

Filière Systèmes industriels

Orientation Infotronics

Diplôme 2012

Johan Droz

*Base de temps
pour réseaux distribués*

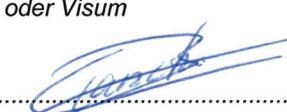
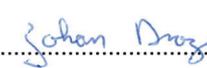
Professeur Joseph Moerschell

Expert Peter Zweifel

SI	TV
X	X

<input checked="" type="checkbox"/> FSI <input type="checkbox"/> FTV	Année académique / Studienjahr 2011/2012	No TD / Nr. DA it/2012/17
Mandant / Auftraggeber <input checked="" type="checkbox"/> HES—SO Valais <input type="checkbox"/> Industrie <input type="checkbox"/> Etablissement partenaire <i>Partnerinstitution</i>	Etudiant / Student Johan Droz Professeur / Dozent Joseph Moerschell	Lieu d'exécution / Ausführungsort <input checked="" type="checkbox"/> HES—SO Valais <input type="checkbox"/> Industrie <input type="checkbox"/> Etablissement partenaire <i>Partnerinstitution</i>
Travail confidentiel / vertrauliche Arbeit <input type="checkbox"/> oui / ja ¹ <input checked="" type="checkbox"/> non / nein	Expert / Experte (données complètes) Peter Zweifel ETH Zürich Sonneggstrasse 5 8092 Zürich	

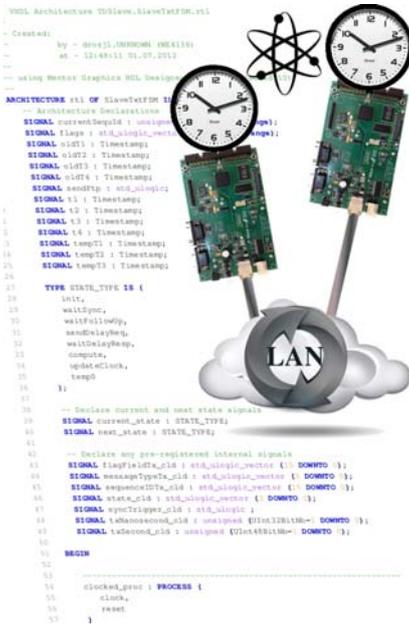
Titre / Titel <p style="text-align: center;">Base de temps pour réseaux distribués</p>
Description et Objectifs / Beschreibung und Ziele Les réseaux de capteurs distribués – p.ex. sur de grandes machines électriques – nécessitent une synchronisation très exacte afin de réaliser des bandes passantes de mesures élevées. Le projet consiste à interfacer une nouvelle horloge atomique miniature avec une carte FPGA et à réaliser une méthode de synchronisation par Ethernet entre deux nœuds équipés de telles horloges. Il s'agit d'implémenter un protocole PTP en VHDL, en utilisant un circuit PHY standard. Les points à traiter sont : <ul style="list-style-type: none"> — La définition d'une méthode de mesure du délai de transmission et du décalage d'horloge entre deux nœuds reliés par un lien Ethernet point à point — L'implémentation de cette méthode et le test pratique à l'aide de deux cartes FPGA — L'étude – par calcul et par simulation – des grandeurs d'influence sur la précision et la résolution de la synchronisation entre les deux nœuds. On s'intéresse en particulier, comment le bruit d'une horloge locale influence la synchronisation avec une horloge centrale 'maître' — La mesure de la précision de synchronisation obtenue avec la réalisation du protocole PTP en VHDL — L'intégration d'une horloge atomique miniature comme horloge d'un des deux nœuds de transmission et son effet sur la précision de la synchronisation.

Délais / Termine Attribution du thème / Ausgabe des Auftrags: 14.05.2012 Remise du rapport / Abgabe des Schlussberichts: 09.07.2012 12h00	Exposition publique / Ausstellung Diplomarbeiten: 31.08.2012 Défense orale / Mündliche Verteidigung: Semaine / Woche 36
Signature ou visa / Unterschrift oder Visum Responsable de l'orientation Leiter der Vertiefungsrichtung:  ¹ Etudiant/Student: 	

¹ Par sa signature, l'étudiant-e s'engage à respecter strictement la directive et le caractère confidentiel du travail de diplôme qui lui est confié et des informations mises à sa disposition.
Durch seine Unterschrift verpflichtet sich der Student, die Richtlinie einzuhalten sowie die Vertraulichkeit der Diplomarbeit und der dafür zur Verfügung gestellten Informationen zu wahren.

Base de temps pour réseaux distribués

Diplômant Johan Droz



Objectif du projet

Le projet consiste à interfacer une nouvelle horloge atomique miniature avec une carte FPGA et réaliser une méthode de synchronisation entre deux nœuds Ethernet point à point équipés de telles horloges.

Méthodes | Expériences | Résultats

Les applications de mesure et de contrôle emploient de plus en plus des technologies de systèmes distribués comme les réseaux de communication. Lorsque le temps de transmission d'un message n'est pas négligeable par rapport à la période d'échantillonnage, il est nécessaire de synchroniser entre elles des horloges locales dans chaque nœud comportant des capteurs ou actionneurs.

Le protocole PTP est spécialement optimisé pour ces catégories d'applications.

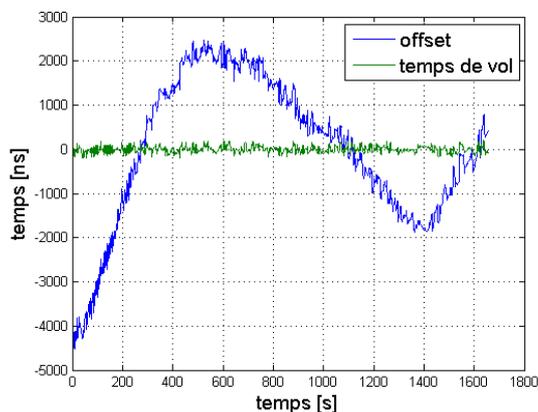
Le système réalisé permet de synchroniser deux horloges à travers un réseau Ethernet point à point, en mesurant le temps de vol des messages, le décalage et la dérive des horloges locales. L'implémentation du protocole PTP se fait au moyen d'un cœur IP programmé en VHDL, et d'un circuit PHY standard. Le but est de descendre à une précision en dessous de la microseconde.

Travail de diplôme
 | édition 2012 |

Filière
Systèmes industriels

Domaine d'application
Infotronics

Professeur responsable
M. Joseph Moerschell
Joseph.moerschell@hevs.ch



Représentation de la variation de l'offset et du temps de vol calculés selon la norme PTP.

