seconde.
- Tester.

8. EX 6 INTEL : MINIPROJET : CHRONOMETRE ET HORLOGE

On désire créer un chronomètre au dixième de seconde qui affiche le temps sur les 6 afficheurs 7 segments.

L'afficheur 1 affichera les dixièmes de seconde (l'afficheur 0 le plus à droite reste à 0) alors que les afficheurs 1 à 5 affichent les secondes.

Le bouton poussoir 0 est le start/stop du chronomètre.

Le bouton poussoir 3 est le reset du chronomètre.

- Créer le projet *Eclipse miniprojet* à partir du *template Hello MicroC/OS-II*.
- Développer le miniprojet.
- Tester. Remarquer l'existence de rebonds sur les boutons poussoir si l'on ne fait rien pour les supprimer.

Supplément :

- Réaliser une horloge qui affiche heures, minutes, secondes sur les 6 afficheurs 7 segments. Le bouton poussoir *bp3* réglera les dizaines d'heures, le bouton poussoir *bp2* les heures, le bouton poussoir *bp1* les dizaines de minutes et le bouton poussoir *bp0* les minutes.

9. EX 7 INTEL : INTEGRATION D'UN PERIPHERIQUE MATERIEL LIBRE

9.1. Introduction

L'objectif de ce TP est d'intégrer un périphérique matériel Libre, en l'occurrence une interface VGA qui inclut le contrôleur VGA et sa mémoire pixels mais aussi un générateur de caractères et sa mémoire caractères.

Cette interface VGA est issue du programme universitaire Intel et est libre d'usage.

On analysera dans un premier temps la structure du système SoPC avec l'outil *Platform Designer* puis on réalisera la synthèse avec l'outil *Quartus Prime*.

Dans un second temps, on testera le contrôleur VGA et sa mémoire pixels. On utilisera pour cela une bibliothèque maison `vgalib` qui permet de piloter la mémoire pixels, de dessiner des rectangles mais aussi des caractères en mode pixels. Pour cela, on utilisera une police de caractères ou fonte pour implanter la page de codes 437 d'IBM. A partir de cela, différents points seront abordés via les exercices proposés.

9.2. Intégration d'un périphérique. Interface VGA

L'interface VGA (*Video Graphics Adapter*) est une norme de signal vidéo que l'on trouve principalement dans les ordinateurs individuels. Ce signal vidéo est constitué de 5 signaux, 3 analogiques avec des niveaux de 0.7 à 1.0 V pour chacune des couleurs Rouge, Vert et Bleu (RGB) accompagnés de 2 signaux logiques que sont les synchros horizontale et verticale.

Pour le VGA standard, l'écran contient 640 par 480 pixels qui doivent être balayés à une fréquence supérieure à 30 Hz si l'on veut éviter un effet de scintillement. On trouve en général sur les PC une fréquence de rafraîchissement de 60 Hz (60 trames par seconde).

Les écrans du commerce fonctionnent tous dans une certaine plage autour de cette fréquence de référence. Si l'on veut évaluer approximativement la fréquence pixel, il suffit de diviser 1/60 par le produit 680x480. Cela donne 50 ns environ entre 2 pixels.

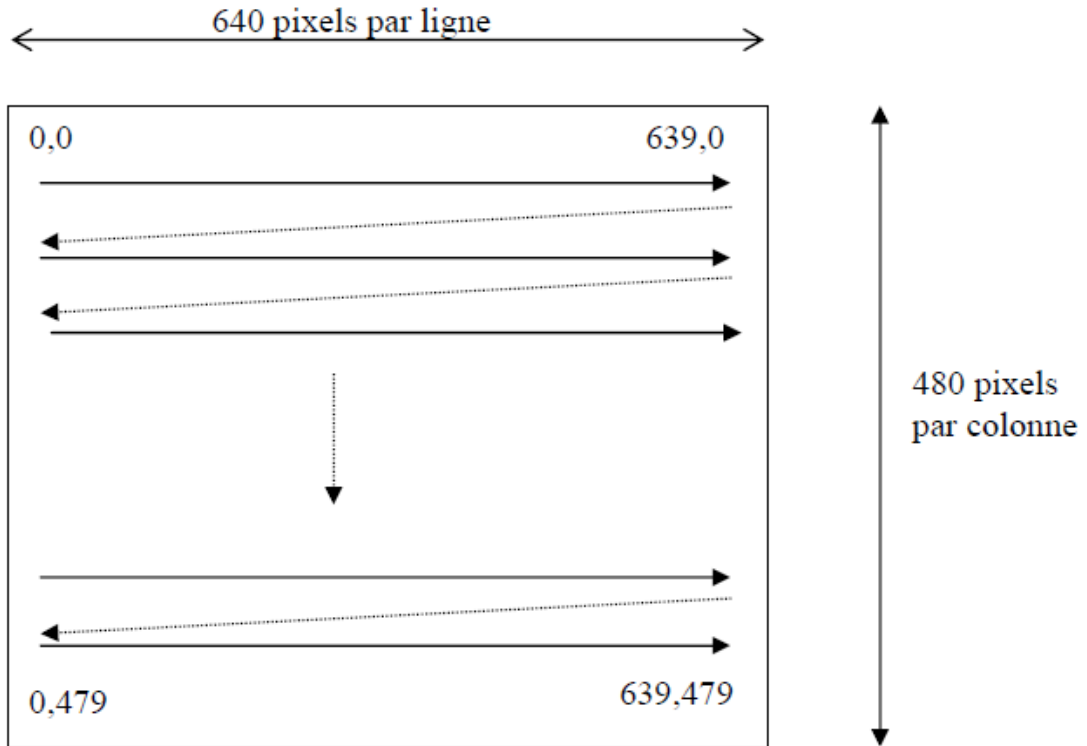
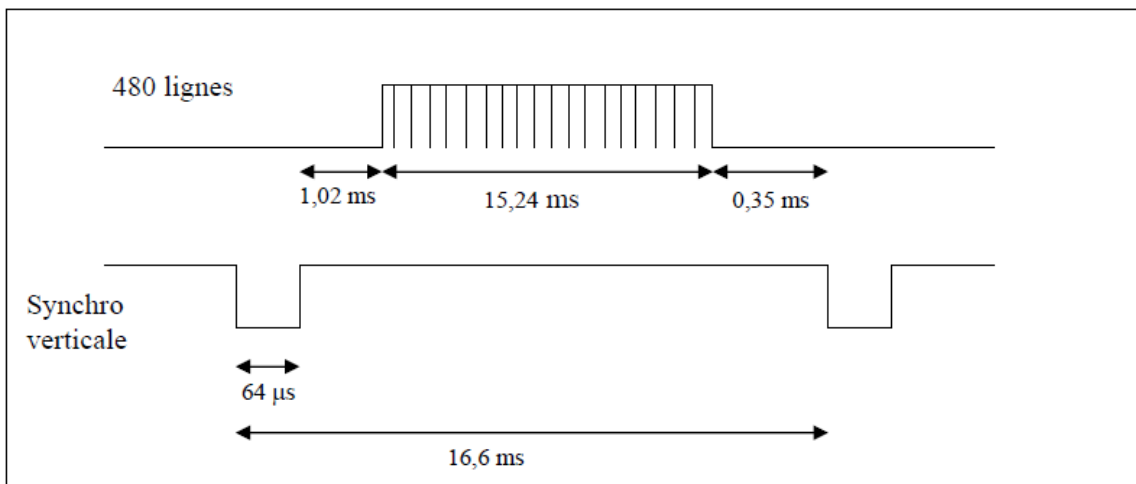


Image VGA 640x480

La trame VGA est découpée en 525 lignes.

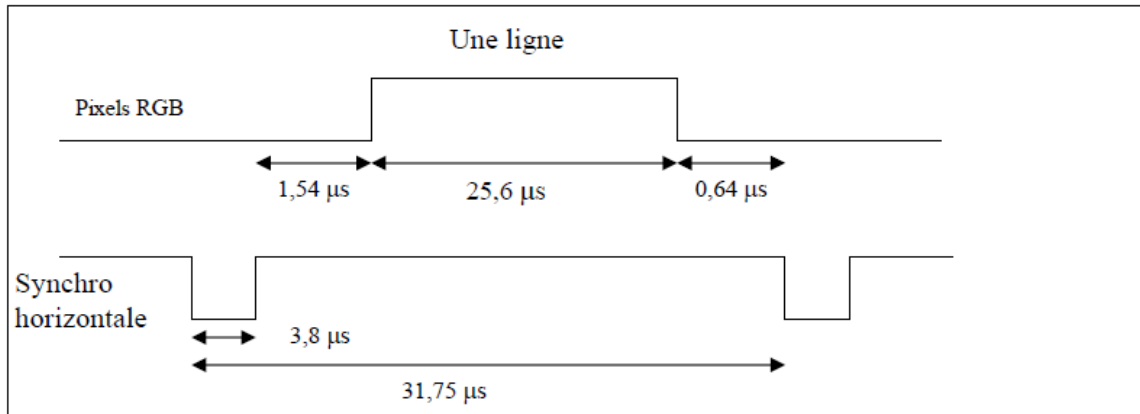
Une fréquence image de 60 Hz entraîne alors une fréquence ligne de 31,5 kHz. Une ligne correspond pour une fréquence pixel à 25 MHz à un comptage de 794 points comprenant les 640 points (pixels) utiles.

Le balayage vertical se décompose en une synchro (2 lignes) suivie de 32 lignes noires suivies des 480 lignes de pixels utiles suivies enfin de 11 lignes noires (soit $2+32+480+11=525$ lignes au total).



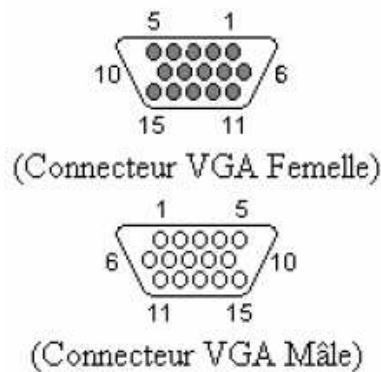
Timing de la synchronisation verticale à 60 Hz

Le balayage horizontal se décompose en un signal de synchronisation (95 points), un pallier avant noir (43 points), les 640 pixels et un pallier arrière noir (16 points) (soit $95+43+640+16=794$ points au total).



Timing de la synchronisation horizontale à 31,5 kHz

Le connecteur VGA permet de relier le système générateur de vidéo (le plus souvent l'ordinateur) à l'écran.



Connecteur VGA

Le brochage du connecteur VGA est le suivant :

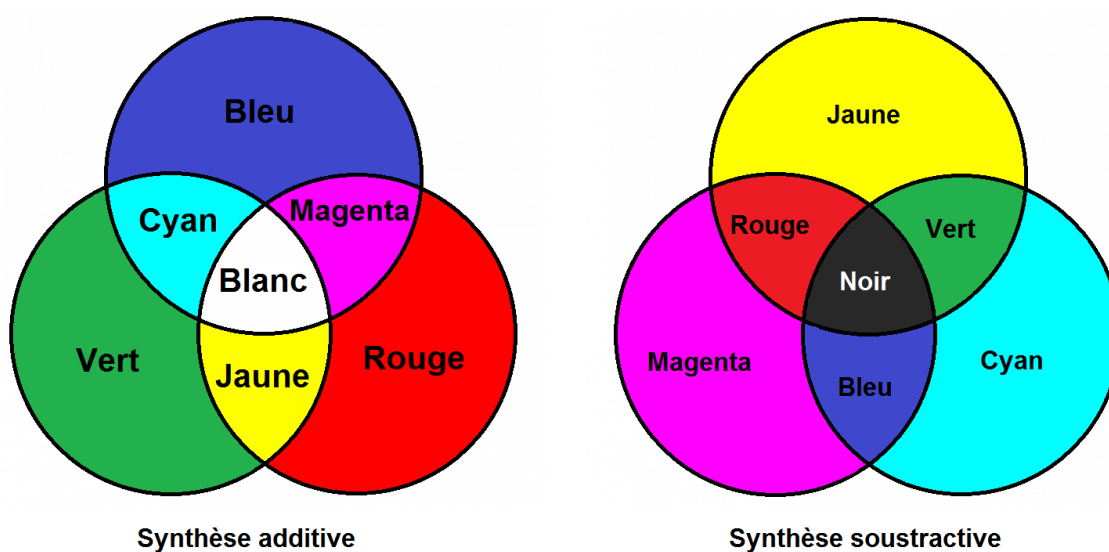
Broche	Nom	Description
1	RED	Vidéo rouge (75 ohms, 0.7 volt)
2	GREEN	Vidéo verte (75 ohms, 0.7 volt)
3	BLUE	Vidéo bleu (75 ohms, 0.7 volt)
4	RES	Réservé
5	GND	Masse
6	RGND	Masse rouge
7	GGND	Masse verte
8	BGND	Masse bleu
9	+5V	+5V continu
10	SGND	Masse synchro
11	ID0	Monitor ID Bit 0 (optionnel)
12	SDA	Ligne de données série DDC
13	HSYNC ou CSYNC	Synchro horizontale ou composite
14	VSYNC	Synchro verticale
15	SCL	Ligne d'horloge DDC (Display Data Channel)

Signaux du connecteur VGA

Il convient aussi d'aborder quelques notions sur les couleurs.

Il existe d'abord pour la synthèse de couleurs la synthèse additive et la synthèse soustractive. La synthèse additive est utilisée en informatique mais aussi en peinture ou en photographie. La synthèse soustractive est utilisée en imprimerie mais aussi en peinture.

La figure suivante présente les 2 synthèses :



Synthèse additive et synthèse soustractive des couleurs

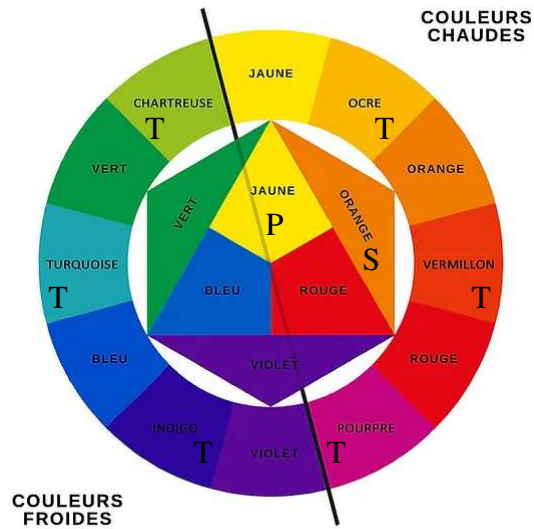
(d'après https://www.methodephysique.fr/couleurs_synthese_additive_soustractive/)

On distingue alors différents types de couleurs :

- Une couleur primaire est une couleur qui ne peut pas être créée par le mélange d'autres couleurs. En synthèse additive (synthèse RVB), les trois couleurs primaires sont le rouge, le vert et le bleu. Le mélange de ces 3 couleurs donne le blanc. En synthèse soustractive (synthèse CMJ), les trois couleurs primaires sont le magenta (rouge rosé), le cyan (bleu clair) et le jaune. Le mélange de ces 3 couleurs donne le noir.
- Une couleur secondaire est obtenue en mélangeant à part égale deux couleurs primaires entre elles. En synthèse additive, on obtient la couleur secondaire jaune en mélangeant le rouge et le vert, la couleur secondaire magenta en mélangeant le rouge et le bleu et la couleur secondaire cyan en mélangeant le bleu et le vert. En synthèse soustractive, on obtient la couleur secondaire bleu en mélangeant le magenta et le cyan, la couleur secondaire verte en mélangeant le cyan et le jaune et la couleur secondaire rouge en mélangeant le jaune et le magenta.
- Une couleur complémentaire est une couleur qui, ajoutée à une autre couleur primaire, donnera du blanc en synthèse additive ou du noir en synthèse soustractive. Les couleurs complémentaires sont les couleurs qui se trouvent dans une position opposable dans le cercle chromatique. Ainsi, la couleur complémentaire d'une couleur primaire est la couleur qui résulte du mélange des deux autres couleurs primaires. La couleur complémentaire d'une couleur secondaire est la couleur primaire qu'elle ne contient pas. En synthèse additive, la couleur complémentaire de la couleur primaire verte est le magenta, la couleur complémentaire de la couleur primaire rouge est le cyan et la couleur complémentaire de la couleur primaire bleu est le jaune. En synthèse soustractive, la couleur complémentaire de la couleur primaire magenta est le vert, la couleur complémentaire de la couleur primaire cyan est le rouge et la couleur complémentaire de la couleur primaire jaune est le bleu. C'est exactement le même résultat qu'avec la synthèse additive.

En peinture ou en photographie, on utilise un cercle chromatique des couleurs. Le cercle chromatique des couleurs a été inventé par Johannes Itten (1888-1967) et rassemble 12 couleurs (couleurs **P**rimaires, couleurs **S**econdaires et couleurs **T**ertiaires). Les couleurs complémentaires sont très utilisées dans ces arts car elles se subliment réciproquement. Elles se trouvent opposées sur le cercle chromatique.

Les couleurs complémentaires sont réévaluées pour être plus faciles à générer. Les couleurs complémentaires (cyan, rouge), (magenta, vert,) et (jaune, bleu) sont complétées/remplacées sur le cercle chromatique par les couleurs (bleu, orange), (rouge, vert) et (jaune, violet).



Cercle chromatique en synthèse soustractive

(d'après <https://www.peinture78.com/post/comprendre-les-couleurs-et-le-cercle-chromatique>)

Une photographie mélangeant le couple (rouge, vert) aura un fort impact visuel comme le montre la photographie suivante :



Couleurs complémentaires (rouge, vert) et impact visuel (crédit photo : pk)

En informatique, on utilise la synthèse additive RVB. L'interface VGA que l'on utilise respecte cette représentation des couleurs RVB (ou RGB en anglais). L'encodage RGB classique est du type 888 soit 8 bits pour le rouge, 8 bits pour le vert et 8 bits pour le bleu soit 24 bits en tout.

Notre interface VGA utilise l'encodage RGB 565 soit 5 bits pour le rouge, 6 bits pour le vert et 5 bits pour le bleu soit 16 bits en tout. Une couleur est donc codée sur 16 bits au lieu de 24 bits.

Pour afficher un pixel noir, la valeur à utiliser est 0x0000. Pour afficher un pixel blanc, la valeur à utiliser est 0xffff.