Signaux entre la FPGA et le PHY Ethernet pour un cycle de synchronisation

Table des matières

1	Introduction	6
1.1	Définitions, acronymes, abréviations	7
1.1.1	Définitions	7
1.1.2	Acronymes et abréviations	8
2	Precision Time Protocol	9
2.1	But	9
2.2	Application	10
2.3	Échelle de temps et époque dans PTP [1]	12
2.3.1	UTC [6]	12
2.3.2	Source de temps standard	12
3	Conception	13
3.1	Outils de développements	13
3.1.1	Matériel	13
3.1.2	Logiciels	13
3.2	Vue d'ensemble du projet FPGA	14
3.2.1	Maître	15
3.2.2	Esclave	15
3.3	Communication RS-232	15
3.4	Communication Ethernet/IP/UDP	16
3.5	Couche PTP [1]	17
3.5.1	Implémentation	19
3.6	Horodatage [7]	19
3.6.1	Implémentation	20
3.7	Horloge locale	21
3.7.1	Implémentation	21
3.8	Application	22
3.8.1	Maître	22
3.8.2	Esclave	23
3.9	Régulateur	24
3.10	Application PC Qt	25
3.10.1	Implémentation	25
4	Tests & résultats	28
4.1	Timestamping	28
4.1.1	Résultats	28
4.2	Échange de messages	28
4.2.1	Résultats	28
4.3	Détermination de l'offset et de la dérive	29
4.3.1	Résultats	29
4.4	Synchronisation	30

5 Conclusion	31
6 Bibliographie	32
A Kit FPGA	33
B FPGA - Maître	34
B.1 Vue Graphique	34
B.1.1 Board	34
B.1.2 PTP	36
B.1.3 Application PTP	42
C FPGA - Esclave	48
C.1 Vue graphique	48
C.1.1 Board	48
C.1.2 PTP	50
C.1.3 Application PTP	54
D Code VHDL	58
D.1 Package	58
D.2 Réception PTP	62
D.3 Émission PTP	65
D.4 Horloge	69
D.5 Émission RS-232	72
E Tests	75
E.1 Timestamp	75
E.2 Échange de messages	77
E.2.1 Paquets Ethernet	77
E.2.2 Données RS-232	77
E.3 Temps de propagation	78
F Régulateur	79
F.1 Dimensionnement	79
F.2 Simulations	81
Table des figures	88
Liste des tableaux	89

Introduction

Beaucoup de systèmes électroniques ont un sens du temps. Le temps du système est explicitement disponible quand il est représenté par une horloge. Ceci est souvent nécessaire, spécialement dans les systèmes complexes. Mais toutes les horloges ne sont pas exactes. En effet, la mesure du temps dans les dispositifs électroniques est faite localement à l'aide d'horloges pilotées par des quartz. Les fréquences sont en général très précises, mais on y observe des fluctuations dues à de nombreux facteurs (p. ex. aux variations de température, aux variations d'altitude...) et des différences de phase. Les fluctuations entraînent des dérives plus ou moins importantes (jusqu'à plusieurs secondes en fin de journée) et sont aléatoires. Le temps étant mesuré en comptant les impulsions d'horloge, les petites fluctuations sur la fréquence d'horloge peuvent conduire à des erreurs de temps importantes, dès lors que celles-ci sont accumulées sur un grand nombre d'impulsions. C'est pourquoi il est nécessaire de vérifier si l'écart est tolérable ou si l'horloge doit être corrigée. La communication entre les horloges individuelles est nécessaire pour cela. Deux effets sont mis en évidence lors de la création ou la synchronisation des horloges :

1. Des horloges indépendantes fonctionnent avec un décalage. Pour les synchroniser une correction d'offset est réalisée, c.-à-d. les horloges les moins exactes sont réglées sur l'horloge la plus exacte.
2. Deux horloges différentes ne fonctionnent pas exactement à la même vitesse. Par conséquent, une correction de la dérive est appliquée à l'horloge la moins précise. Sa vitesse est régulée en permanence.

Il existe plusieurs solutions pour synchroniser les horloges distribuées à travers un réseau. Les plus utilisées sont :

- Le *Network Time Protocol* (NTP) et le *Simple Network Time Protocol* (SNTP). Ces protocoles sont largement utilisés dans les réseaux locaux (LAN) et sur Internet. Ils permettent une précision de l'ordre de la milliseconde.
- Des impulsions haute précision : l'horloge mère synchronise les horloges secondaires en leur envoyant des impulsions de temps haute précision sur des lignes séparées. Cette solution implique un énorme effort de câblage.
- L'utilisation des informations captées dans les signaux radio des satellites GPS. Cette solution requiert pour chaque horloge des récepteurs GPS avec leurs antennes appropriées.
- Le protocole PTP.

La solution choisie est le *Precision Time Protocol* (PTP) décrit dans IEEE 1588. Le but de ce projet est d'implémenter ce protocole en VHDL dans le but de synchroniser deux cartes FPGA à travers un réseau Ethernet.

1.1 Définitions, acronymes, abréviations

1.1.1 Définitions

Communication multicast [1] : Modèle de communication dans lequel chaque message PTP envoyé depuis n'importe quel port PTP est capable d'être reçu et traité par tous les ports PTP concernés.

Dérive : La dérive d'un oscillateur est le changement systématique de sa fréquence au cours du temps. Elle est due au vieillissement, au changement de l'environnement et à d'autres facteurs extérieurs à l'oscillateur tels que des fluctuations d'alimentation, de température, d'accélération...

Échelle de temps [1] : Mesure linéaire du temps depuis une époque.

Encapsulation : Procédé qui consiste à inclure les données d'un protocole dans un autre protocole.

Époque [1] : Origine d'une échelle de temps.

Horloge maître (Master) : Horloge qui est la source du temps et sur laquelle les autres horloges se synchronisent.

MII : Interface entre la couche MAC et le PHY Ethernet.

Précision [1] : Moyenne, sur un ensemble de mesures, de l'erreur du temps ou de la fréquence entre l'horloge testée et une horloge de référence parfaite.

Stabilité [1] : Mesure de la façon dans la moyenne varie par rapport à des variables telles que le temps, la température...

Timeout : Mécanisme qui permet d'interrompre une activité qui ne se termine pas dans le délai imparti.

Timestamping[7] : Mécanisme qui consiste à associer une date et une heure à un événement, une information ou une donnée informatique.