En imprimerie, on utilise la synthèse soustractive CMJ. Pour générer le noir, il faudrait utiliser en même temps le cyan, le magenta et le jaune en quantité égale pour obtenir un noir plus ou moins gris. On ajoute alors une 4^{ème} cartouche de noir pour imprimer le noir et économiser les 3 autres cartouches. On a donc ici une synthèse soustractive CMJN.

9.3. Synthèse du système SoPC

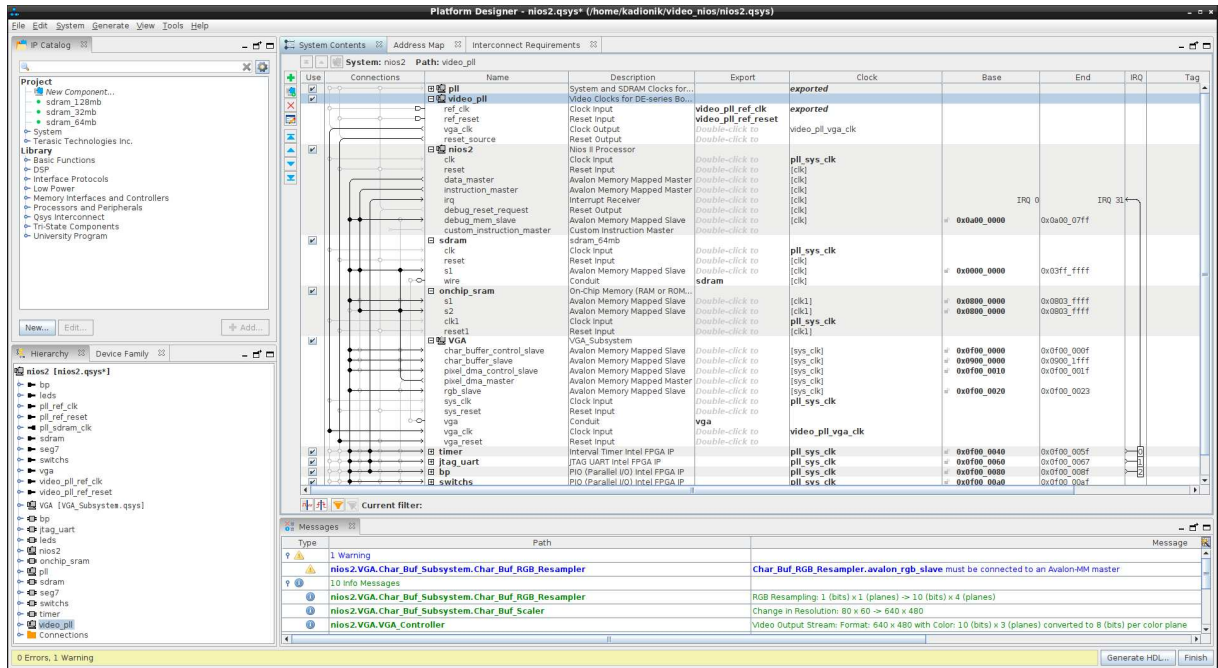
- Se placer dans le répertoire `video_nios/`. Nous allons maintenant construire notre *design* de référence `DE10_Standard_golden_top` :

```
host% cd de10/video_nios
host% ls
Char_Buf_Subsystem.qsys      DE10_Standard_golden_top.qsf  ip/
DE10_Standard_golden_top.htm DE10_Standard_golden_top.sdc  nios2.qsys
DE10_Standard_golden_top.qpf DE10_Standard_golden_top.v
VGA_Subsystem.qsys
```

On remarque que l'on a pour ce *design* 3 fichiers `.qsys` pour *Platform Designer*. Le fichier principal est `nios2.qsys`, les 2 fichiers `VGA_Subsystem.qsys` et `Char_Buf_Subsystem.qsys` étant inclus dans le fichier `nios2.qsys`. Le fichier `VGA_Subsystem.qsys` correspond à l'interface VGA tandis que le fichier `Char_Buf_Subsystem.qsys` correspond au sous-système d'affichage de caractères inclus dans l'interface VGA. On pourra donc travailler au niveau pixel avec une mémoire vidéo pixels ou bien afficher des caractères avec une mémoire vidéo caractères. On n'utilisera par la suite que la mémoire vidéo pixels.

- Se placer dans l'environnement de développement Intel puis lancer *Quartus Prime* :

```
host% n2sdk
[Xilinx EDK]$ quartus
```
- Ouvrir le projet *Quartus Prime DE10_Standard_golden_top* par le menu *File > Open Project...* (ouverture du fichier `DE10_Standard_golden_top.qpf`).
- Lancer ensuite *Platform Designer* par le menu *Tool > Platform designer*. Ouvrir le fichier `nios2.qsys`. On obtient la figure suivante :



Fichier nios2.qsys pour le design video_nios

- Quelle sont les adresses de début et de fin de la mémoire SDRAM ?
- Quelle sont les adresses de début et de fin de la mémoire vidéo pixels ?
- Quelle sont les adresses de début et de fin de la mémoire vidéo caractères ?
- Est-ce que le design standard_nios est inclus dans le design video_nios ?
- Réaliser la génération HDL du système SoPC DE10_Standard_golden_top (bouton Generate) puis cliquer sur le bouton Finish pour sortir de Platform Designer.
- Analyser le fichier DE10_Standard_golden_top.v qui devient alors :

```

module DE10_Standard_golden_top(
    /////////////// CLOCK ///////////////
    input          CLOCK2_50,
    input          CLOCK3_50,
    input          CLOCK4_50,
    input          CLOCK_50,
    . . .
    wire  HEX0P;
    wire  HEX1P;
    wire  HEX2P;
    wire  HEX3P;
    wire  HEX4P;
    wire  HEX5P;

    nios2 u0 (
        .pll_ref_clk_clk      (CLOCK_50),
        .pll_ref_reset_reset (1'b0),

        .pll_sdram_clk_clk   (DRAM_CLK),
        .sdram_addr          (DRAM_ADDR),
        .sdram_ba            (DRAM_BA),
    )

```

```

.s dram_cas_n          (DRAM_CAS_N),
.s dram_cke            (DRAM_CKE),
.s dram_cs_n          (DRAM_CS_N),
.s dram_dq             (DRAM_DQ),
.s dram_dqm            ( {DRAM_UDQM, DRAM_LDQM} ),
.s dram_ras_n         (DRAM_RAS_N),
.s dram_we_n          (DRAM_WE_N),

.bp_export             (KEY),
.switches_export      (SW),
.leds_export           (LEDR),
.seg7_export           ( {HEX5P, HEX5, HEX4P, HEX4, HEX3P, HEX3, HEX2P, HEX2, HEX1P, HEX1, HEX0P, HEX0} ),

// VGA Subsystem
.video_pll_ref_clk_clk          (CLOCK2_50),
.video_pll_ref_reset_reset      (1'b0),

.vga_CLK                        (VGA_CLK),
.vga_BLANK                      (VGA_BLANK_N),
.vga_SYNC                       (VGA_SYNC_N),
.vga_HS                         (VGA_HS),
.vga_VS                         (VGA_VS),
.vga_R                          (VGA_R),
.vga_G                          (VGA_G),
.vga_B                          (VGA_B)
);

endmodule

```

- Qu'a-t-on rajouté en plus dans le fichier DE10_Standard_golden_top.v ?
- Réaliser la synthèse du système SoPC. Après synthèse, quelles sont les ressources consommées et combien dans le circuit FPGA ?
- Programmer le circuit Cyclone V de la carte DE-Standard.

Nous en avons alors fini avec la partie matérielle de construction de notre système SoPC.

Il nous reste la deuxième partie du *codesign* qui correspond à la programmation logicielle.

On pourra toujours reprogrammer le circuit FPGA depuis *Eclipse*.

On peut enfin fermer *Quartus Prime*...

10. EX 8 INTEL : HELLO WORLD μ C/OS II

Nous allons réaliser un premier test logiciel fonctionnel en implémentant sur la carte cible DE10-Standard le programme « *Hello World* ».

On utilisera par la suite *Eclipse* comme atelier de développement logiciel IDE.

On utilisera pour cela le *shell script* `goeclipse` qui lancera *Eclipse* avec les bons paramètres.

Eclipse utilise un espace de travail qui est généralement le répertoire `software/` que l'on a sous `de10/video_nios/`.

- Se placer ensuite dans le répertoire `de10/video_nios` :

```
host% cd de10/standard_nios
```
- Se placer dans l'environnement de développement Intel si ce n'est pas déjà fait puis lancer *Eclipse*. On ajustera le *Workspace* à `de10/video_nios/software/` :

```
host% n2sdk
[Xilinx EDK]$ goeclipse
```
- Créer un nouveau projet *Eclipse* `hello_ucos` en utilisant le *template* *Hello MicroC/OS-II*.
- Importer dans le projet `hello_ucos` les fichiers `bsp.h`, `bsp.c` créés pour le *design* `standard_nios`.
- Importer dans le projet `hello_ucos` les fichiers `hello_ucosii.c`, `rom8x8.c`, `vgalib.c` et `vgalib.h` du répertoire `de10/ressources/` dans le projet `hello_ucos`.
- Tester.

Par la suite, dans tous les projets *Eclipse* suivants, on incorporera dans le projet les fichiers `bsp.h`, `bsp.c`, `hello_ucosii.c` (que l'on modifiera suivant l'exercice), `rom8x8.c`, `vgalib.c` et `vgalib.h` du projet `hello_ucos`...

11. EX 9 INTEL : AFFICHAGE DE RECTANGLES

On désire créer un projet *Eclipse* qui affiche des rectangles de taille et de couleur aléatoire. Un nouveau rectangle est affiché à chaque seconde.

On pourra utiliser la fonction pseudo-aléatoire `rand()`.

On utilisera la bibliothèque VGA contenue dans le fichier `vgalib.c`.

La bibliothèque VGA utilise la mémoire vidéo pixels mais ne met pas en œuvre la mémoire vidéo caractères. Les caractères à afficher seront directement écrits dans la mémoire vidéo pixels sous forme d'une matrice de 8 par 8 pixels et sa représentation mémorisée dans une table de 8 octets définie (tableau `rom8x8_bits`) dans le fichier `rom8x8.c`.

Chaque bit d'un octet représente un pixel. Par exemple, pour caractère A, nous avons :

```
00111000
01101100
11000110
11000110
11111110
11000110
11000110
00000000
```

Soit dans le fichier `rom8x8.c` :

```
. . .
/* Character A (0x41):
   ht=8, width=8
   +-----+
   |      * * *      |
   |     * *  * *    |
   |    * *    * *   |
   |    * *    * *   |
   |   * * * * * *   |
   |  * *      * *   |
   |  * *      * *   |
   | +-----+ * /
0x3800,
0x6c00,
0xc600,
0xc600,
0xfe00,
0xc600,
0xc600,
0x0000,
. . .
```

L'interface VGA a une résolution de 640x480 pixels. Pour réduire la consommation mémoire dans le circuit FPGA, la résolution est divisée par 2 en abscisse (x) et par 2 en ordonnée (y), ce qui donne une résolution effective de 320x240 pixels. Pour respecter le standard VGA, un pixel de la mémoire vidéo pixels est dupliqué sur l'interface VGA en x et en y, ce qui donnera alors un carré sur l'écran de 2x2 pixels.

Pour les caractères 8x8 pixels à afficher, ils seront affichés à l'écran sous forme de caractères 16x16 pixels. Il y a donc un agrandissement d'un facteur 2.

On pourra ainsi afficher à l'écran 30 lignes de 40 caractères par ligne. La bibliothèque gère la position courante pixel et en partie la position courante caractère.

Les fonctions de la bibliothèque VGA sont :

- `void VgaInit(void)` : initialisation de la bibliothèque VGA notamment la position courante pixel.
 - `void VgaClearScreen(void)` : effacement de la mémoire vidéo pixels et de la mémoire caractères.
 - `void VgaSetCursor(int col, int row)` : spécification de la position caractère.
 - `void VgaWriteCharacter(unsigned char character)` : affichage/écriture d'un caractère à la position courante caractère.
 - `void VgaWriteScreen(char * string)` : affichage à partir de la position courante caractère d'une chaîne de caractères. La position caractère est incrémentée automatiquement mais le retour à la ligne suivante n'est pas implémenté.
 - `void VgaPrintAt(int col, int row, char * string)` : affichage d'une chaîne de caractères à la position caractère spécifiée mais le retour à la ligne suivante n'est pas implémenté.
 - `int VgaDrawBox(int x1, int y1, int x2, int y2, short pixel_color)` : affichage d'un rectangle de couleur 16 bits au format 565 dont le coin supérieur gauche est (x1, y1) et le coin inférieur bas est (x2, y2).
-
- Créer un nouveau projet *Eclipse rectangle* en utilisant le *template Hello MicroC/OS-II*.
 - Importer dans le projet *rectangle* les fichiers `bsp.h`, `bsp.c`, `hello_ucosii.c`, `rom8x8.c`, `vgalib.c` et `vgalib.h` du projet *hello_ucos*.
 - Tester.

On obtient alors la figure suivante :



Exercice *rectangle*

12. EX 10 INTEL : AFFICHAGE DE LA POLICE DE CARACTERES

Le fichier `rom8x8.c` implémente une police de caractères ou fonte pour implanter la page de codes 437 d'IBM.

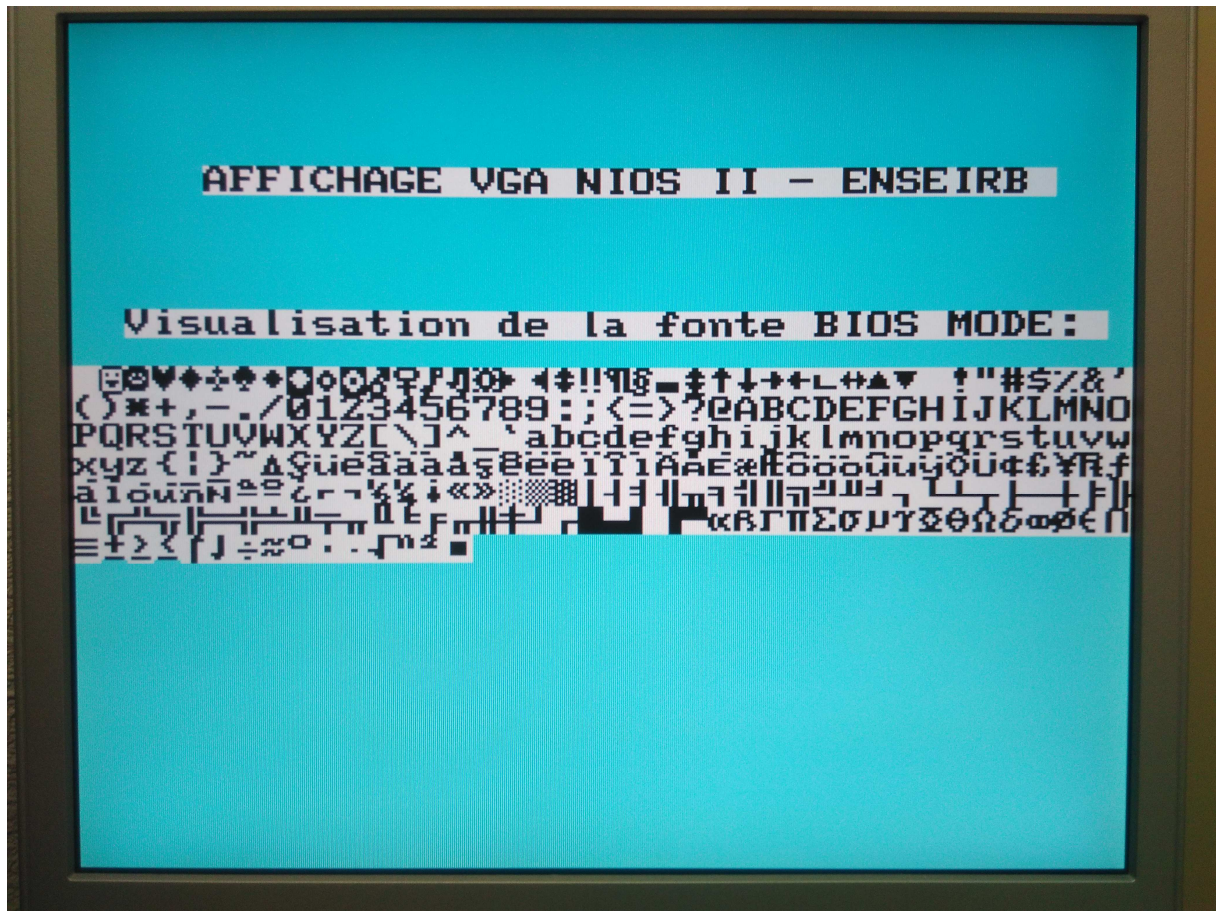
Une page de code est un standard informatique qui vise à donner un numéro à chaque caractère d'une langue. Elle constitue donc une méthode simple de codage des caractères (https://fr.m.wikipedia.org/wiki/Page_de_code).

La page de code 437 est une page de code définie par IBM et qui était utilisée aux États-Unis avec le système DOS et d'autres systèmes de la même époque et a été la première définie matériellement sur les cartes d'affichage VGA des premiers PC fabriqués par IBM (https://fr.m.wikipedia.org/wiki/Page_de_code_437).

Nous allons afficher à l'écran cette police de caractères.

- Créer un nouveau projet *Eclipse fonte* en utilisant le *template Hello MicroC/OS-II*.
- Tester.

On obtient alors la figure suivante :



Exercice *fonte*

13. EX 11 INTEL : MINIPROJET : CHRONOMETRE ET HORLOGE

On reprend l'exercice 6. On désire créer un chronomètre au dixième de seconde qui affiche le temps sur les 6 afficheurs 7 segments et sur l'écran.