Vieillessement : Changements de fréquences au cours du temps dus aux changements internes de l'oscillateur.

La figure 1.1 illustre les notions de précision et stabilité.

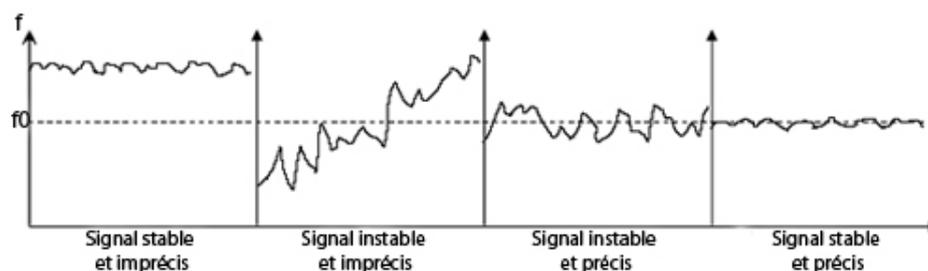


FIGURE 1.1 – Précision vs. Stabilité [8]

1.1.2 Acronymes et abréviations

FIFO	First In First Out
FPGA	Field-Programmable Gate Array
FSM	Finite-State Machine
GPS	Global Positioning System
ID	Identification
IPv4, IPv6	Internet Protocol version 4 / 6
MAC	Media Access Control
MII	Media Independent Interface
NTP	Network Time Protocol
PHY	Physical Layer
PPS	Pulse Per Second
PTP	Precision Time Protocol
SNTP	Simple Network Time Protocol
UDP	User Datagram Protocol
VHDL	VHSIC Hardware Description Language
VHSIC	Very High Speed Integrated Circuits

Precision Time Protocol

Le standard PTP[1] définit un protocole permettant une synchronisation précise des horloges dans les systèmes de mesure et contrôle implémentés avec des technologies telles que la communication réseau, l'informatique locale et les objets distribués. Le protocole est applicable aux systèmes communicants par réseaux locaux supportant les messages *multicast*. Il permet à des systèmes hétérogènes qui incluent des horloges de différentes précisions, résolutions et stabilités de se synchroniser à une horloge maîtresse. Le protocole prend en charge une synchronisation à l'échelle du système dans la gamme submicroseconde avec une utilisation minimale des ressources et de la bande passante du réseau. Le comportement par défaut du protocole permet à des systèmes simples d'être installés et de fonctionner sans demander d'effort d'administration. La norme inclut des mappages à UDP/IP, DeviceNet, et une implémentation Ethernet 2 couches. Elle inclut des mécanismes formels pour les extensions de messages, les taux d'échantillonnages élevés, la correction de l'asymétrie, un type d'horloge pour réduire l'accumulation d'erreurs dans les grandes topologies et les spécifications sur la façon d'intégrer des données supplémentaires dans le protocole de synchronisation. Le standard permet une précision de synchronisation meilleure que 1 nanoseconde. Il est prévu de supporter aussi bien les messages *unicast* que *multicast*.

2.1 But

Les applications de mesure et de contrôle emploient de plus en plus des technologies de systèmes distribués comme les réseaux de communications, l'informatique locale et les objets distribués. Beaucoup de ces applications seraient améliorées en ayant un sens du temps précis à l'échelle du système réalisé en ayant des horloges locales dans chaque capteur, actionneur ou autres dispositifs du système. Sans un protocole normalisé pour la synchronisation de ces horloges, il est improbable que les avantages soient réalisés avec les nombreux fournisseurs de composants sur le marché. Les protocoles existants pour la synchronisation d'horloges ne sont pas optimisés pour ces applications. Par exemple, le *Network Time Protocol* (NTP) cible les grands systèmes de calculs distribués avec des exigences de synchronisation dans la gamme de la milliseconde. Le protocole dans le standard IEEE 1588 s'adresse spécifiquement aux besoins des systèmes de mesure, contrôle et opération dans les domaines de test et mesure, automatisation industrielle, systèmes militaires, systèmes de fabrications, systèmes de distributions d'énergie et certains systèmes de télécommunications. Ces applications ont les caractéristiques suivantes :

- Systèmes localisés dans l'espace avec options pour des systèmes plus grands
- Précision dans la gamme microseconde à submicroseconde
- Faible effort d'administration
- Applicables pour appareils haut de gamme et *low-cost*¹
- Utilisé via un réseau Ethernet, mais aussi avec d'autres réseaux

1. Exigences minimales des performances du processeur et de la bande passante du réseau

- Spécifié comme norme internationale.

2.2 Application

Pour le travail de diplôme, seule la partie de la norme PTP permettant une synchronisation de deux kits FPGA, équipés chacun d'une horloge, et reliés par un lien Ethernet point à point est à implémenter. Le protocole permet de déterminer le décalage entre les horloges, le délai de transmission entre les deux kits ainsi que la dérive des horloges. Un des kits est désigné comme maître, et le second, l'esclave, le prend comme référence pour la synchronisation.

La méthode de mesure du délai de transmission et du décalage d'horloge entre deux nœuds est illustrée en figure 2.1.