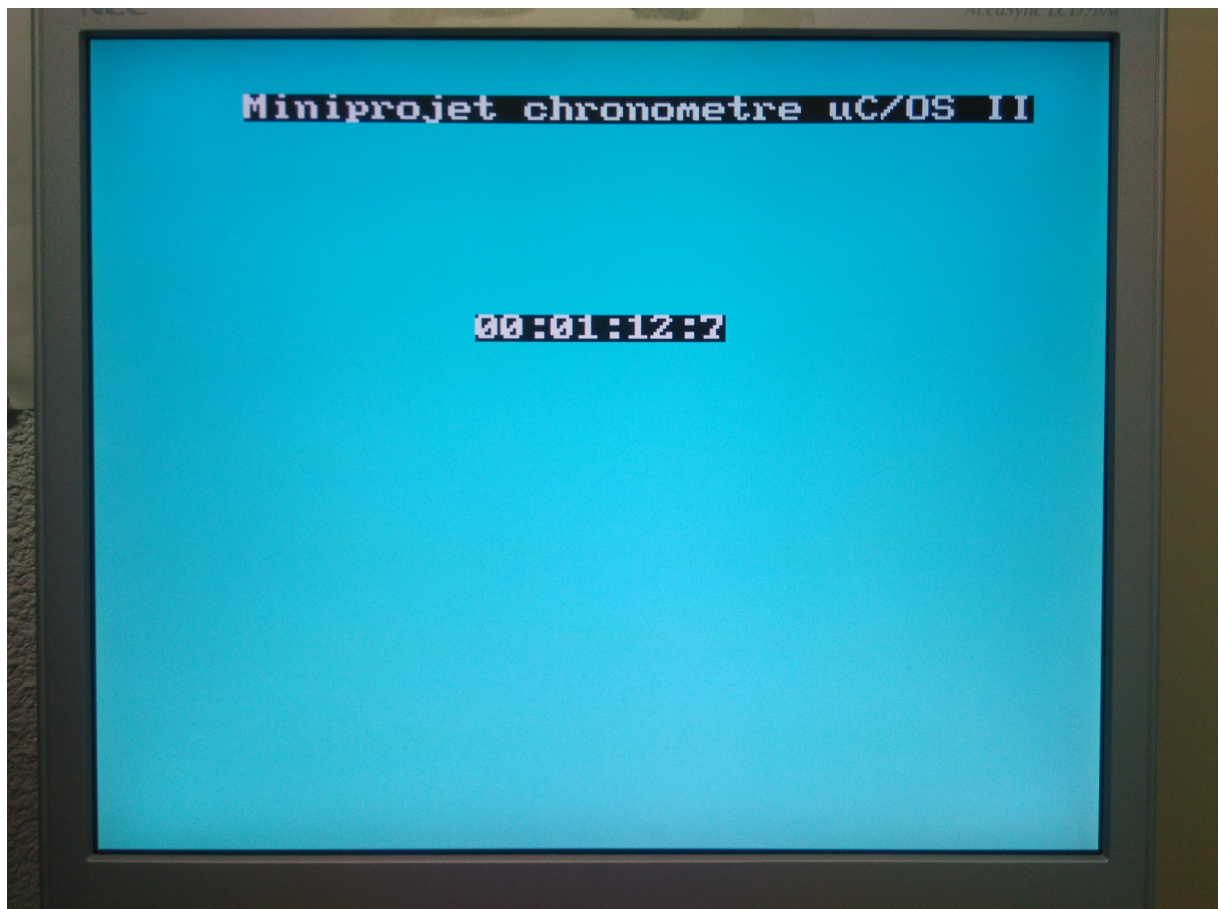
L'afficheur 1 affichera les dixièmes de seconde (l'afficheur 0 le plus à droite reste à 0) alors que les afficheurs 1 à 5 affichent les secondes.

Le bouton poussoir 0 est le start/stop du chronomètre.

Le bouton poussoir 3 est le reset du chronomètre.

- Créer le projet *Eclipse chrono* à partir du *template Hello MicroC/OS-II*.
- Tester.

On obtient alors la figure suivante :



Miniprojet *chrono*

Supplément :

- Réaliser une horloge qui affiche heures, minutes, secondes sur les 6 afficheurs 7 segments et sur l'écran. Le bouton poussoir *bp3* réglera les dizaines d'heures, le bouton poussoir *bp2* les heures, le bouton poussoir *bp1* les dizaines de minutes et le bouton poussoir *bp0* les minutes.
- On pourra créer un nouveau miniprojet *horloge* pour cela. On pourra aussi rajouter l'affichage de rectangles de taille et de couleur aléatoires qui apparaissent à l'écran à un moment aléatoire qui est décorrélié de l'affichage de l'heure.

On obtient alors la figure suivante :



Miniprojet horloge

14. TP 2 : GRAND TP. MISE EN ŒUVRE DU SOPC AVEC XILINX ZYNQ

14.1. Introduction

Il s'agit d'utiliser l'environnement de développement SoPC de Xilinx qu'il s'agisse de Vivado comme outil de synthèse VHDL et de placement routage ou de l'environnement Linux comme environnement de développement croisé pour la partie logicielle.

Ce deuxième « grand » TP se décompose en :

- L'intégration d'un périphérique (fonction compteur d'un *timer* 64 bits simplifié) dans un SoPC pour circuit FPGA Zynq avec l'outil Xilinx Vivado.
- La mise en œuvre de Linux embarqué sur le processeur ARM Cortex-A9 du circuit FPGA Zynq.
- Le développement d'un pilote du périphérique sous Linux embarqué en mode utilisateur (*user mode driver*).
- Le développement de l'application de test du périphérique sous Linux embarqué.
- La mesure de temps de latence du noyau standard et du noyau Xenomai.

Nous allons voir dans un premier temps la mise en œuvre de Linux embarqué sur la carte cible ZedBoard.

14.2. Carte cible Digilent ZedBoard

La carte ZedBoard est une carte d'évaluation développée par la société Digilent et met en œuvre le circuit FPGA Zynq Z-7020 de Xilinx.

Le circuit FPGA Zynq Z-7020 permet de réaliser un système SoPC et est constitué de logique programmable couplée à un processeur *hardcore* double coeur ARM Cortex-A9.

Dans un circuit FPGA Zynq, on appelle PS (*Processing System*) la partie processeur et ses périphériques associés.

La partie PS inclut :

- Les deux coeurs ARM Cortex-A9.
- Le bus AMBA-AXI (*Advanced Microcontroller Bus Architecture-Advanced eXtensible Interface*).
- les E/S GPIO et les liens série I2C, UART, CAN et SPI.
- Le contrôleur des mémoires QuadSPI, NAND et NOR.
- Le contrôleur de mémoire vive DDR3.

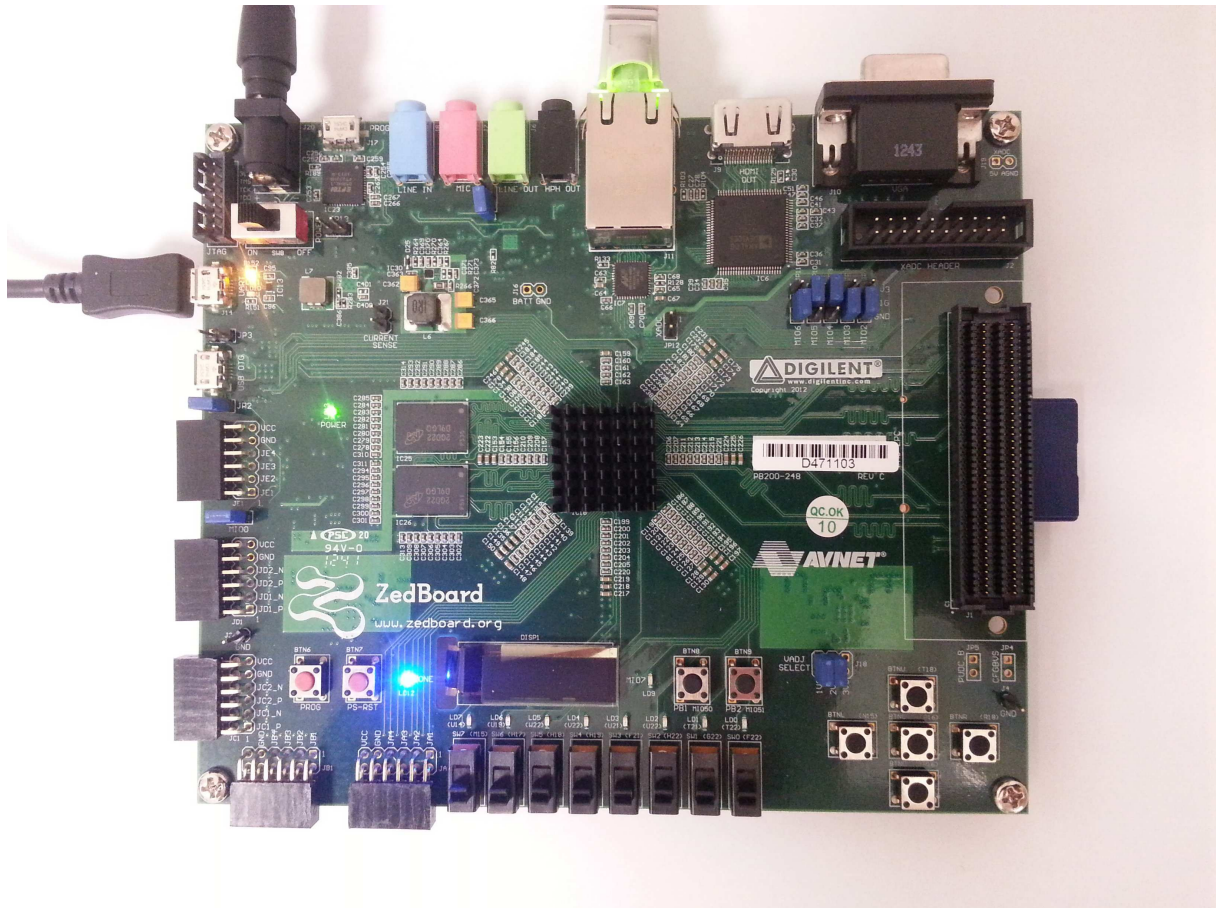
La partie PL (*Programmable Logic*) correspond à la partie logique programmable.

Le circuit FPGA utilisé par la carte ZedBoard est le circuit Xilinx XC7Z020-CLG484 (*Zynq-7020 AP SOC*). Le circuit Zynq Z-7020 est un circuit milieu de gamme dans la série et reprend la même logique programmable que les circuits Xilinx Artix. Les circuits Zynq haut de gamme Z-7030 et Z-7045 reprennent quant à eux la logique programmable des circuits Xilinx Kintex.

La carte Zedboard possède ainsi les éléments suivants :

- Processeur ARM Cortex-A9 à 533 MHz avec 32 Ko de cache L1 et 512 Ko de cache externe L2.
- 512 Mo de RAM DDR3.
- 32 Mo de mémoire Flash Quad SPI.
- Slot mémoire SD.
- Sorties HDMI (audio et vidéo).
- Sortie VGA.
- Ethernet (10/100/1000 Mb/s).
- Port de *debug* ARM DAP (*Debug Access Port*).
- Port USB 2.0 OTG *device* et *host*.
- Port USB-JTAG.
- Port USB-UART.
- Connecteur FMC (*FPGA Mezzanine Connector*).
- 5 ports d'extension Pmod.
- 9 leds utilisateur.
- 8 switches.
- 7 boutons poussoir.

L'image suivante présente la carte cible ZedBoard :



Carte cible ZedBoard

Le choix du périphérique de *boot* de la carte ZedBoard se fait par la configuration de 3 *jumpers* suivant le tableau suivant :

	MIO[5]	MIO[4]	MIO[3]
JTAG	0	0	0
NOR	0	0	1
NAND	0	1	0
QSPI	1	0	0
SD	1	1	0

Configuration des *jumpers* MIO[3] à MIO[5] pour le choix du mode de boot

Nous utiliserons pour la suite le *boot* depuis la carte SD, ce qui permettra d'utiliser le *bootloader u-boot*.

15. EX 1 XILINX : GENERATION DU RAM DISK ET INTEGRATION D'UNE APPLICATION

Nous allons voir comment compiler le noyau Linux embarqué avec son *RAM disk* exécuté par le processeur Cortex-A9 de la carte cible ZedBoard.

Par la suite, on adoptera les conventions suivantes :

Commande Linux PC hôte pour le développement croisé :

```
host% commande Linux
```

Commande Linux PC hôte pour le développement Xilinx :

```
[Xilinx EDK]$
```

Commande Linux embarqué sur la carte cible ZedBoard :

```
ZedBoard:# commande Linux embarqué
```

Commande *u-boot* sur la carte cible ZedBoard :

```
U-Boot> commande u-boot
```

Nous allons voir comment rajouter une application dans le *RAM disk* utilisé par le noyau Linux standard exécuté par le processeur Cortex-A9 de la carte cible ZedBoard. Nous allons dans un premier générer notre propre *RAM disk*.

- Démarrer le PC sous Linux. Se connecter sous le nom **se01**, mot de passe : **se01** ☺ pour le groupe 1 et sous le nom **se02**, mot de passe : **se02** ☺ pour le groupe 2.
- Se placer dans son répertoire de travail :
host% cd
- Se connecter à la carte ZedBoard (cible) en utilisant l'outil minicom :
host% minicom -b 115200 -D /dev/ttyACM0
Pour sortir de minicom, il suffit de taper la combinaison de touches : CTRL A, Z pour accéder au menu et taper q pour quitter. On arrêtera le compte à rebours de 3 secondes d'*u-boot* en appuyant sur la touche espace du clavier...
- Recopier le fichier `tp-ZedBoard.tgz` sous `/home/kadionik/` :
host% cp /home/kadionik/tp-ZedBoard.tgz .
- Décompresser et installer le fichier `tp-ZedBoard.tgz` :
host% tar -xvzf tp-ZedBoard.tgz
- Se placer ensuite dans le répertoire `ZedBoard/`. **L'ensemble du travail sera réalisé à partir de ce répertoire ! Les chemins seront donnés par la suite en relatif par rapport à ce répertoire...**
host% cd ZedBoard

- Créer le système de fichiers *root* squelette *root_fs* pour la carte cible ZedBoard :

```
host% cd ramdisk
host% ./goskel
```
- Compiler *busybox* :

```
host% cd ramdisk
host% cd busybox
host% ./go
```
- Générer le système de fichiers *root* final *root_fs* pour la carte cible ZedBoard. Il est demandé à un moment donné de rentrer son mot de passe ([sudo] password for se01/se02 :) :

```
host% cd ramdisk
host% ./gorootfs
```
- Se placer dans le répertoire *tst/hello/* et modifier le fichier *hello.c* afin de créer le fameux « *Hello World!* » :

```
host% cd tst/hello
host% gedit hello.c
```
- Compiler l'application *hello* pour la carte cible ZedBoard :

```
host% ./go
```
- Installer l'application *hello* dans le système de fichiers *root* qui servira de base au *RAM disk* :

```
host% ./goinstall
```
- Se placer dans le répertoire *rootfs/* pour régénérer le *RAM disk*. Le système de fichiers *root* est sous *root_fs/* et notre application *hello* a été précédemment copiée sous *root_fs/bin/* :

```
host% cd ramdisk
host% ls root_fs/bin
```
- Générer le *RAM disk*. Il est demandé à un moment donné de rentrer son mot de passe ([sudo] password for se01/se02 :). Que fait le *shell script* *goramdisk* ? Comment s'appelle le fichier *RAM disk* ?

```
host% cd ramdisk
host% sudo ./goramdisk
```
- Installer le nouveau *RAM disk* dans le répertoire de téléchargement d'*u-boot* /*tftpboot* :

```
host% ./goinstall
```

Astuce !

Pour éviter de régénérer à chaque fois le *RAM Disk* et recharger le noyau Linux, on fera une compilation croisée puis on recopiera sous /tftpboot l'exécutable ainsi produit :

```
host% ./go
host% cp mon_appli_exe /tftpboot
```

ou plus simplement avec les *shell scripts* fournis :

```
host% ./go
host% ./goinstall
```

On pourra alors télécharger par TFTP l'exécutable en utilisant la commande `tftp` et lancer l'application :

```
target# tftp -g -r mon_appli_exe @IP_host
target# chmod u+x mon_appli_exe
target# ./mon_appli_exe
```


16. EX 2 XILINX : MISE EN ŒUVRE DE LINUX EMBARQUE SUR LA CARTE CIBLE

Nous allons voir comment compiler le noyau Linux embarqué exécuté par le processeur Zynq de la carte cible ZedBoard.

- Compiler le noyau Linux standard pour la carte cible ZedBoard :


```
host% cd linux
host% ./go
```
- Installer le fichier du noyau Linux dans le répertoire de téléchargement d'*u-boot* /tftpboot :


```
host% ./goinstall
```
- Recharger (optionnel) le *design* de référence *system.bit* dans le circuit FPGA de la carte cible ZedBoard. Que fait le *shell script* *load-design* ?


```
host% cd ZedBoard
host% mbsdk
[Xilinx EDK]$ ./load-design
```
- Depuis *u-boot* de la carte cible ZedBoard, lancer la commande suivante. Quels sont les 3 fichiers téléchargés depuis le PC hôte en RAM de la carte ZedBoard et quel est leur rôle ?


```
U-Boot> run ramboot
```
- Observer les traces de boot du noyau Linux standard dans la fenêtre minicom :


```
Starting kernel ...

Booting Linux on physical CPU 0x0
Linux version 6.1.0-xilinx-48445-gf9c8e14ae03c (kadionik@ipcchipik) (arm-
buildroot-linux-gnueabi-hf-gcc.br_real (Buildroot 2021.11-4428-g6b
6741b) 11.3.0, GNU ld (GNU Binutils) 2.38) #16 SMP PREEMPT Tue Mar 14
16:29:43 CET 2023
CPU: ARMv7 Processor [413fc090] revision 0 (ARMv7), cr=18c5387d
CPU: PIPT / VIPT nonaliasing data cache, VIPT aliasing instruction cache
OF: fdt: Machine model: xlnx,zynq-7000
earlycon: cdns0 at MMIO 0xe0001000 (options '115200n8')
printk: bootconsole [cdns0] enabled
Memory policy: Data cache writealloc
cma: Reserved 16 MiB at 0x1f000000
percpu: Embedded 15 pages/cpu s31872 r8192 d21376 u61440
Built 1 zonelists, mobility grouping on. Total pages: 130048
Kernel command line: console=ttyPS0,115200 root=/dev/ram
ramdisk_size=131072 rw
earlyprintk earlycon
. . .
clocksource: jiffies: mask: 0xffffffff max_cycles: 0xffffffff, max_idle_ns:
1911
2604462750000 ns
futex hash table entries: 512 (order: 3, 32768 bytes, linear)
pinctl core: initialized pinctl subsystem
NET: Registered protocol family 16
DMA: preallocated 256 KiB pool for atomic coherent allocations
cpuidle: using governor menu
hw-breakpoint: found 5 (+1 reserved) breakpoint and 1 watchpoint registers.
hw-breakpoint: maximum watchpoint size is 4 bytes.
```

```

zynq-ocm f800c000.ocmc: ZYNQ OCM pool: 256 KiB @ 0x(ptrval)
e0001000.serial: ttyPS0 at MMIO 0xe0001000 (irq = 24, base_baud = 3125000)
is a
xuartps
printk: console [ttyPS0] enabled
printk: console [ttyPS0] enabled
printk: bootconsole [cdns0] disabled
printk: bootconsole [cdns0] disabled
vgaarb: loaded
. . .
Xilinx Zynq CpuIdle Driver started
sdhci: Secure Digital Host Controller Interface driver
sdhci: Copyright (c) Pierre Ossman
sdhci-pltfm: SDHCI platform and OF driver helper
mmc0: SDHCI controller on e0100000.sdhci [e0100000.sdhci] using ADMA
ledtrig-cpu: registered to indicate activity on CPUs
clocksource: ttc_clocksource: mask: 0xffff max_cycles: 0xffff, max_idle_ns:
5375
38477 ns
. . .
RAMDISK: gzip image found at block 0
mmc0: new high speed SDHC card at address 0007
mmcblk0: mmc0:0007 SD04G 3.71 GiB
  mmcblk0: p1
EXT4-fs (ram0): mounted filesystem with ordered data mode. Opts: (null)
VFS: Mounted root (ext4 filesystem) on device 1:0.
devtmpfs: mounted
Freeing unused kernel memory: 1024K
Run /sbin/init as init process
   hostname      : ZedBoard
   Kernel release : Linux 6.1.0-xilinx-48445-gf9c8e14ae03c
   Kernel version : #16 SMP PREEMPT Tue Mar 14 16:29:43 CET 2023

Mounting /proc          : [SUCCESS]
Mounting /sys           : [SUCCESS]
Mounting /dev           : [SUCCESS]
Mounting /dev/pts      : [SUCCESS]
Enabling hot-plug      : [SUCCESS]
Populating /dev        : [SUCCESS]
Mounting other filesystems : [SUCCESS]
Starting telnetd       : [SUCCESS]
Network configuration   : [SUCCESS]

System initialization complete.

Please press Enter to activate this console.

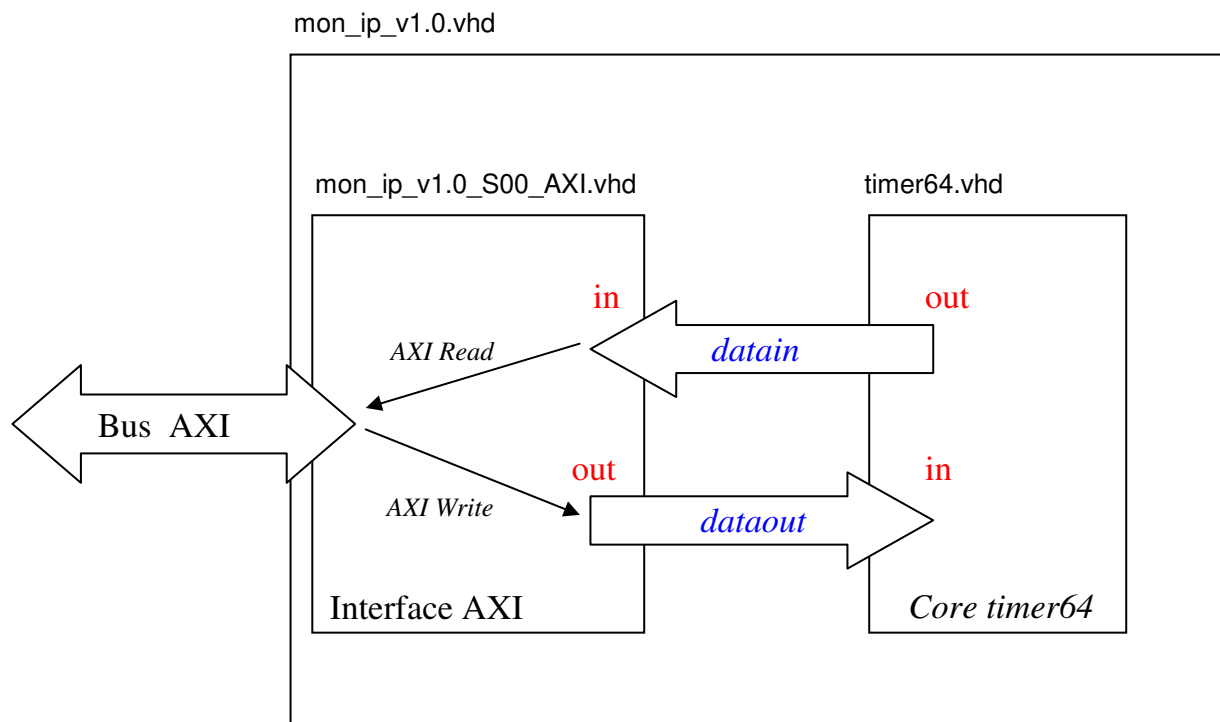
ZedBoard:/# uname -r
6.1.0-xilinx-48445-gf9c8e14ae03c
ZedBoard:/#

```

17. EX 3 XILINX : INTEGRATION D'UN PERIPHERIQUE MATERIEL LIBRE

17.1. Introduction

L'objectif de ce TP est d'intégrer un périphérique matériel Libre, en l'occurrence un *timer* 64 bits utilisé dans sa fonctionnalité de comptage qui pourra communiquer avec le microprocesseur *hardcore* Cortex-A9 du circuit FPGA Zynq de la carte cible via le bus AXI (*Advanced eXtensible Interface*) du processeur.



AXI Write : `dataoutX <= slv_regX;` $X \in [0,3]$
 AXI Read : `reg_data_out <= datainX;`

Timer 64 bits et son interfaçage sur le bus AXI

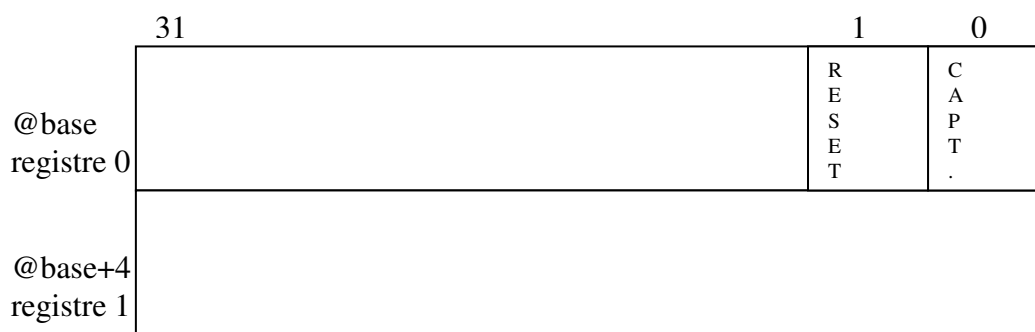
Ce *timer* 64 bits conçu par nos soins s'interface directement sur le bus AXI du processeur Cortex-A9 du circuit FPGA Zynq. Il a été grandement simplifié et ne propose que la fonction de comptage du nombre de périodes d'horloge du circuit FPGA depuis son reset. La fréquence est de 100 MHz soit 10 ns de période. Il est donc possible de faire des mesures de temps avec une précision de 10 ns avec ce *timer*... Une seconde de temps écoulée correspond ainsi à l'augmentation de la valeur courante du compteur de 100 millions...

Les fichiers sources VHDL du *timer* sont directement fournis pour gagner du temps mis à part un ajout simple à faire dans le fichier source.

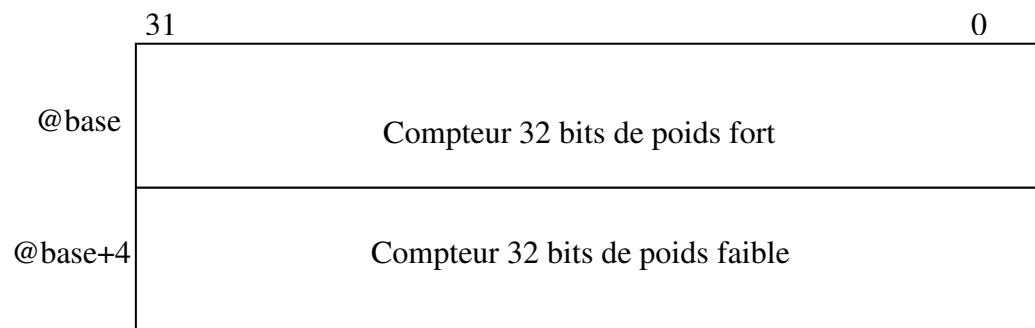
Ce *timer* possède des registres de contrôle et de données mappés dans l'espace d'adressage du processeur et directement accessibles par le bus AXI :

- Un registre de capture sur 64 bits à concaténer par 2 **lectures** de 32 bits (le bus AXI est un bus 32 bits) aux adresses base et base+4.
- Un registre de contrôle accessible en **écriture seulement** seulement à l'adresse de base :
 - Ecriture de 1 dans le bit 0 du registre : on enregistre la valeur courante du compteur et on la transfère vers le registre de capture du *timer*.
 - Ecriture de 1 dans le bit 1 du registre : on réinitialise à 0 le compteur du *timer*.

Nous pouvons résumer cela par la figure suivante :



Accès registres en écriture



Accès registres en lecture

Registres de contrôle et de données du *timer* 64 bits

Le *timer* fonctionne met en œuvre 3 fichiers sources VHDL :

- Fichier `mon_ip_v1.0_S00_AXI.vhd` : ce fichier VHDL correspond à l'implantation de l'interface esclave AXI. Il est généré par Vivado.
- Fichier `timer64.vhd` : ce fichier VHDL est le compteur 64 bits en lui-même.
- Fichier `mon_ip_v1.0.vhd` : ce fichier VHDL correspond au bloc IP *timer64* incluant les 2 fichiers précédent. Il est généré par Vivado.

Le fichier source `timer64.vhd` est le suivant :

```

library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;
use ieee.numeric_std.all;

entity timer64 is
    port(
        clk, reset: in std_logic;
        start: in std_logic;
        capture_high: out std_logic_vector(31 downto 0);
        capture_low: out std_logic_vector(31 downto 0)
    );
end timer64;

architecture arch of timer64 is
    signal timer64: unsigned((2*32)-1 downto 0);
    signal capture_register: unsigned((2*32)-1 downto 0);
begin

    core: process(clk, reset)
    begin
        if (reset = '1') then
            timer64 <= (others=>'0'); -- Asynchrone
        elsif (clk'event and clk='1') then
            -- A compléter . . .
        end if;
    end process core;

    capture: process(clk, start)
    begin
        if (clk'event and clk='1') then
            if (start = '1') then
                capture_register <= timer64;
            end if;
        end if;
    end process capture;

    -- output
    -- Compteur 32 bits poids fort @
    capture_high <= std_logic_vector(capture_register((2*32)-1 downto 32));

    -- Compteur 32 bits poids faible @+4
    capture_low <= std_logic_vector(capture_register(32-1 downto 0));
end arch;

```

Fichier source `timer64.vhd` du *timer* 64 bits

Le fichier est incomplet et est à compléter dans le processus VHDL *core*. L'entité/architecture s'appelle `timer64` (*arch*).

On peut noter que :

- Le signal `reset` réinitialise le compteur à 0.
- Le signal `start` lance un *snapshot* de la valeur courante du compteur 64 bits.
- Les signaux `capture_high` et `capture_low` capturent les 32 bits de poids fort et les 32 bits de poids faible du *snapshot*.

Si l'on regarde le fichier `mon_ip_v1.0.vhd` vers la ligne 151, on a le code VHDL suivant :

```
clk <= s00_axi_aclk;
reset <= dataout0(1);

-- Start capture
start <= dataout0(0);

-- Instantiate core
core: entity work.timer64(arch)
  port map(
    clk=>clk, reset=>reset, start=>start,
    capture_high=>datain0, capture_low=>datain1
  );
```

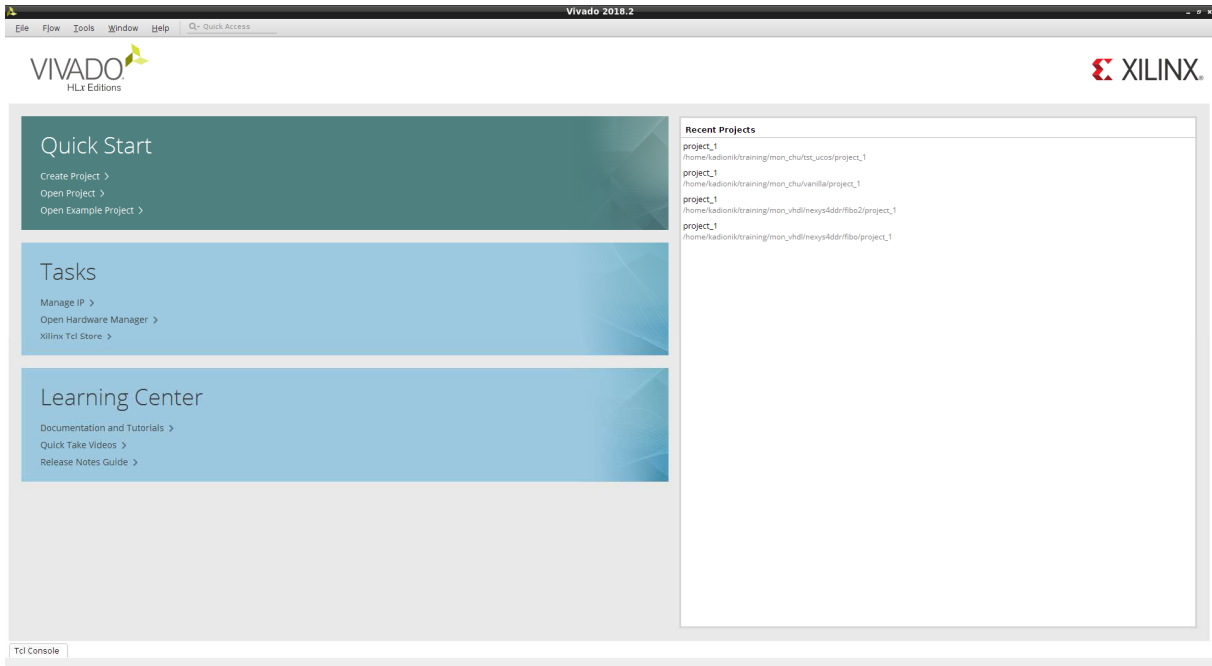
Extrait du fichier source `mon_ip_v1.0.vhd` du *timer 64 bits*

Le signal `reset` est bien relié au bit 1 du registre `@base (dataout0)` alors que le signal `start (capture)` est bien relié au bit 0 du registre `@base (dataout0)` du périphérique *timer 64 bits*.

De même, on lit bien le *snapshot* via le registre `@base (datain0)` pour les 32 bits de poids fort et le registre `@base+4 (datain1)` pour les 32 bits de poids fort du périphérique *timer 64 bits*.

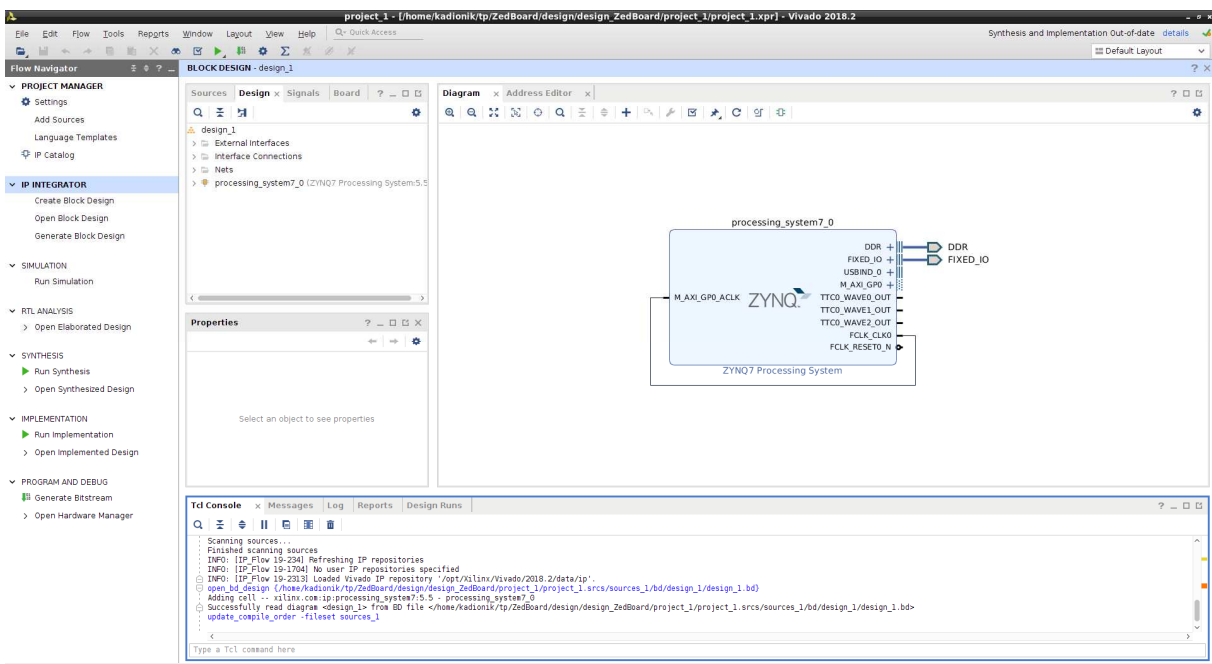
17.2. Intégration d'un périphérique. *Timer 64 bits*

- Se placer dans le répertoire `ZedBoard/` :
`host% cd ZedBoard`
- Se placer ensuite dans le répertoire `design/design_ZedBoard/` et l'on se placera dans l'environnement Xilinx avec le *shell script* `mbsdk` :
`host% cd design/design_ZedBoard/`
`host% mbsdk`
- Lancer l'outil Xilinx Vivado de création de SoPC :
`[Xilinx EDK]$ vivado`
- Ouvrir le projet Vivado `project_1.xpr` se trouvant dans le répertoire courant par :
 - *Open Project*.
 - Sélection de `project_1 > project_1.xpr`.