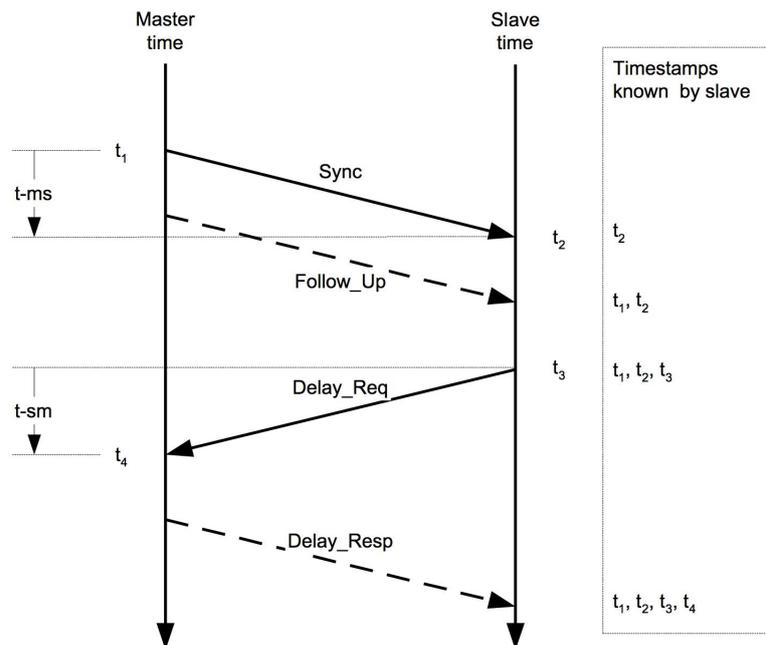


FIGURE 2.1 – Échange de messages pour une synchronisation

Le maître envoie cycliquement un message **Sync** de synchronisation avec une valeur estimée du temps aux esclaves connectés. Parallèlement, le temps exact auquel le message quitte l'émetteur (t_1 figure 2.1) est mesuré aussi précisément que possible par un support hardware dédié. Ensuite le maître envoie ce temps exact de transmission du message **Sync** aux esclaves dans un second message, le message **Follow_Up**². Les esclaves mesurent le temps de réception du message **Sync** (t_2 figure 2.1) et peuvent corriger leur offset avec le maître. Si la ligne de transmission n'avait pas de délai, les deux horloges seraient synchronisées.

La seconde phase de synchronisation, la mesure du délai, détermine le temps de propagation entre le maître et l'esclave. Ce temps est déterminé à l'aide des messages appelés **Delay_Req**³ et **Delay_Resp**⁴. L'esclave envoie un message **Delay_Req** et note le temps (t_3 figure 2.1) auquel le message quitte l'émetteur. Le maître mesure le temps (t_4 figure 2.1) de réception du message et le fait parvenir à l'esclave dans le message **Delay_Resp**. L'esclave est à ce moment en possession des temps t_1 à t_4 et peut calculer le délai moyen de transmission entre le maître et l'esclave avec l'équation 2.1.

-
2. Message de suivi.
 3. Delay Request.
 4. Delay Response.

Si d est le temps de vol du message, et o l'offset de l'horloge :

$$d + o = t_2 - t_1 \text{ et } d - o = t_4 - t_3$$

$$d = \text{Délai moyen} = \frac{[(t_2 - t_1) + (t_4 - t_3)]}{2} = \frac{[(t_2 - t_3) + (t_4 - t_1)]}{2} \quad (2.1)$$

Remarque :

Le cas décrit en figure 2.2 présente un réseau avec des asymétries dans les délais de transitions, l'équation 2.1 donne comme résultat le délai moyen.

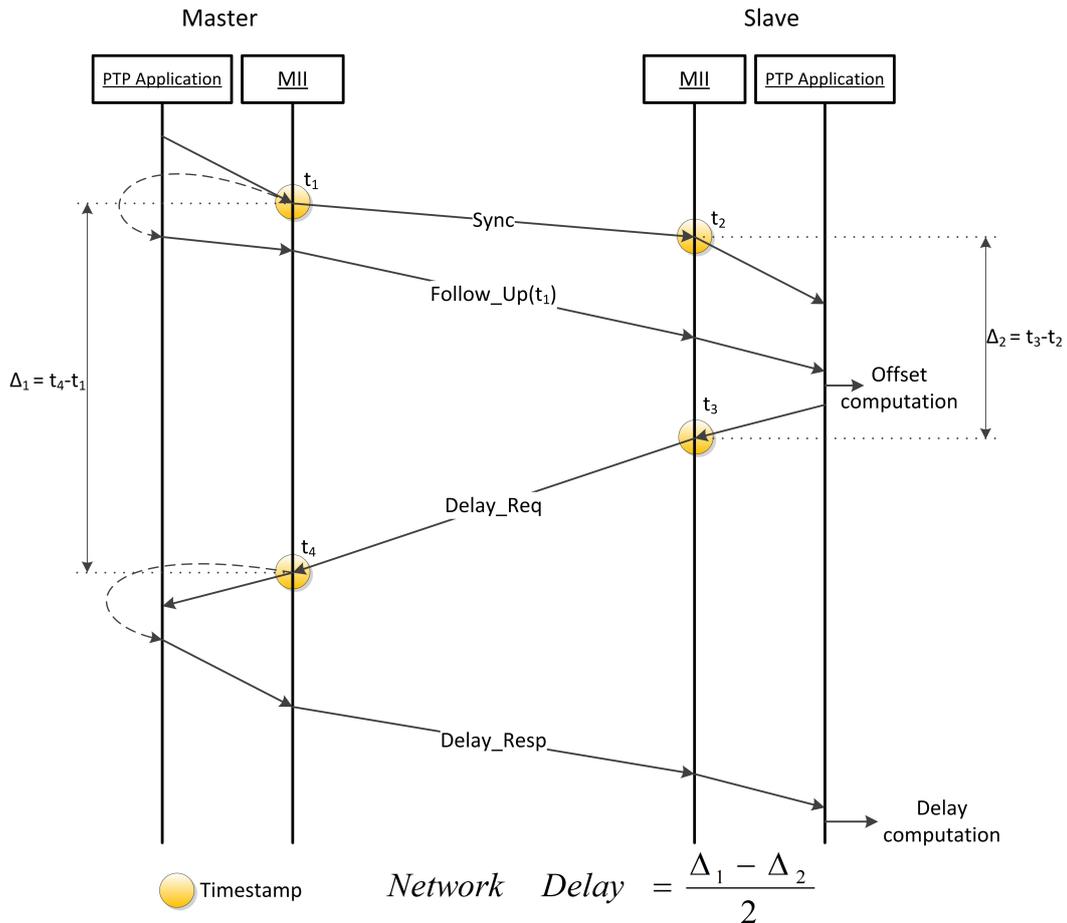


FIGURE 2.2 – Envoi des messages

La figure 2.2 présente le principe par lequel les messages sont envoyés. L'application définit le message PTP à envoyer et donne simplement l'ordre d'envoi (début d'une flèche en provenance de l'application). Un message est réellement envoyé lorsqu'il quitte le MII. Le temps entre la couche application et le MII comprend le temps que met le message pour être encapsulé⁵ dans les protocoles UDP, IP et MAC et le temps de résidence du message dans la FIFO d'émission. Ce temps est aléatoire (cf. figure 2.2).

Des messages **Sync** consécutifs permettent de déterminer la dérive de l'horloge. La dérive est compensée en accélérant ou ralentissant l'oscillateur.

La dérive de l'horloge est calculée entre les cycles k et $k+1$ avec l'équation 2.2.