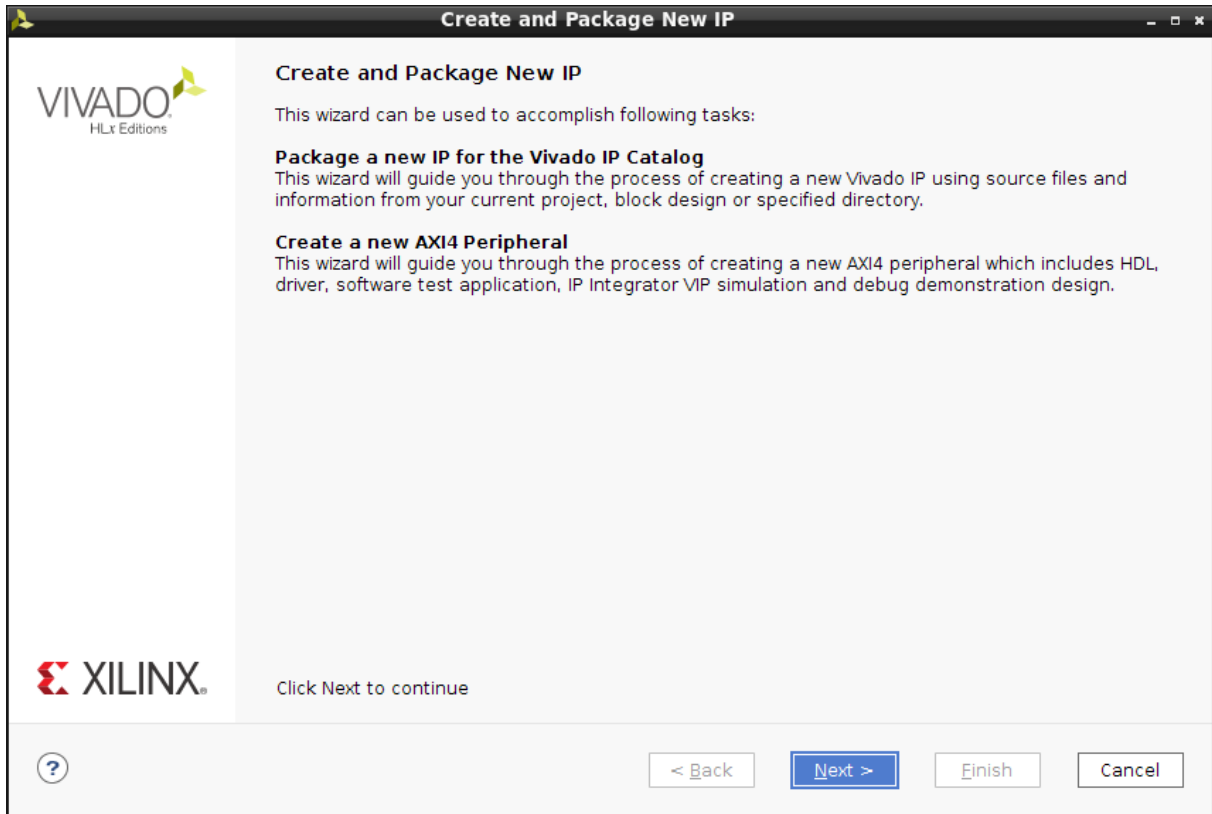
Projet SoPC project_1.xpr

- Ouvrir le *Block Design* :
 - *Flow Navigator* > *IP Integrator* > *Open Block Design*.

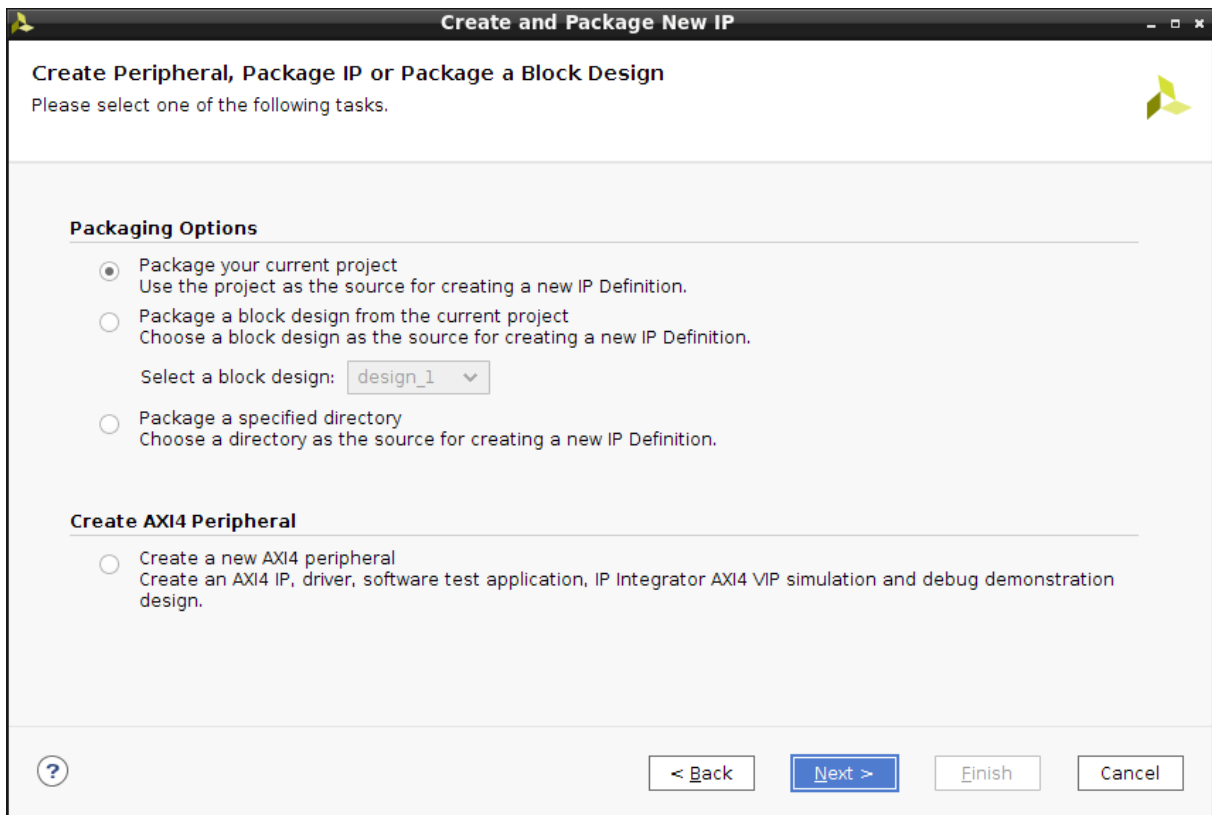


Ouverture du *Block Design*

- Créer un nouveau périphérique matériel. On suivra pas à pas les différentes recopies d'écran suivantes. Sauf indications contraires, on gardera les valeurs par défaut :
 - *Tools* > *Create and Package New IP*.



Création d'un périphérique (1)



Création d'un périphérique (2)

- Sélectionner :
 - *Create a new AXI4 Peripheral.*

The screenshot shows a window titled "Create and Package New IP" with a sub-header "Peripheral Details". Below the sub-header is the instruction "Specify name, version and description for the new peripheral". The form contains the following fields:

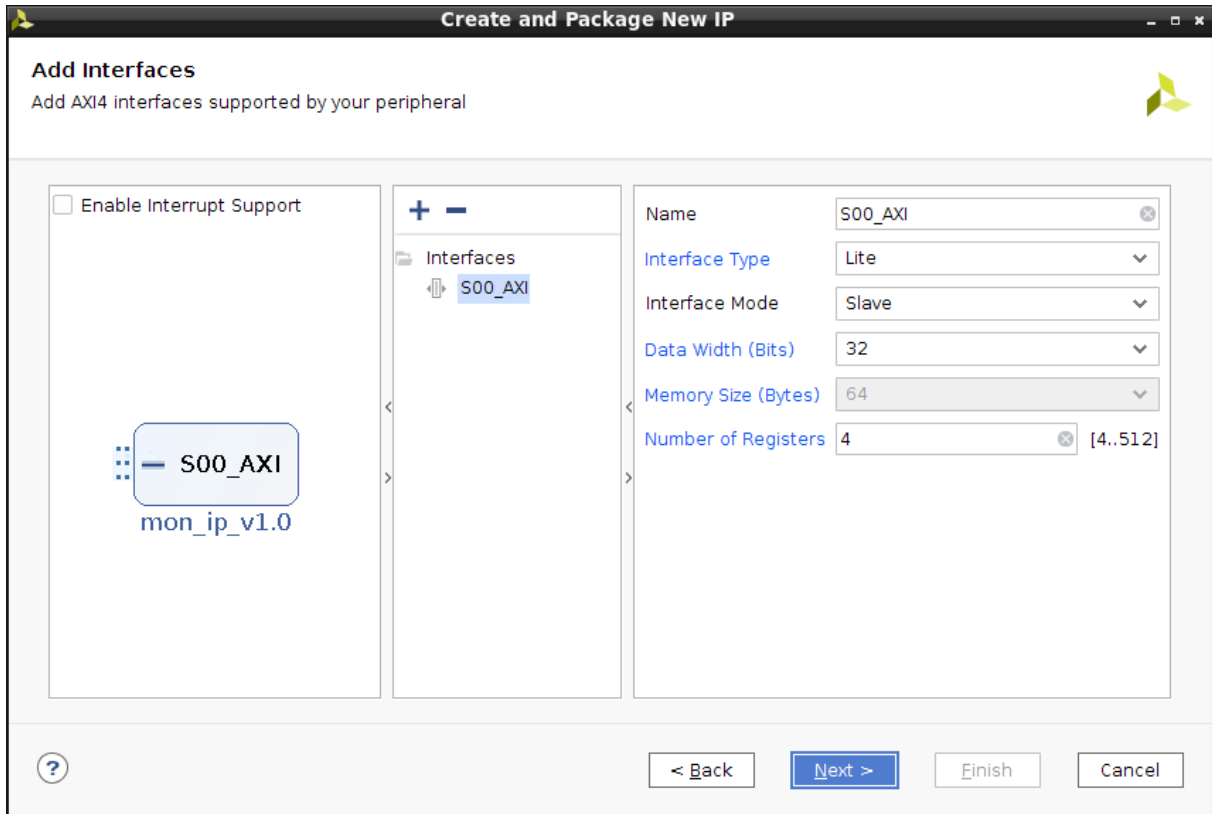
- Name: mon_ip
- Version: 1.0
- Display name: mon_ip_v1.0
- Description: My new AXI IP
- IP location: /home/kadionik/tp/ZedBoard/design/design_ZedBoard/ip_repo

There is an unchecked checkbox labeled "Overwrite existing". At the bottom of the window, there are four buttons: "?", "< Back", "Next >" (highlighted in blue), "Finish", and "Cancel".

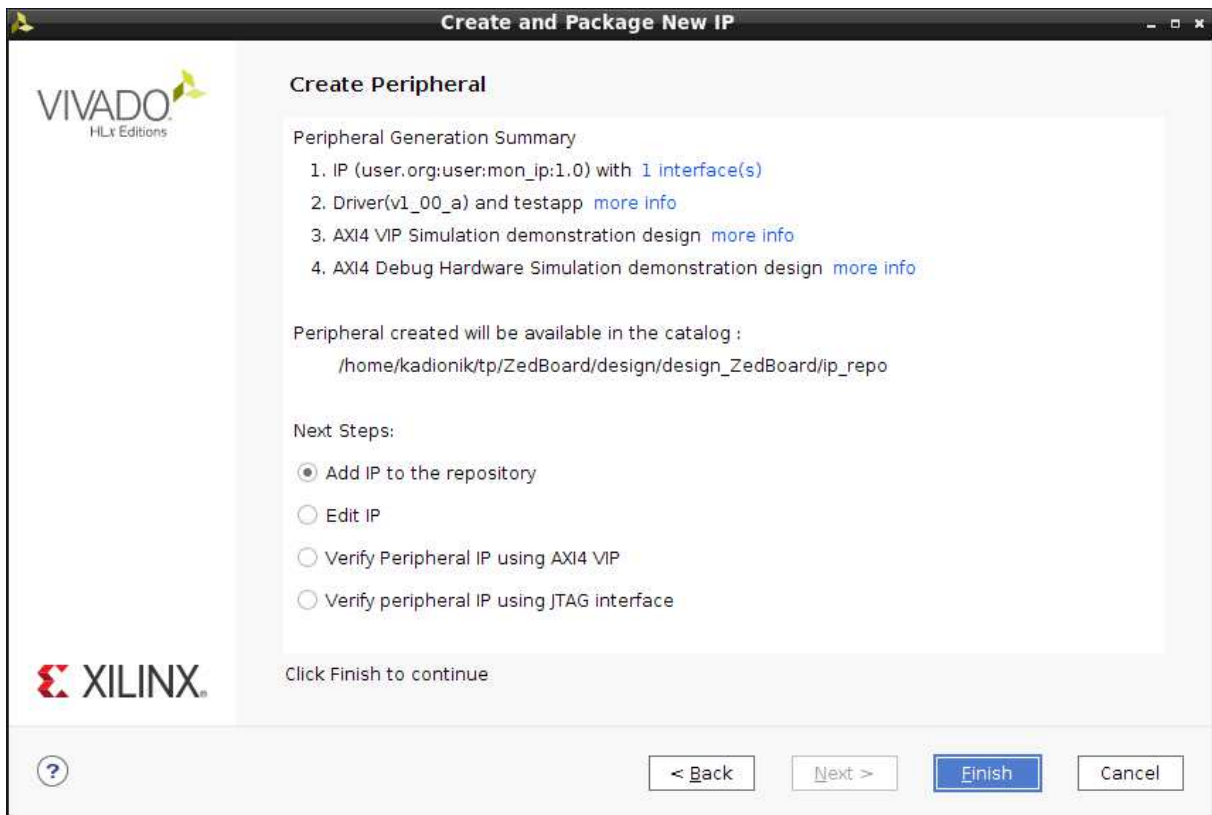
Création d'un périphérique (3)

On choisira les valeurs suivantes :

- *Name* : **mon_ip**.
- Le reste inchangé.



Création d'un périphérique (4)

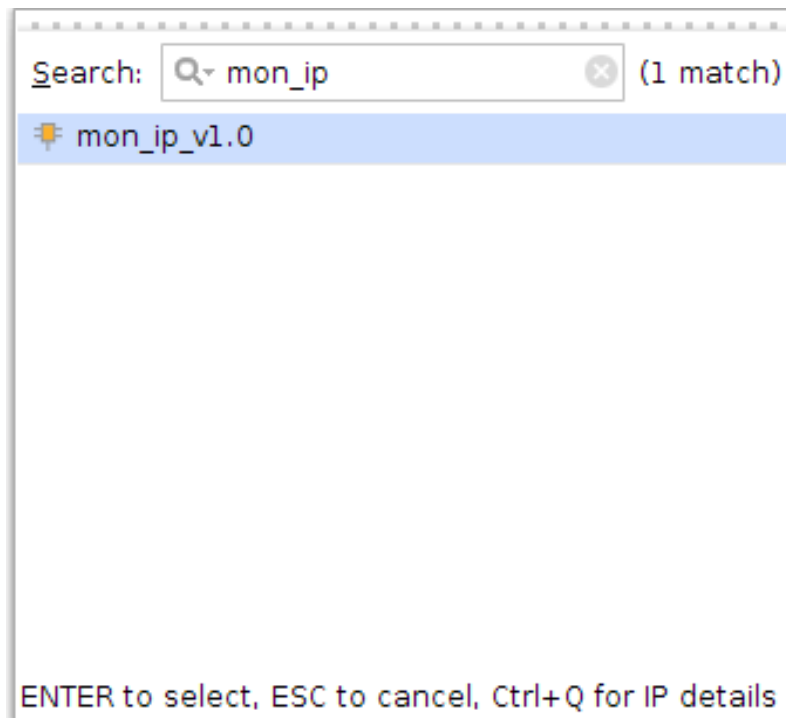
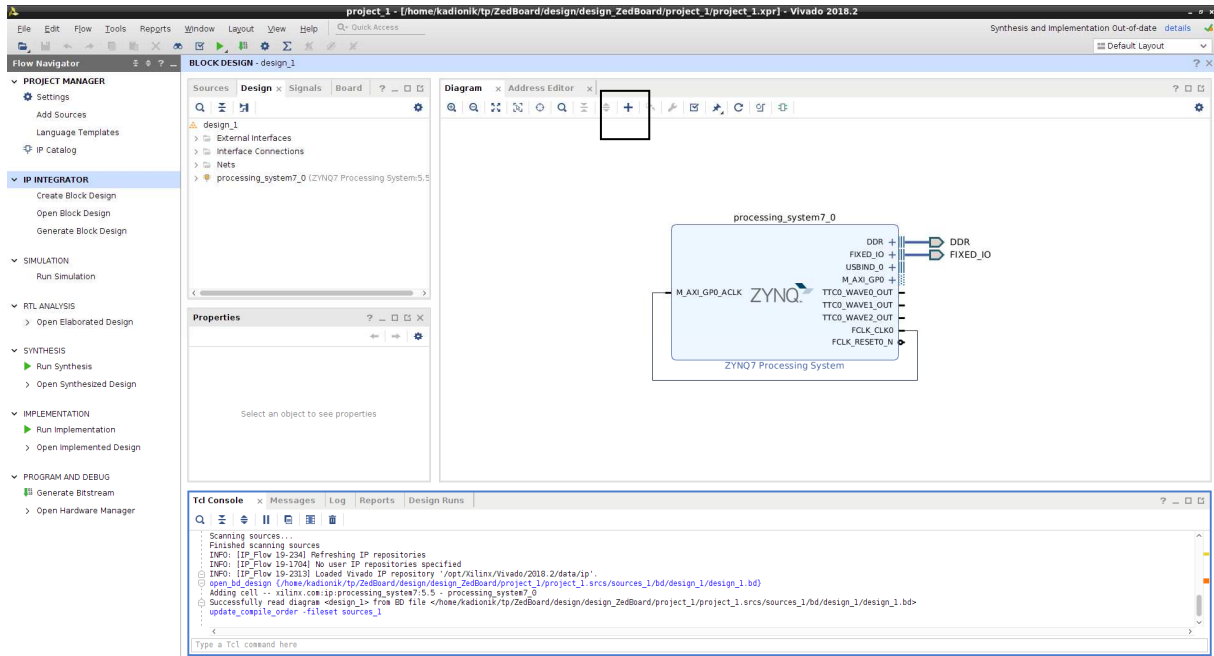