5. Voir section 3.4

$$Dérive = \frac{\Delta_2 - \Delta_1}{\Delta_1} \quad (2.2)$$

avec $\Delta_1 = t_1^{k+1} - t_1^k$ et $\Delta_2 = t_2^{k+1} - t_2^k$

2.3 Échelle de temps et époque dans PTP [1]

Les caractéristiques du temps sont déterminées par le dispositif maître. Le maître détermine la vitesse à laquelle le temps avance ainsi que l'époque, c.-à-d. l'origine de l'échelle de temps. Le temps instantané est représenté par une variable qui décompte le nombre de secondes depuis l'époque.

Par exemple, le délai de remise de ce rapport est 1 341 828 000 (époque Unix [5]). Cette valeur exprime le nombre de secondes écoulées depuis l'époque Unix (1^{er} janvier 1970 00 :00 :00) ce qui correspond à la date du 9 juillet 2012 à 12 :00 :00.

2.3.1 UTC [6]

Le temps universel coordonné (UTC) est une échelle de temps adoptée comme base du temps civil international par la majorité des pays du globe. UTC est mis en œuvre par une série d'horloges atomiques et constitue la base de chronométrage pour d'autres échelles de temps d'usage commun. La représentation UTC est spécifiée sous la forme AAAA-MM-JJ pour la date et hh :mm :ss pour le temps de chaque jour.

2.3.2 Source de temps standard

Il existe deux sources de temps standard d'un intérêt particulier pour les systèmes PTP dont l'application requiert un temps UTC traçable.

La première est l'ensemble des systèmes mettant en œuvre le protocole NTP, largement utilisé dans la synchronisation de systèmes informatiques partout dans le monde. Un ensemble de serveurs NTP auxquels les clients NTP sont synchronisés est maintenu. La précision du temps UTC depuis des systèmes NTP est habituellement dans la gamme de la milliseconde. L'époque NTP est le 1^{er} janvier 1900, à 00 :00 :00. NTP représente les secondes avec un entier 32 bits non signé.

La seconde source d'intérêt est le système GPS. La précision du temps UTC depuis le système GPS est habituellement comprise entre 10 ns et 100 ns. Les systèmes de transmission GPS [2] représentent le temps comme {GPS Weeks, GPS SecondsInLastWeek}, c.-à-d. le nombre de semaines depuis l'époque GPS et le nombre de secondes depuis le début de la semaine courante. Le temps UTC peut être calculé en utilisant les données incluses dans les transmissions GPS. L'époque GPS débute le 6 janvier 1980 à 00 :00 :00.

Conception

La configuration du système est représentée en figure 3.1. Les deux cartes FPGA sont connectées via un lien Ethernet point à point. L'esclave est capable de déterminer et de corriger l'offset et la dérive de son horloge locale par rapport à celle du maître en échangeant périodiquement une série de trames Ethernet avec celui-ci. À chaque période, l'offset et la dérive sont calculés et envoyés à un PC via une liaison RS-232. Sur le PC, une application réceptionne les données, les traite et les enregistre au format voulu. Ce principe permet de collecter et gérer facilement les données de tests de longue durée.

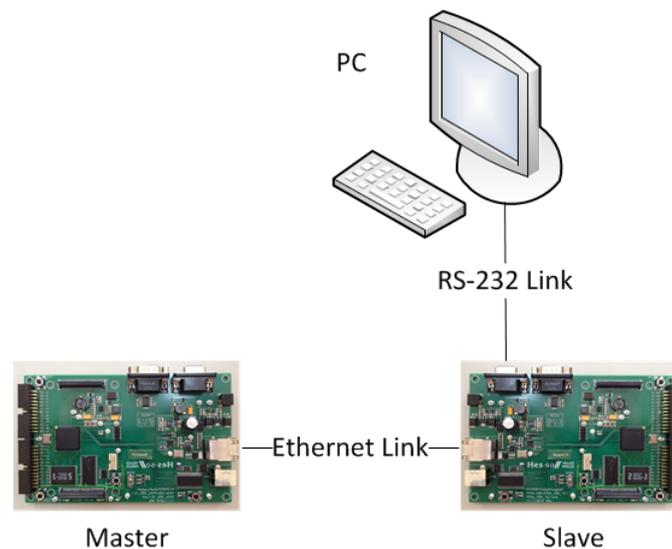


FIGURE 3.1 – Configuration matérielle

3.1 Outils de développements

3.1.1 Matériel

Le kit FPGA utilisé pour le développement du projet est le kit FPGA-EBS v2.1¹ de la HES-SO. Les ressources utilisées du kit et leurs agencements sont décrits en annexe A page 33.

3.1.2 Logiciels

Développement FPGA

Le tableau 3.1 répertorie les programmes utilisés pour le développement FPGA.

1. <http://wiki.hevs.ch/uit/index.php5/Hardware/FPGAEB5>

Logo	Programme	Version	Utilisation
	HDL Designer	2009.2 (Build 10)	Développement FPGA
	ModelSim	SE 6.6a (Révision 2010.03)	Simulation
	Xilinx ISE Project Navigator	12.1 (nt)	Synthèse, configuration du périphérique cible avec le programmeur

TABLE 3.1 – Programmes utilisés pour le développement FPGA

Utilitaires PC

Le tableau 3.2 répertorie les programmes utilitaires utilisés durant le projet.

Logo	Programme	Version	Utilisation
	Colasoft Packet Builder	1.0	Composition et envoi de paquets dans un réseau Ethernet
	Matlab R2009a	7.8.0.347	Traitement et visualisation des données
	Wireshark	1.6.0	Capture et analyse des trames Ethernet échangées entre les deux cartes FPGA

TABLE 3.2 – Utilitaires

Développement PC

Le tableau 3.3 répertorie les programmes utilisés pour le développement sur PC.

Logo	Programme	Version	Utilisation
	QtCreator	2.2.0	Création d'une application qui réceptionne, traite et enregistre les données reçues par RS-232

TABLE 3.3 – Programmes utilisés pour le développement sur PC

3.2 Vue d'ensemble du projet FPGA

Le but du projet est d'implémenter en VHDL la partie du protocole PTP qui permet la synchronisation de deux nœuds reliés par un lien Ethernet. Il y a deux unités différentes à concevoir : le maître et l'esclave. Bien que différents, ils ont en commun une grande partie du code VHDL. La majeure différence entre le maître et l'esclave réside dans la partie application. La section 3.8 est décomposée en deux sous-sections, décrivant respectivement le maître et l'esclave.