Création d'un périphérique (5)

On choisira les valeurs suivantes :

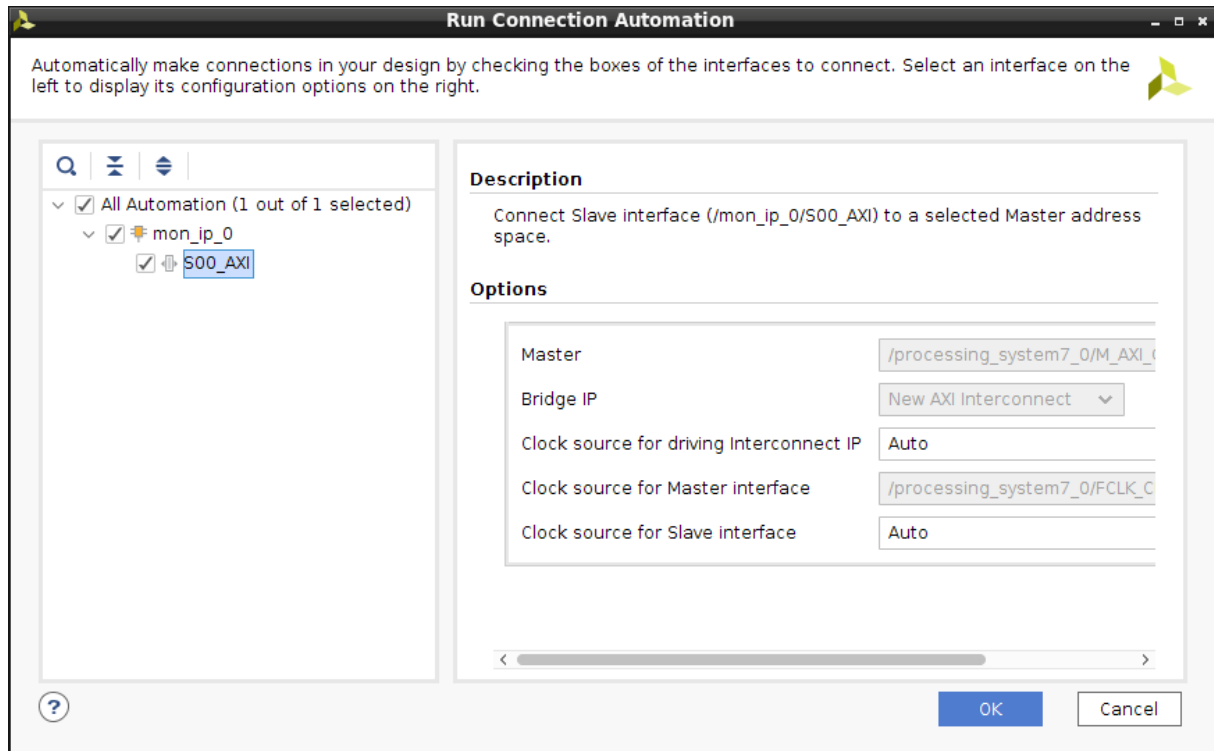
- *Next Steps : Add IP to the repository.*
- Cliquer sur le bouton *Finish.*
- Le périphérique est créé mais ce n'est qu'une coquille vide !

- Dans la zone *Diagram*, cliquer sur le bouton « *Add IP* » et ajouter l'IP *mon_ip* :



Ajout de l'IP *mon_ip*

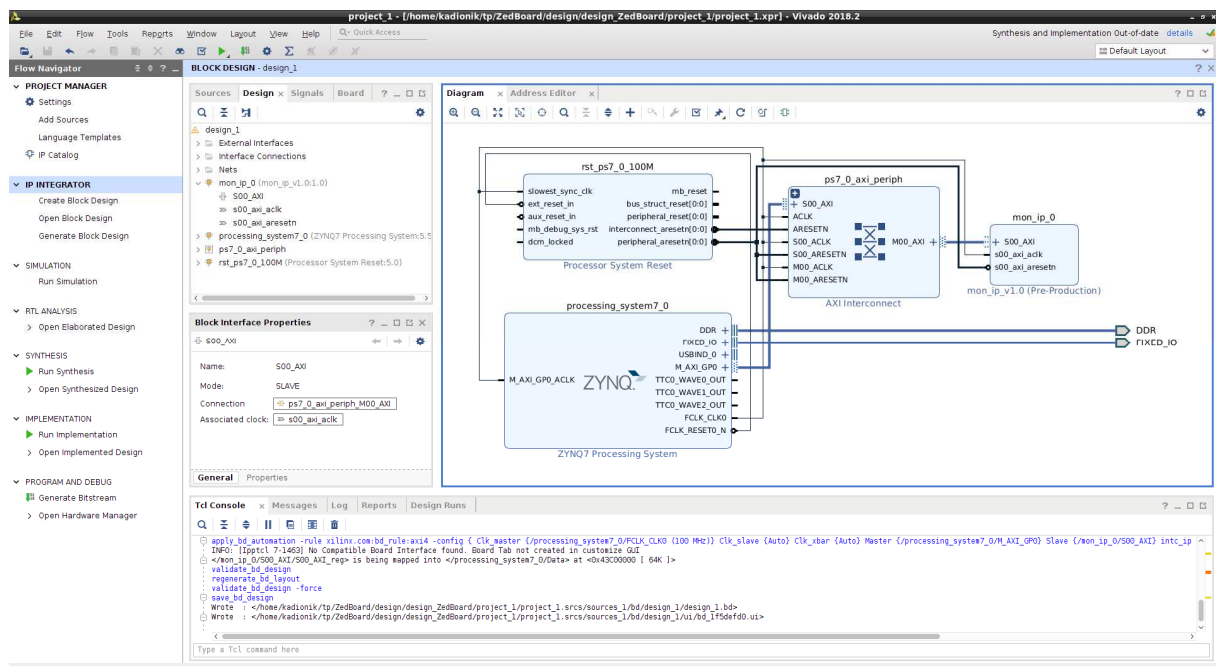
- Cliquer sur le texte « *Run Connection Automation* » en haut à droite dans la zone *Diagram* pour interfacier le bloc IP sur le bus AXI.



Ajout des connections du périphérique `mon_ip` au bus AXI

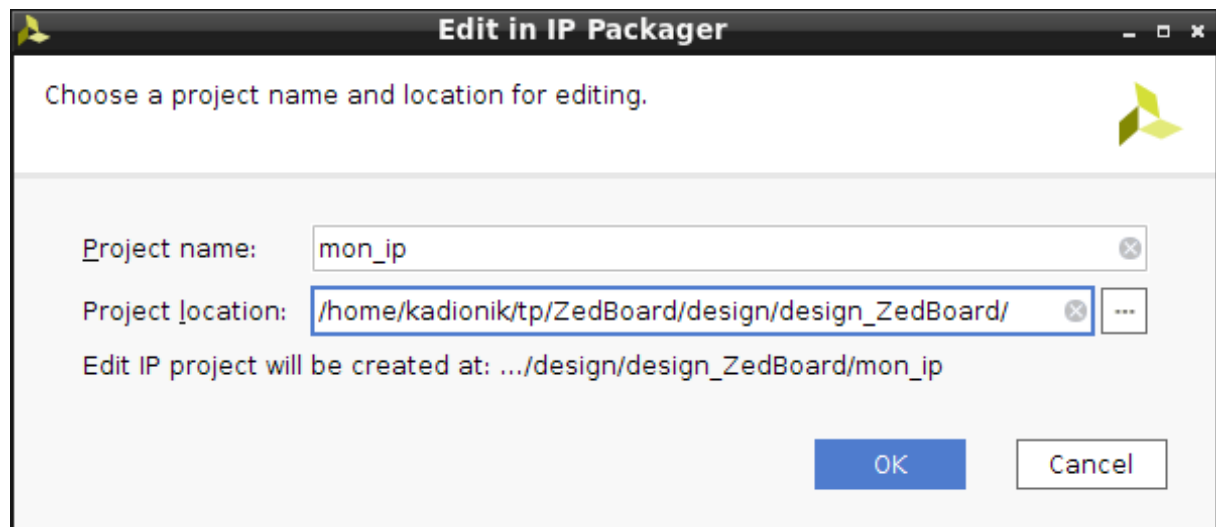
- Valider le *design* en appuyant sur la touche F6 et sauvegarder le *Block Design* (CTRL + S).

- On obtient alors le *design project_1.xpr* suivant :



Projet Vivado avec le bloc IP mon_ip

- Dans la fenêtre *Diagram*, cliquer sur le bloc IP *mon_ip_0* et par appui sur la touche de droite de la souris (menu contextuel), choisir le menu « *Edit in IP Packager* » :

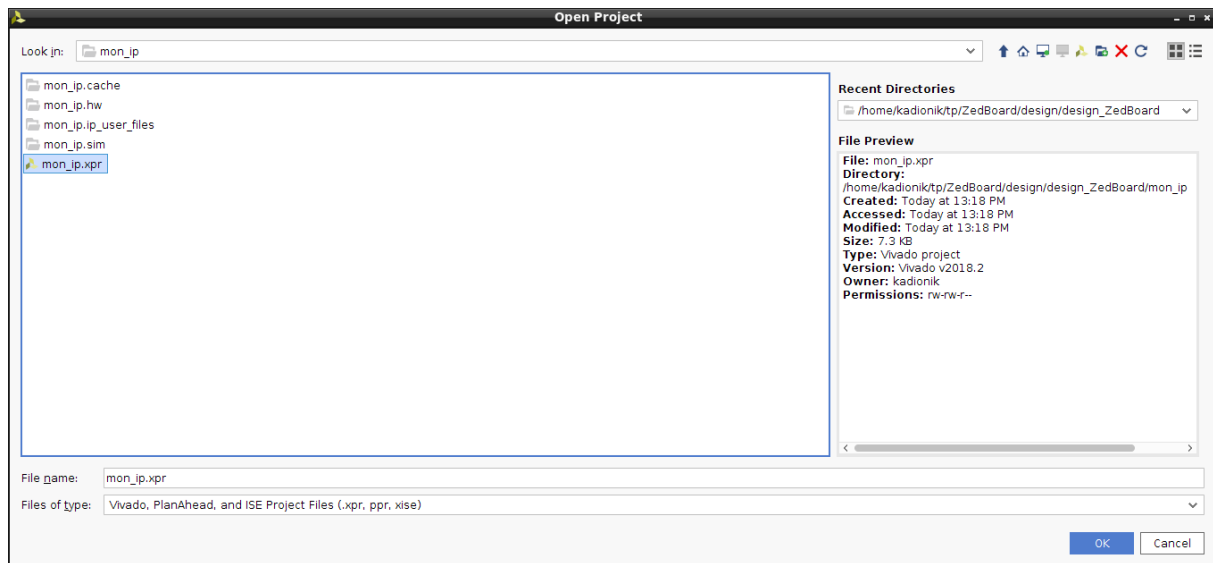


Création du projet Vivado mon_ip

On choisira les valeurs suivantes :

- Project name : **mon_ip**.
 - Project Location : **ZedBoard/design/design_ZedBoard**. Attention à bien respecter ce paramètre !!!
 - Cliquer sur le bouton **OK**. *OK to overwrite ? Yes !*
- Fermer aussitôt le projet Vivado ainsi créé !!!!**

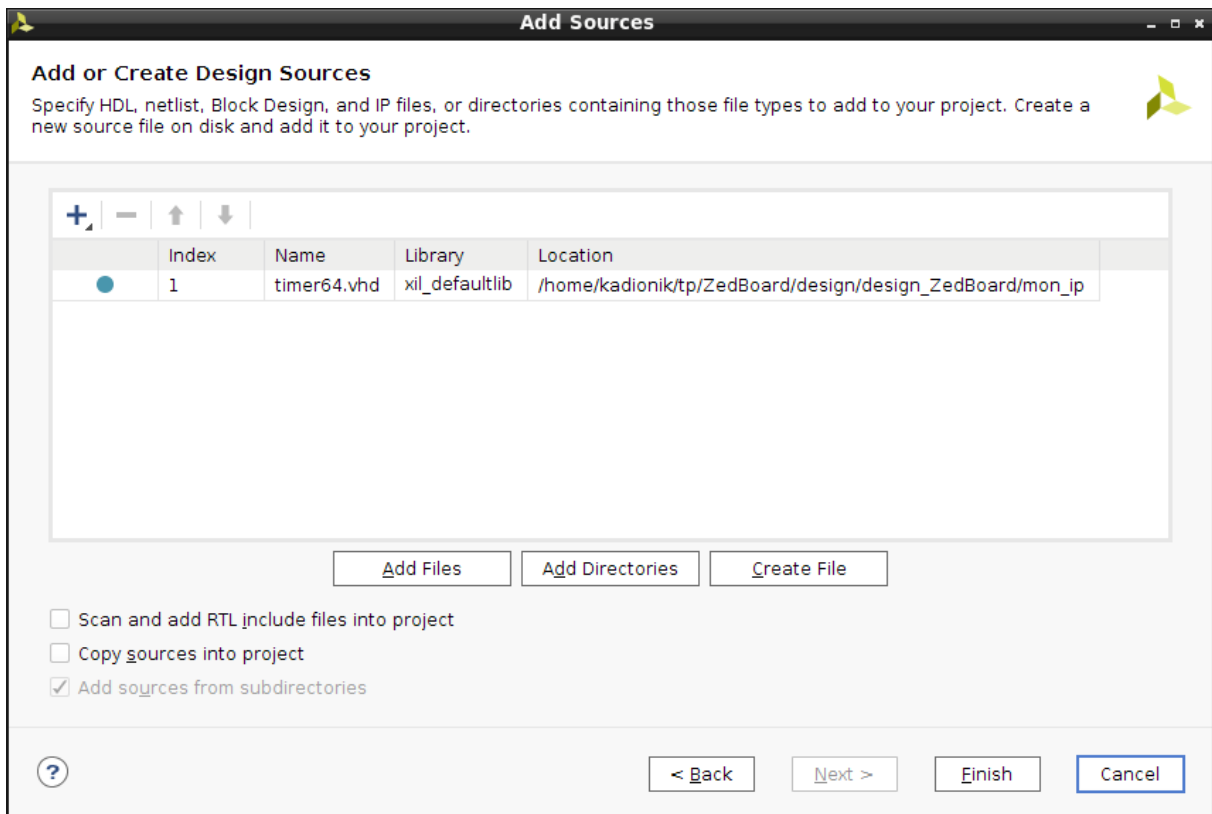
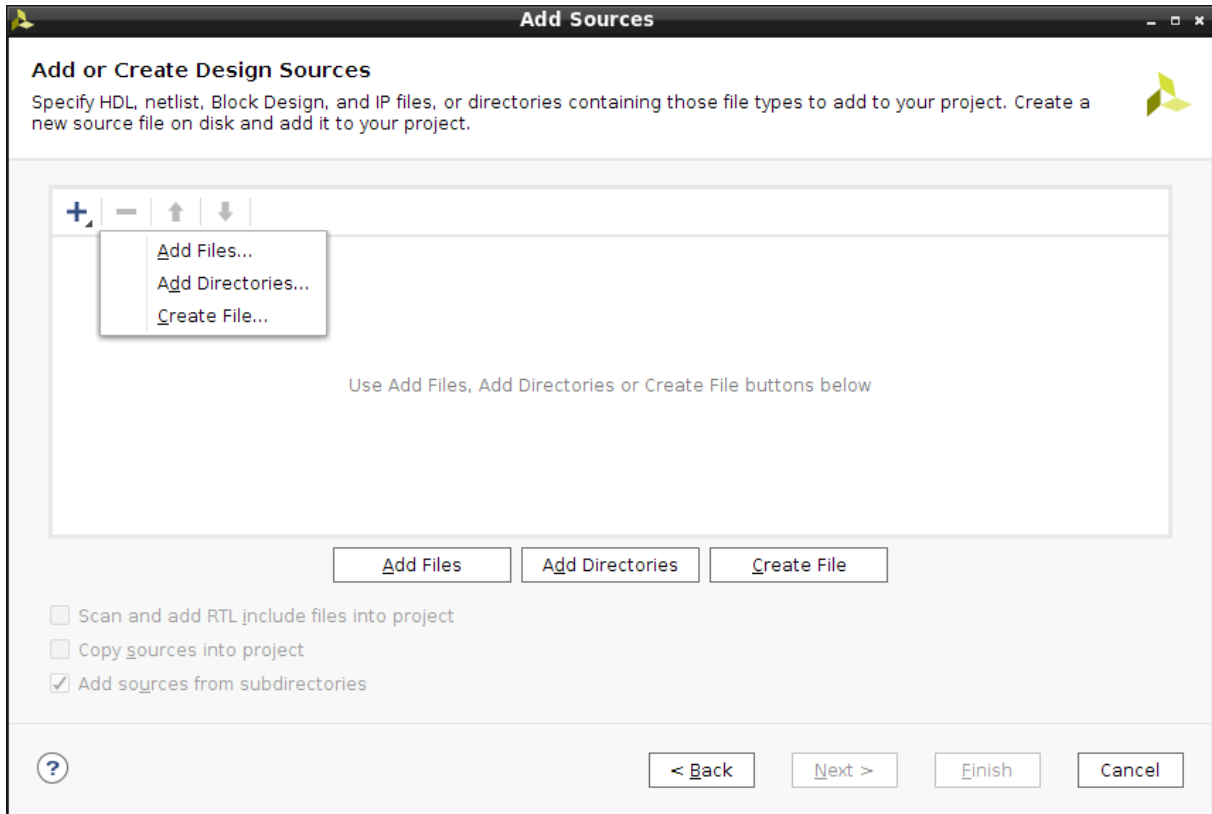
- Ouvrir le projet Vivado `mon_ip.xpr` se trouvant dans le répertoire courant par :
 - *File > Open Project.*
 - Sélection de `mon_ip > mon_ip.xpr`.



Sélection du projet Vivado `mon_ip.xpr`

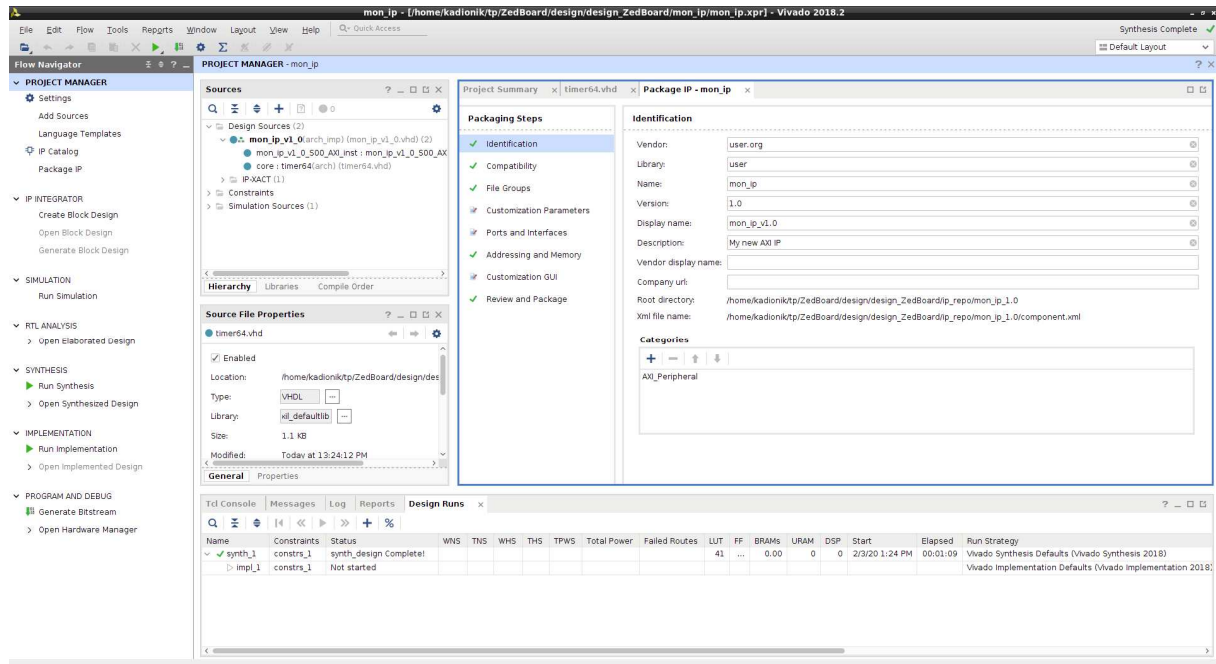
- Laisser le projet `project_1.xpr` ouvert.
- Remplacer les fichiers VHDL précédemment générés par l'ajout du périphérique avec ceux correspondant au *timer*. Le fichier `timer64.vdh` sera importé au projet puis modifié directement depuis Vivado :


```
host% cd design/design_ZedBoard
host% cp ../ip/mon_ip_v1_0_S00_AXI.vhd ip_repo/mon_ip_1.0/hdl/
host% cp ../ip/mon_ip_v1_0.vhd ip_repo/mon_ip_1.0/hdl/
```
- On remarquera qu'il manque le fichier VHDL qui définit l'entité `timer64 (arch)`.
- Ajouter le fichier VHDL `timer64.vhd` :
 - *Flow Navigator > Project Manager > Add Sources.*
 - *Add or create design sources.*
 - *Add Files.*
 - Dans le répertoire `design/design_ZedBoard/mon_ip/`, choisir le fichier VHDL `timer64.vhd`.
 - Cliquer sur le bouton *Finish*.



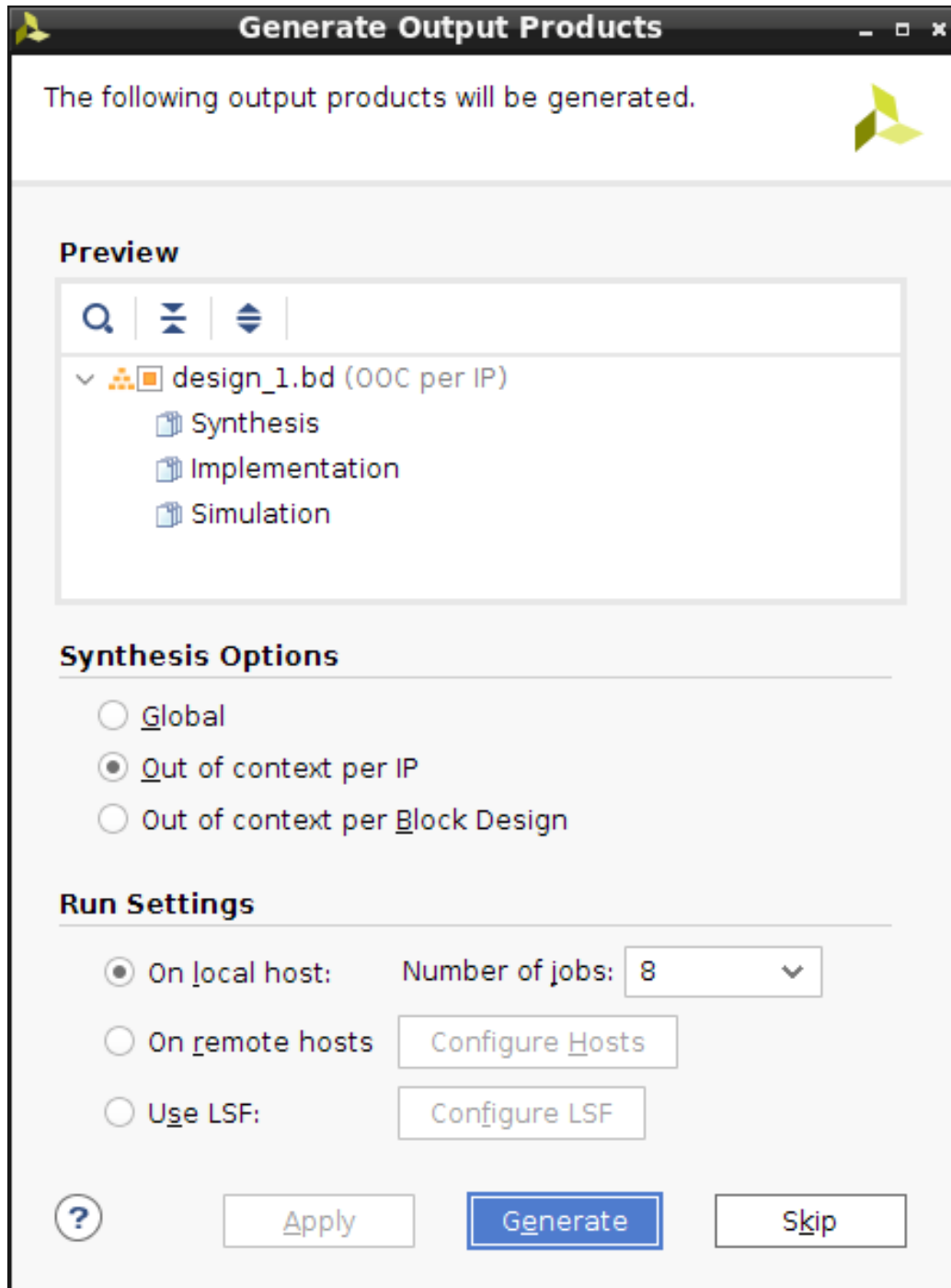
Ajout du fichier timer64.vhd au projet Vivado mon_ip.xpr

- Editer le fichier `timer64.vhd` et **compléter le code source à la ligne 25** pour ajouter la fonction d'incrémement du compteur 64 bits.
- Lancer la synthèse du projet `mon_ip.xpr` pour vérification fonctionnelle par la commande :
 - *Flow Navigator > Synthesis > Run Synthesis.*



Ajout du fichier `timer64.vhd` au projet Vivado `mon_ip.xpr`

- Si la synthèse est OK, on *repackage* le bloc IP :
 - *Flow Navigator > Project Manager > Package IP.*
- On passera en revue toutes les étapes de « *Packaging Steps* » :
 - *Files Groups > Merge changes from File Groups Wizard.*
 - *Customization Parameters > Merge changes from Customization Parameters Wizard.*
 - *Review and Package > Re-Package IP.*
- La réalisation du périphérique *timer* est terminée. Fermer le projet :
 - *File > Close Project.*
- Revenir au projet Vivado `project_1.xpr`. On réalisera les actions dans l'ordre suivant :
 - Appuyer sur la touche F6 pour revalider le *design*.
 - Cliquer sur « *Refresh IP Catalog* ».
 - Cliquer sur « *Upgrade Selected* ».
- On régénère le *Block Design* :
 - *Flow Navigator > IP Integrator > Generate Block Design.*



Génération du *Block Design*

- Lancer enfin la synthèse pour générer le fichier `.bit` :
 - *Flow Navigator > Program and Debug > Generate Bitstream.*
- Sortir de Vivado. Recopier le nouveau fichier de programmation `system.bit` à la place de l'ancien :

```
host% cd ZedBoard
host% mv system.bit system.bit.org
host% cp
design/design_ZedBoard/project_1/project_1.runs/impl_1/design_1
_wrapper.bit system.bit
```
- Programmer le fichier `system.bit` dans le circuit FPGA de la carte cible ZedBoard. **Il faudra faire cette opération à chaque reset de la carte cible :**

```
host% cd ZedBoard
host% mbsdk
[Xilinx EDK]$ ./load-design
```

17.3. Tests logiciels

Pour tester le *timer*, il suffira d'interagir avec lui via son registre de contrôle et ses deux registres de données accessibles via le bus AXI et mappés dans l'espace d'adressage.

Pour les tests logiciels, on écrira un pilote de périphérique en mode utilisateur (*user mod driver*) qui évitera d'écrire un vrai pilote de périphérique. Un pilote de périphérique en mode utilisateur ouvre le périphérique `/dev/mem` en tant que superutilisateur et mappe une page mémoire de 4 Ko (ou plus) dans l'espace d'adressage du processus sur l'adresse de base des registres du périphérique via l'appel système `mmap()`. Dès lors, de simples lectures et écritures de 32 bits permettent d'interagir avec le périphérique...

❖ Test de la mesure de temps

- Se placer dans le répertoire `tst/tsttimer64/` :

```
host% cd tst/tsttimer64
```
- Analyser le fichier squelette `tsttimer64.c` donné en annexe et compléter le pour mesurer le delta toutes les secondes du compteur 64 bits. On notera que la constante `XPAR_MON_IP_0_S00_AXI_BASEADDR` définie dans le fichier `xparameters.h` correspond à l'adresse de base des registres du *timer* fixée sous Vivado :

```
host% gedit tsttimer64.c
```
- Compiler le fichier `tsttimer64.c` et installer l'application `tsttimer64` dans le système de fichiers *root* :

```
host% ./go
host% ./goinstall
```
- Régénérer le *RAM disk* :

```
host% cd ramdisk
host% sudo ./goramdisk
host% ./goinstall
```
- Relancer le noyau Linux depuis *u-boot* :

```
U-Boot> run ramboot
```
- Tester l'application `tsttimer64`. Quelle valeur théorique doit-on avoir en hexadécimal pour la valeur delta pour une seconde ? Pourquoi les valeurs delta mesurées diffèrent-elles de la valeur théorique ? Que se passe-t-il si l'on charge le système ?

❖ Test de l'incrémentation

- Se placer dans le répertoire `tst/tstinc/` :
`host% cd tst/tstinc`
- Analyser le fichier squelette `tstinc.c` et compléter le pour réaliser un *snapshot* toutes les secondes du compteur 64 bits.
- Compiler le fichier `tstinc.c` et installer l'application `tstinc` dans le système de fichiers *root*.
- Régénérer le *RAM disk*.
- Relancer le noyau Linux depuis *u-boot* et tester l'application `tstinc`. Au bout de combien de temps aura-t-on le débordement du compteur 64 bits ?

18. EX 4 : CREATION DU RAM DISK POUR LE NOYAU LINUX STANDARD

Nous allons régénérer le *RAM disk* qui sera utilisé par le noyau Linux standard exécuté par le processeur Cortex-A9 de la carte cible ZedBoard. Nous allons aussi y intégrer tous les utilitaires nécessaires pour tester les performances Temps Réel du noyau Linux standard.

- Se placer dans le répertoire `tst/jitter/` :

```
host% cd tst/jitter
```
- Analyser le fichier squelette `jitter.c` donné en annexe et compléter le pour réaliser la mesure en continu du *jitter*, c'est-à-dire la mesure de la plus grande différence entre la mesure mesurée de l'incrémementation du *timer* et son incrémementation théorique sur une seconde (valeur mesurée sur une seconde moins 100 millions en dizaines de ns) :
- Compiler le fichier `jitter.c` et installer l'application `jitter` dans le système de fichiers *root*.
- Générer les utilitaires de tests `cyclictest`, `stress...` Les installer dans le système de fichiers *root* :

```
host% cd tst
host% cd stress
host% ./go
host% ./goinstall
host% cd tst
host% cd schedutils
host% ./go
host% ./goinstall
host% cd tst
host% cd rt-tests
host% ./go
host% ./goinstall
```
- Régénérer le *RAM disk*.
- Télécharger le noyau Linux standard et son *RAM disk* dans la carte cible ZedBoard et tester l'application `jitter`.

19. EX 5 : MESURE DE TEMPS DE LATENCE AVEC LE NOYAU LINUX STANDARD

Nous allons mesurer des temps de latence du noyau Linux standard dans le cas d'un noyau non stressé puis dans le cas d'un noyau stressé.

Pour stresser le noyau, on utilisera l'utilitaire `stress`.

Pour mesurer les temps de latence, on utilisera l'utilitaire `cyclictest`.

- Dévalider le *throttling* :
ZedBoard:# `echo -1 > /proc/sys/kernel/sched_rt_runtime_us`

Noyau standard non stressé :

- Lancer `jitter`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :
ZedBoard:# `jitter`
- Lancer `cyclictest`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :
ZedBoard:# `cyclictest -n -p 99 -i 5000`

Noyau standard stressé :

- Stresser le noyau avec `stress`. Que fait le programme `stress` ?
ZedBoard:# `stress -c 50 -i 50 &`
- Lancer `jitter`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :
ZedBoard:# `jitter`
- Lancer `cyclictest`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :
ZedBoard:# `cyclictest -n -p 99 -i 5000`

20. EX 6 : CREATION DU RAM DISK POUR LE NOYAU LINUX XENOMAI

Nous allons voir comment créer le système de fichiers *root* qui sera utilisé par le noyau Linux Xenomai exécuté par le processeur de la carte cible ZedBoard. Nous allons aussi y intégrer tous les utilitaires nécessaires pour tester les performances Temps Réel du noyau Linux Xenomai.

- Créer le système de fichiers *root* squelette *root_fs* pour la carte cible ZedBoard :


```
host% cd ramdisk
host% ./goskel
host% ./gorootfs
```
- Générer les utilitaires de tests de Xenomai *cyclictest*, *latency...* :


```
host% cd xenomai
host% ./goconfig
host% ./go
host% ./goinstall
```
- Générer les utilitaires de tests *cyclictest*, *stress...*

```
host% cd tst
host% cd stress
host% ./go
host% ./goinstall
host% cd tst
host% cd schedutils
host% ./go
host% ./goinstall
host% cd tst
host% cd rt-tests
host% ./go
host% ./goinstall
```
- Se placer dans le répertoire *tst/hello_xenomai/* :


```
host% cd tst/hello_xenomai
```
- Analyser le fichier *hello_xenomai.c* donné en annexe qui est le fameux « *Hello World!* » sous forme d'une tâche Xenomai périodique. Quelle API Xenomai a-t-on utilisé ?
- Compiler le fichier *hello_xenomai.c* et installer l'application *hello_xenomai* dans le système de fichiers *root*.
- Se placer dans le répertoire *tst/jitter_xenomai/* :


```
host% cd tst/jitter_xenomai
```

- Analyser le fichier squelette `jitter_xenomai.c` donné en annexe et compléter le pour réaliser la mesure en continu du *jitter* sous forme d'une tâche Xenomai périodique, c'est-à-dire la mesure de la plus grande différence entre la mesure mesurée de l'incrémentation du *timer* et son incrémentation théorique sur une seconde (valeur mesurée sur une seconde moins 100 millions en dizaines de ns) . Quelle API Xenomai a-t-on utilisé ?
- Compiler le fichier `jitter_xenomai.c` et installer l'application `jitter_xenomai` dans le système de fichiers *root*.
- Régénérer le *RAM disk*.