Le code VHDL est réalisé avec le programme HDL Designer en mode schématique. Les différents composants du projet sont représentés sous forme de blocs imbriqués et reliés par des signaux et des bus. Les machines d'états sont également réalisées en mode graphique.

La figure 3.2 présente l'architecture du projet. Elle expose les différentes bibliothèques utilisées ainsi que les différents niveaux d'imbrication des blocs. Les bibliothèques **Board**, **Ethernet**, **RS232** et **TD_TimeBase4DiS** contiennent les composants communs au maître et à l'esclave.

Les bibliothèques **Ethernet** et **RS232** ont été fournies au début du projet.

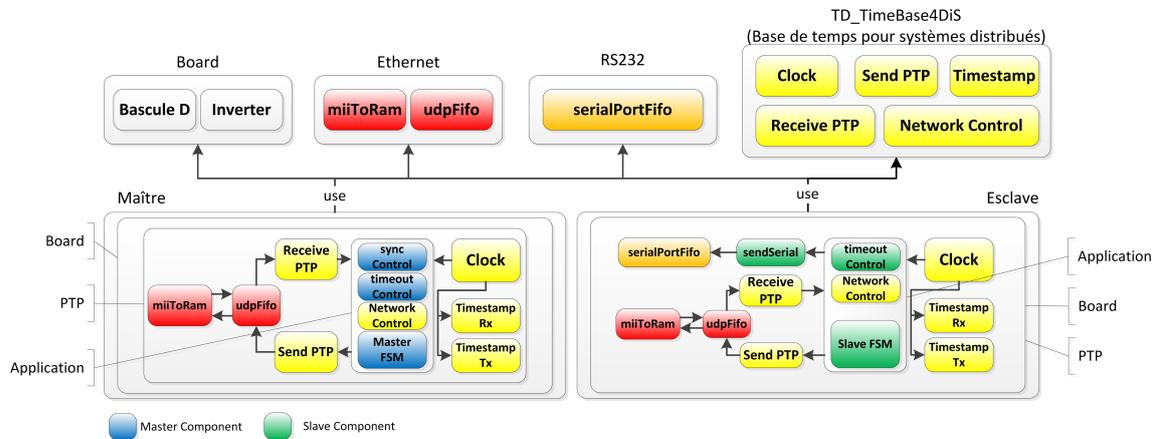


FIGURE 3.2 – Structure du projet

3.2.1 Maître

Le plus haut niveau de la vue graphique (Top-Level) de l'élément maître est donné en annexe B.1.1 page 35. Le bloc central (n° 5) contient la vue pages 37 et 38.

3.2.2 Esclave

Le « Top-Level » de l'élément esclave est donné en annexe C.1.1 page 49. Le bloc central (n° 5) contient la vue pages 51 à 53.

3.3 Communication RS-232

La communication RS-232 est utilisée pour transmettre des données depuis l'esclave à un ordinateur. La logique utilisée est visible en annexe C.1.2 page 51. Le bloc n° 2 envoie les données contenues dans sa FIFO interne sur le port série. Le bloc n° 3 s'occupe de la gestion des données envoyées. Le signal `syncTrigger` provient de l'application et indique que les données sont valides. Elles sont alors copiées dans la FIFO du bloc n° 2.

Les données transmises sont répertoriées dans le tableau 3.4. Elles sont envoyées à la fin de chaque cycle de synchronisation, autrement dit chaque 2 secondes, lorsque l'esclave connaît les temps t_1 à t_4 .

Ordre	Donnée	Taille en bits	Format
1	Offset s	48	non signé
2	Offset ns	32	
3	Dérive	32	signé
4	t_1 s	48	non signé
5	t_1 ns	32	
6	t_2 s	48	
7	t_2 ns	32	
8	t_3 s	48	
9	t_3 ns	32	
10	t_4 s	48	
11	t_4 ns	32	
12	temps de vol s	52	signé
13	temps de vol ns	36	

TABLE 3.4 – Données transmises au PC

Annexe C.1.2 page 51 blocs n° 2 & n° 3 : Vue graphique de la liaison RS-232
 Annexe D.5 page 72 : Code VHDL du bloc de gestion des données RS-232

3.4 Communication Ethernet/IP/UDP

La norme IEEE 1588 décrit le transport du protocole PTP par UDP/IPv4. La communication est réalisée en encapsulant ces protocoles comme le présente la figure 3.3.

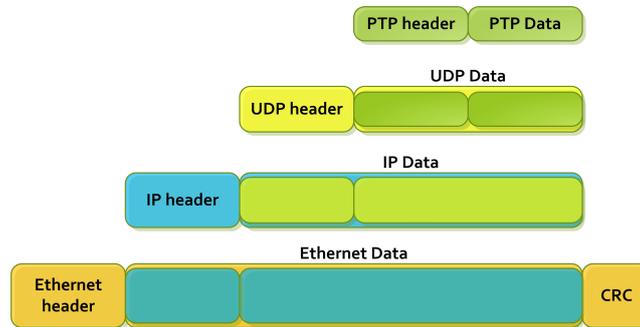


FIGURE 3.3 – Encapsulation des protocoles

La logique programmée fonctionne selon le principe décrit en figure 3.4. Un canal d’émission achemine les données de l’application au PHY. Chaque couche ajoute un en-tête aux données reçues avant de les propager à la couche suivante.

Pour la réception, le principe est inversé. Le canal de réception achemine les données en provenance du PHY jusqu’à l’application. À chaque couche l’en-tête du protocole est lu et les données sont transmises à la couche suivante uniquement si les données sont destinées à l’application. Dans le cas contraire, elles sont ignorées. Les adresses MAC, IP et ports UDP sont répertoriés dans le tableau 3.5.

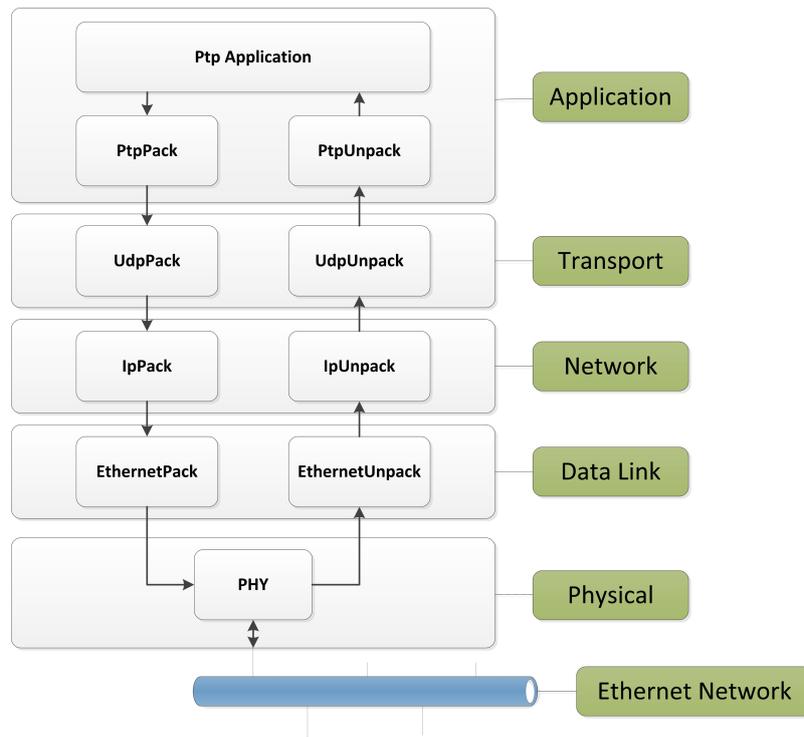


FIGURE 3.4 – Encapsulation / désencapsulation des protocoles

Dispositif	Adresse MAC	Adresse IP	Port UDP
Maître	E4 :AF :A1 :39 :10 :00	169.254.240.92	319
Esclave	E4 :AF :A1 :39 :10 :01	169.254.240.91	319

TABLE 3.5 – Paramètres de la connexion

Annexe B.1.2 page 37 blocs n° 2 & n° 3 : Vue graphique de la communication Ethernet (maître)

Annexe C.1.2 page 52 blocs n° 4 & n° 5 : Vue graphique de la communication Ethernet (esclave)

3.5 Couche PTP [1]

La couche PTP est encapsulée dans la couche UDP (cf. figure 3.3). Un message PTP est composé d'un en-tête (cf. tableau 3.6) qui est commun à tous les messages PTP, ainsi que de données qui varient en fonction du type des messages. La partie du protocole utilisée pour déterminer l'offset et le temps de vol utilise quatre différents types de messages représentés en figure 2.1 page 10.

Bits								Octets	Offset
7	6	5	4	3	2	1	0		
transportSpecific				messageType				1	0
reserved				versionPTP				1	1
messageLength								2	2
domainNumber								1	4
reserved								1	5
flagField								2	6
correctionField								8	8
reserved								4	16
sourcePortIdentity								10	20
sequenceId								2	30
controlField								1	32
logMessageInterval								1	33

TABLE 3.6 – En-tête des messages PTP

Le format des messages Sync et Delay_Req est décrit dans le tableau 3.7. Ils sont composés de l'en-tête suivi du temps local estimé.

Bits								Octets	Offset
7	6	5	4	3	2	1	0		
En-tête PTP (cf. tableau 3.6)								34	0
originTimestamp								10	34

TABLE 3.7 – Messages Sync et Delay_Req

La donnée qui suit l'en-tête du message Follow_Up (cf. tableau 3.8) est le temps exact auquel le message Sync a été envoyé.

Bits								Octets	Offset
7	6	5	4	3	2	1	0		
En-tête PTP (cf. tableau 3.6)								34	0
preciseOriginTimestamp								10	34

TABLE 3.8 – Message Follow_Up

Le champ receiveTimestamp du tableau 3.9 est le temps exact auquel le message Delay_Req est reçu. Le champ requestingPortIdentity n'est pas utilisé pour ce projet, il est donc mis à une valeur par défaut de 0.

Bits								Octets	Offset
7	6	5	4	3	2	1	0		
En-tête PTP (cf. tableau 3.6)								34	0
receiveTimestamp								10	34
requestingPortIdentity								10	44

TABLE 3.9 – Message Delay_Resp

3.5.1 Implémentation

Émission

Le bloc n° 4 de l'annexe B.1.2 page 37 analyse les messages PTP, récupère les données utiles et les transmet à la couche application où elles sont traitées.

Réception

Pour l'émission des données, le principe est inversé. L'application fournit les données ainsi que la valeur des différents champs de l'en-tête puis donne l'ordre d'envoyer les données. Le bloc n° 5 de l'annexe B.1.2 crée le message PTP en conséquence et le copie dans la FIFO d'émission.

Annexe B.1.2 page 37 blocs n° 4 & n° 5	: Vue graphique de la couche PTP (maître)
Annexe C.1.2 page 52 blocs n° 4 & n° 5	: Vue graphique de la couche PTP (esclave)
Annexe D.1 page 58	: Code VHDL du Package PTP
Annexe D.2 page 62	: Code VHDL du bloc de réception (n° 4)
Annexe D.3 page 65	: Code VHDL du bloc d'émission (n° 5)

3.6 Horodatage [7]

L'horodatage² est un mécanisme qui consiste à associer une date et une heure à un événement, une information ou une donnée informatique. Il a généralement pour but d'enregistrer l'instant auquel une opération a été effectuée. La valeur représentant la date et l'heure est appelée *timestamp* ou « horodatage ». Le *timestamp* a le format (en bit) illustré en figure 3.5. Il représente un temps positif par rapport à l'époque³.



FIGURE 3.5 – Format du *timestamp*

Le membre `secondsField` est la partie entière du *timestamp* qui a pour unité des secondes. Le membre `nanosecondsField` est la partie fractionnaire et a pour unité des nanosecondes. Le champ `nanosecondsField` est toujours inférieur à 10^9 .

Par exemple :

+2.000 000 001 secondes est représenté par `secondsField = 0000 0000 000216` et `nanosecondsField = 0000 000116`

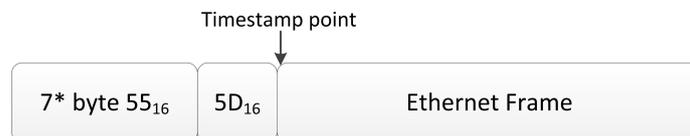


FIGURE 3.6 – Préambule Ethernet

Un *timestamp* est généré à chaque émission et réception des messages `Sync` et `Delay_Req` (cf. figure 2.2 page 11). Le point de référence dans le message pour le *timestamping* est marqué en

2. En anglais *timestamping*

3. Voir section 2.3 page 12

figure 3.6. Il est situé directement après le préambule Ethernet ⁴. Pour une précision maximale, chaque opération de *timestamping* doit être effectuée le plus près possible du PHY. La figure 3.7 en illustre la raison. L'exécution du *timestamp* entre la couche PHY et MAC permet de s'affranchir des pertes de précision dues au temps de traitement du message dans les couches IP, UDP et PTP.