21. EX 7 : COMPILATION DU NOYAU LINUX XENOMAI

- Appliquer le patch Xenomai sur le noyau Linux. Que fait le *shell script* `go-ipipe` ?
Quelle commande Linux utilise-t-on pour patcher un fichier ? :

```
host% cd xenomai
host% ./go-ipipe
```
- Compiler le noyau Linux Xenomai pour la carte cible ZedBoard :

```
host% cd linux-xenomai
host% ./go
```
- Installer le fichier du noyau Linux dans le répertoire de téléchargement d'*u-boot* /`tftpbboot` :

```
host% ./goinstall
```
- Recharger si besoin le désign de référence `system.bit` dans le circuit FPGA de la carte cible ZedBoard :

```
host% cd ZedBoard
host% mbsdk
[Xilinx EDK]$ ./load-design
```
- Depuis *u-boot* de la carte cible ZedBoard, exécuter la commande suivante :

```
U-Boot> run ramboot
```

- Observer les traces de boot du noyau Xenomai dans la fenêtre `minicom` :

```
Starting kernel ...

Uncompressing Linux... done, booting the kernel.
Booting Linux on physical CPU 0x0
Linux version 5.4.180-xilinx (kadionik@ipcchipik) (gcc version 11.3.0
(Buildroot 2021.11-4428-g6b6741b)) #3 SMP PREEMPT Wed Mar 15
15:01:00 CET 2023
CPU: ARMv7 Processor [413fc090] revision 0 (ARMv7), cr=18c5387d
CPU: PIPT / VIPT nonaliasing data cache, VIPT aliasing instruction cache
OF: fdt: Machine model: xlnx,zynq-7000
bootconsole [earlycon0] enabled
CPU: ARMv7 Processor [413fc090] revision 0 (ARMv7), cr=18c5387d
CPU: PIPT / VIPT nonaliasing data cache, VIPT aliasing instruction cache
OF: fdt: Machine model: xlnx,zynq-7000
bootconsole [earlycon0] enabled
earlycon: cdns0 at MMIO 0xe0001000 (options '115200n8')
bootconsole [cdns0] enabled
. . .
Kernel command line: console=ttyPS0,115200 root=/dev/ram
ramdisk_size=131072 rw
earlyprintk earlycon
. . .
I-pipe, 333.333 MHz clocksource, wrap in 12884 ms
clocksource: ipipe_tsc: mask: 0xffffffffffffffff max_cycles: 0x4ce07af025,
max_i
dle_ns: 440795209040 ns
. . .
timer #0 at (ptrval), irq=17
I-pipe, 333.333 MHz timer
Interrupt pipeline (release #8)
Console: colour dummy device 80x30
. . .
```

```

I-pipe, 333.333 MHz timer
. . .
[Xenomai] scheduling class idle registered.
[Xenomai] scheduling class rt registered.
I-pipe: head domain Xenomai registered.
[Xenomai] Cobalt v3.2.1
. . .
NET: Registered protocol family 17
Registering SWP/SWPB emulation handler
mmc0: new high speed SDHC card at address 0007
mmcblk0: mmc0:0007 SD04G 3.71 GiB
  mmcblk0: p1
hctosys: unable to open rtc device (rtc0)
ALSA device list:
  No soundcards found.
RAMDISK: gzip image found at block 0
EXT4-fs (ram0): mounted filesystem with ordered data mode. Opts: (null)
VFS: Mounted root (ext4 filesystem) on device 1:0.
devtmpfs: mounted
Freeing unused kernel memory: 1024K
Run /sbin/init as init process
  Hostname       : ZedBoard
  Kernel release : Linux 5.4.180-xilinx
  Kernel version : #3 SMP PREEMPT Wed Mar 15 15:01:00 CET 2023

Mounting /proc           : [SUCCESS]
Mounting /sys            : [SUCCESS]
Mounting /dev            : [SUCCESS]
Mounting /dev/pts       : [SUCCESS]
Enabling hot-plug       : [SUCCESS]
Populating /dev         : [SUCCESS]
Mounting other filesystems : [SUCCESS]
Starting telnetd        : [SUCCESS]
Network configuration   : [SUCCESS]

System initialization complete.

Please press Enter to activate this console.

ZedBoard:/# uname -r
5.4.180-xilinx
ZedBoard:/#

```

22. EX 8 : MESURE DE TEMPS DE LATENCE AVEC LE NOYAU LINUX XENOMAI

22.1. Outils standards

Nous allons mesurer des temps de latence sur le noyau Linux Xenomai dans le cas d'un noyau non stressé puis dans le cas d'un noyau stressé.

Pour stresser le noyau, on utilisera l'utilitaire `stress`.

- Dévalider le *throttling* :
ZedBoard:# `echo -1 > /proc/sys/kernel/sched_rt_runtime_us`
- Dévalider l'anticipation sur la latence minimale de Xenomai :
ZedBoard:# `echo 0 > /proc/xenomai/latency`

Noyau Xenomai non stressé. Outils standards :

- Lancer `cyclictest`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :
ZedBoard:# `cyclictest -n -p 99 -i 5000`

Noyau Xenomai stressé. Outils standards :

- Stresser le noyau avec `stress` :
ZedBoard:# `stress -c 50 -i 50 &`
- Lancer `cyclictest`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :
ZedBoard:# `cyclictest -n -p 99 -i 5000`

Noyau Xenomai non stressé. Outils Xenomai :

On utilisera maintenant les outils Xenomai qui se trouvent dans le répertoire `/usr/xenomai/`.

- Lancer l'outil Xenomai `cyclictest`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/demo/cyclictest -n -p 99 -i 5000
```
- On utilise maintenant l'outil Xenomai `latency` dans 3 modes différents. A quoi correspondent ces 3 modes ? Noter pour les 3 modes le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/bin/latency -t0 -p 5000
```

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/bin/latency -t1 -p 5000
```

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/bin/latency -t2 -p 5000
```
- Lancer `jitter_xenomai`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :

```
ZedBoard:# jitter_xenomai
```

Noyau Xenomai stressé. Outils Xenomai :

- Stresser le noyau avec `stress` :

```
ZedBoard:# stress -c 50 -i 50 &
```
- Lancer l'outil Xenomai `cyclictest`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/demo/cyclictest -n -p 99 -i 5000
```
- Lancer l'outil Xenomai `latency` dans les 3 modes. Noter pour les 3 modes le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/bin/latency -t0 -p 5000
```

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/bin/latency -t1 -p 5000
```

```
ZedBoard:# /usr/xenomai/bin/latency -t2 -p 5000
```
- Lancer `jitter_xenomai`. Noter le temps de latence maximum au bout de 5 minutes de tests :

```
ZedBoard:# jitter_xenomai
```

22.2. Outils graphiques

Nous allons répéter les mesures avec des outils supplémentaires pour obtenir des graphiques. Nous allons uniquement exploiter `cyclictest`.

Nous aurons ainsi 2 types de graphiques :

- L'histogramme : ce graphique donne le nombre de fois que l'on obtient un temps de latence donné sur la durée de la mesure.

- La latence : ce graphique donne l'évolution du temps de latence au cours du temps. Si l'on a une mesure toutes les 1000 μ s (1 ms), on en aura ainsi 1000 par seconde. On pourra alors visualiser l'évolution de la latence au cours du temps.

On ne produira ici que les graphiques dans le cas d'un noyau stressé.

Noyau Xenomai stressé. Outils standards :

- Stresser le noyau avec stress :

```
RPi3:# stress -c 50 -i 50 &
```
- Lancer `cyclictest` pour une mesure pour 5 minutes de tests. A quoi correspond la valeur 300000 ?

```
RPi3:# cyclictest -l 300000 -n -m -p 99 -i 1000 -v > ons.log
```
- Transférer le fichier `ons.log` (s pour standard) vers le PC hôte. Il faudra au préalable configurer l'interface réseau de la carte cible RPi (voir annexe 2) :

```
RPi3:# tftp -p -r ons.log @IP_host
```
- Recopier le fichier `ons.log` dans son répertoire de travail :

```
host% cd tst
host% cp /tftpboot/ons.log .
```
- Créer les graphiques histogramme et latence avec les *shells scripts* `gohist` et `golat` (sous `/bin/`) créés par l'auteur des TP :

```
host% cd tst
host% cp tftpboot/ons.log .
host% gohist ons.log
host% golat ons.log
```
- Commenter les résultats obtenus.

Noyau Xenomai stressé. Outils Xenomai :

- Stresser le noyau avec stress :

```
RPi3:# stress -c 50 -i 50 &
```
- Lancer l'outil Xenomai `cyclictest` pour une mesure pour 5 minutes de tests :

```
RPi3:# /usr/xenomai/demo/cyclictest -l 300000 -n -m -p 99 -i 1000 -v > onx.log
```
- Transférer le fichier `onx.log` (x pour Xenomai) vers le PC hôte :

```
RPi3:# tftp -p -r onx.log @IP_host
```
- Recopier le fichier `onx.log` dans son répertoire de travail :

```
host% cd tst
host% cp /tftpboot/onx.log .
```

- Créer les graphiques histogramme et latence :
host% cd tst
host% cp tftpboot/onx.log .
host% gohist onx.log
host% golat onx.log
- Commenter les résultats obtenus. Les comparer aux résultats précédents.

23. CONCLUSION

On complètera le tableau suivant avec les mesures de temps de latence de la carte ZedBoard :

Outils Linux	ZedBoard	ZedBoard
<i>Temps de latence en μs</i>	Linux standard non stressé	Linux standard stressé
cyclictest		
jitter		

Outils Linux	ZedBoard	ZedBoard
<i>Temps de latence en μs</i>	Linux Xenomai non stressé	Linux Xenomai stressé
cyclictest		

Outils Xenomai	ZedBoard	ZedBoard
<i>Temps de latence en μs</i>	Linux Xenomai non stressé	Linux Xenomai stressé
cyclictest Xenomai		
latency -t0		
latency -t1		
latency -t2		
jitter_xenomai		

Que peut-on en conclure si l'on compare les résultats obtenus avec le noyau standard avec ceux obtenus avec le noyau Xenomai ?

Le matériel Libre *timer* 64 bits créé peut-il être utilisé comme outil de mesure de temps de latence ?

24. REFERENCES

- Site d'Intel : <https://www.intel.com/>
- Site de Xilinx : <https://www.xilinx.com/>
- Carte DE10-Standard : <https://www.terasic.com.tw/cgi-bin/page/archive.pl?Language=English&No=1081&PartNo=4>
- DE10-Standard Computer System with Nios II : https://ftp.intel.com/Public/Pub/fpgaup/pub/Intel_Material/18.1/Computer_Systems/DE10-Standard/DE10-Standard_Computer_NiosII.pdf
- DE10-Standard User Manual : https://ftp.intel.com/Public/Pub/fpgaup/pub/Intel_Material/Boards/DE10-Standard/DE10_Standard_User_Manual.pdf
- Nios II Performance Benchmarks DS-1066 : https://cdrdv2-public.intel.com/666568/ds_nios2_perf-683629-666568.pdf
- The Zynq Book. L. Crockett and al. Editions Strathclyde Academic Media. Version numérique téléchargeable ici : <http://www.zynqbook.com/>
- Carte cible ZedBoard : <http://zedboard.org/product/zedboard>
- Les latences de Xenomai. C. Blaess : <https://www.blaess.fr/christophe/2012/07/23/les-latences-de-xenomai/>
- mmap () sur le site Intel : <https://community.intel.com/t5/FPGA-Wiki/Accessing-hardware-registers-from-user-space-programs/ta-p/735151>

25. ANNEXE 1 : FICHIER SOURCE TSTTIMER64.C

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <signal.h>
#include <sys/mman.h>

#include "xparameters.h"

#define SIZE 4096

volatile int *ptr;

int main(int argc, char **argv) {

    int fd;
    unsigned int fort1, fort2;
    unsigned int faible1, faible2;
    int delta;

    delta = 0;

    fd=open("/dev/mem",O_RDWR | O_SYNC);
    if(fd < 0) {
        printf("Failed to open /dev/mem\n");
        exit(-1);
    }
    printf("/dev/mem open OK\n");

    ptr = mmap(0, SIZE, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd,
XPAR_MON_IP_0_S00_AXI_BASEADDR);

    if(ptr == (void *)-1) {
        close(fd);
        printf("mmap failed\n");
        exit(-1);
    }
    printf("mmap OK\n");

    printf("Test timer 64 bits. Delta value\r\n");
    printf("Delai = 1000 ms\r\n");

    *ptr = ???; // Reset

    while(1) {

        *ptr = ???; // Snapshot
        fort1 = ???;
        faible1 = ???;

        sleep(1);

        *ptr = ???; // Snapshot
        fort2 = ???;
        faible2 = ???;

        ...
    }
}

```

```
    }  
  
    munmap((void *)ptr, SIZE);  
    close(fd);  
    exit(0);  
}
```

26. ANNEXE 2 : FICHIER SOURCE JITTER.C

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <signal.h>
#include <sys/mman.h>

#include "xparameters.h"

#define SIZE 4096

// 1 seconde correspond à l'incrémentation du compteur de 100 millions
#define COUNT_1S 100000000

// 1 microseconde correspond à l'incrémentation du compteur de 100 (10 ns)
#define COUNT_1U 100

volatile int *ptr;

int main() {
    int fd;
    unsigned int fort1, fort2;
    unsigned int faible1, faible2;
    unsigned long long value1, value2;
    int delta;
    unsigned int jitter;
    unsigned int jitter_max;

    jitter_max = 0;

    fd=open("/dev/mem",O_RDWR | O_SYNC);
    if(fd < 0) {
        printf("Failed to open /dev/mem\n");
        exit(-1);
    }
    printf("/dev/mem open OK\n");

    ptr = mmap(0, SIZE, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd,
XPAR_MON_IP_0_S00_AXI_BASEADDR);

    if(ptr == (void *)-1) {
        close(fd);
        printf("mmap failed\n");
        exit(-1);
    }
    printf("mmap OK\n");

    *ptr = ???; // Reset

    while(1) {

        *ptr = ???; // Snapshot
        fort1 = ???;
        faible1 = ???;

        sleep(1);
    }
}

```

```

*ptr = ???; // Snapshot
fort2 = ???;
faible2 = ???;

value1 = ((unsigned long long) fort1 << 32) | faible1;
value2 = ((unsigned long long) fort2 << 32) | faible2;

delta = value2-value1;
jitter = abs(delta - COUNT_1S);

...
}

munmap((void *)ptr, SIZE);
close(fd);
exit(0);
}

```

27. ANNEXE 3 : FICHIER SOURCE HELLO_XENOMAI.C

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <signal.h>
#include <sys/mman.h>

#include <alchemy/task.h>

// Periode de 1 s
#define TIMESLEEP 100000000

RT_TASK demo_task;
int end=0;

void catch_signal() {
    end=1;
}

void demo() {

    rt_printf("Starting Xenomai task...\n");

    // Configuration de la tache courante en mode periodique
    rt_task_set_periodic(NULL, TM_NOW, TIMESLEEP);

    while(end == 0) {

        // Attente de l'expiration de la periode
        rt_task_wait_period(NULL);

        rt_printf("Hello World from Xenomai!\n");
    }
}

int main() {
    char str[32];

    // Execution de la fonction catch_signal Ctrl+C (SIGINT) et
    // Sur un kill -9 (SIGTERM) pour tuer la tache Xenomai
    signal(SIGTERM, catch_signal);
    signal(SIGINT, catch_signal);

    // Avoids memory swapping for this program
    mlockall(MCL_CURRENT|MCL_FUTURE);

    // Definition du nom de la tache Xenomai
    sprintf(str,"hello");

    // Creation et demarrage de la tache Xenomai
    rt_task_create(&demo_task, str, 0, 50, 0);
    rt_task_start(&demo_task, &demo, 0);

    // Attente appui sur clavier
    getchar();
}

```

```
rt_task_delete (&demo_task);  
exit (0);  
}
```

28. ANNEXE 4 : FICHIER SOURCE JITTER_XENOMAI.C

```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <signal.h>
#include <sys/mman.h>

#include <alchemy/task.h>
#include "xparameters.h"

#define SIZE 4096

// 1 seconde correspond à l'incrémentation du compteur de 100 millions
#define COUNT_1S 100000000

// 1 microseconde correspond à l'incrémentation du compteur de 100 (10 ns)
#define COUNT_1U 100

// Periode de 1 s
#define TIMESLEEP 1000000000

// Priorite de la tache
#define PRIO 99

RT_TASK demo_task;
int end=0;

volatile int *ptr;

void catch_signal() {
    end=1;
}

void demo() {
    unsigned int fort1, fort2;
    unsigned int faible1, faible2;
    unsigned long long value1, value2;
    int delta;
    unsigned int jitter;
    unsigned int jitter_max;

    jitter_max = 0;

    rt_printf("Starting Xenomai task...\n");

    // Configuration de la tache courante en mode periodique
    rt_task_set_periodic(NULL, TM_NOW, TIMESLEEP);

    while(end == 0) {

        *ptr = ???; // Snapshot
        fort1 = ???;
        faible1 = ???;

        rt_task_wait_period(NULL);

        *ptr = ???; // Snapshot
        fort2 = ???;
    }

```

```

    faible2 = ???;

    value1 = ((unsigned long long) fort1 << 32) | faible1;
    value2 = ((unsigned long long) fort2 << 32) | faible2;

    delta = value2-value1;
    jitter = abs(delta - COUNT_1S);

    ...
}
}

int main() {
    char str[32];
    int fd;

    signal(SIGTERM, catch_signal);
    signal(SIGINT, catch_signal);

    mlockall(MCL_CURRENT|MCL_FUTURE);

    fd=open("/dev/mem",O_RDWR | O_SYNC);
    if(fd < 0) {
        printf("Failed to open /dev/mem\n");
        exit(-1);
    }
    printf("/dev/mem open OK\n");

    ptr = mmap(0, SIZE, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd,
XPAR_MON_IP_0_S00_AXI_BASEADDR);

    if(ptr == (void *)-1) {
        close(fd);
        rt_printf("mmap failed\n");
        exit(-1);
    }
    printf("mmap OK\n");

    *ptr = 0x2; // Reset

    sprintf(str,"jitter");

    rt_task_create(&demo_task, str, 0, PRIO, 0);
    rt_task_start(&demo_task, &demo, 0);

    // Attente appui sur clavier
    getchar();

    rt_task_delete(&demo_task);
    munmap((void *)ptr, SIZE);
    close(fd);
    exit(0);
}

```


29. ANNEXE 5 : CONFIGURATION RESEAU HOTES ET CIBLES

POSTE PC01		
	NOM	ADRESSE IP
HOTE	citron07	192.168.4.7
CIBLE	ml01 zb01	192.168.4.101

POSTE PC02		
	NOM	ADRESSE IP
HOTE	citron08	192.168.4.8
CIBLE	ml02 zb02	192.168.4.102

POSTE PC03		
	NOM	ADRESSE IP
HOTE	citron09	192.168.4.9
CIBLE	ml03 zb03	192.168.4.103

POSTE PC04		
	NOM	ADRESSE IP
HOTE	citron10	192.168.4.10
CIBLE	ml04 zb04	192.168.4.104

POSTE PC05		
	NOM	ADRESSE IP
HOTE	citron11	192.168.4.11
CIBLE	ml05 zb05	192.168.4.105

POSTE PC06		
	NOM	ADRESSE IP
HOTE	citron12	192.168.4.12
CIBLE	ml06 zb06	192.168.4.106

Masque de sous réseau : **255.255.255.0**

Exemple : configuration réseau de la carte cible ml01 :

```
target# ifconfig eth0 192.168.4.101
```