Dans ce projet, le *timestamp* est généré par une assistance hardware entre la couche MAC et la couche PHY, soit au point A de la figure 3.8.

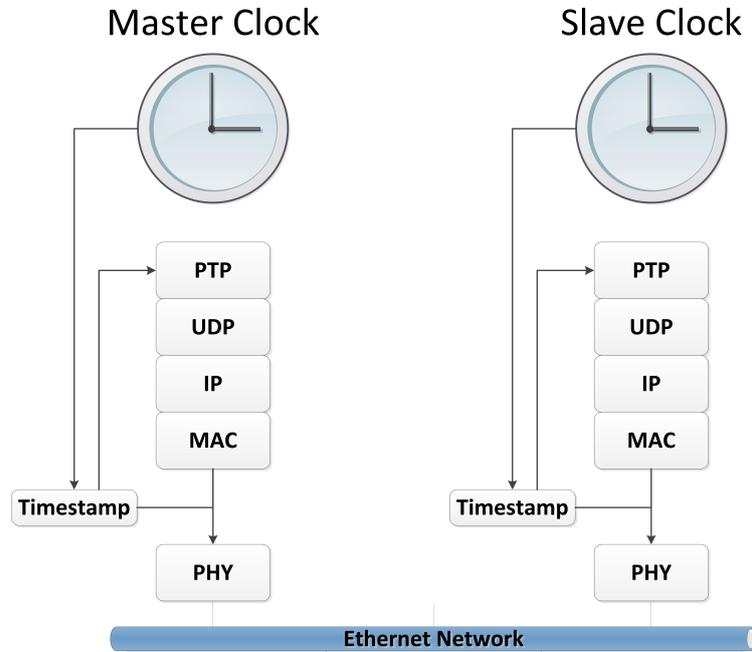


FIGURE 3.7 – *Timestamp* et protocoles

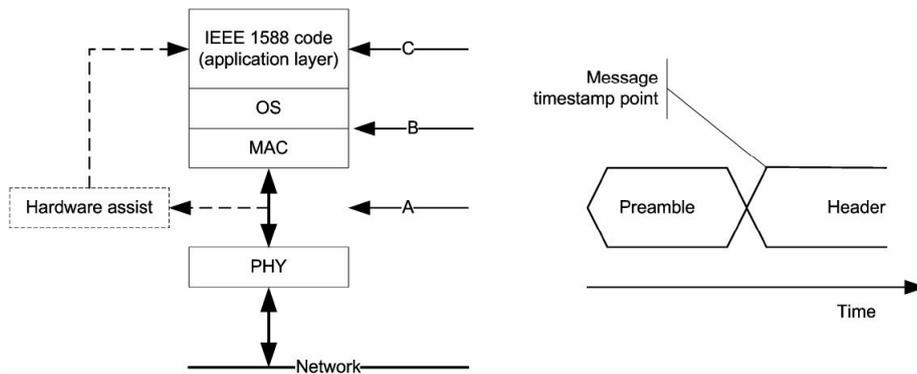


FIGURE 3.8 – Modèle pour la génération des *timestamp*

3.6.1 Implémentation

Le comportement de l'unité de *timestamping* est décrit par la machine d'états de la figure 3.9. Chaque nœud Ethernet en comprend deux, une pour l'émission et une pour la réception.

La machine est par défaut dans l'état *idle*. Elle transite dans l'état *waitForD* lors du commencement d'une trame. À la fin du préambule Ethernet, annoncé par la donnée D_{16} , l'état

4. Le préambule Ethernet contient 7 fois le byte 0x55 suivi du byte 0x5D.

change en `timestamp`. Le `timestamp` est exécuté au prochain flanc d'horloge Ethernet et l'état change en `waitEndOfFrame`. À la fin de la trame, la machine d'états se retrouve dans l'état par défaut `idle`.

Il se peut que des données indésirables soient captées durant un court laps de temps au début de la trame. La machine d'états transite alors dans l'état `waitFor5`, où les données parasites sont ignorées.

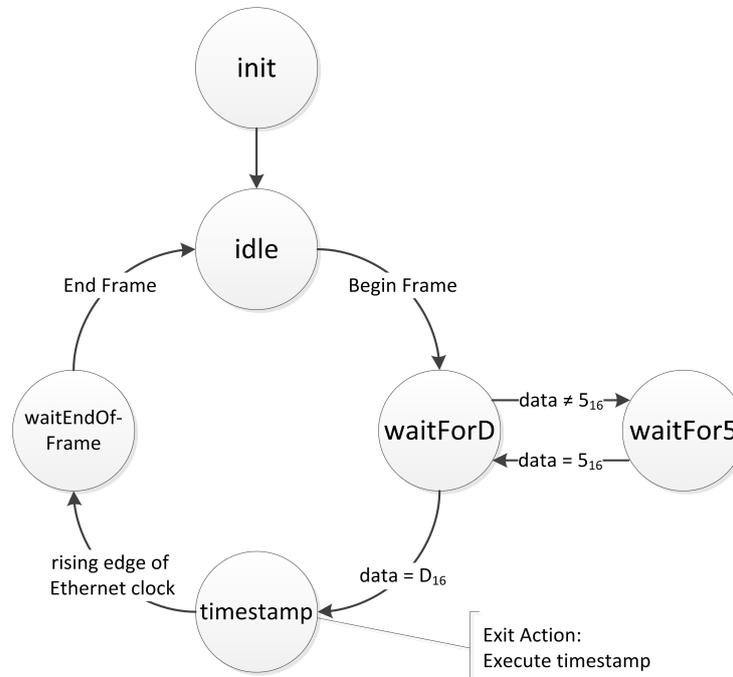


FIGURE 3.9 – Machine d'états de la génération des `timestamp`

Annexe B.1.2 page 40 : Vue graphique de l'*unité de timestamping*

Annexe B.1.2 page 41 : Machine d'états HDL Designer de l'*unité de timestamping*

3.7 Horloge locale

L'horloge locale est une entité qui maintient à jour l'échelle de temps du système et génère un signal 1 PPS. Elle incrémente la valeur du temps instantané de $\frac{1}{f_{clock}}$ à chaque coup d'horloge. L'horloge locale est également capable de subir des mises à jour du temps et des changements de vitesse.

3.7.1 Implémentation

L'horloge locale est implémentée suivant le principe illustré en figure 3.10.

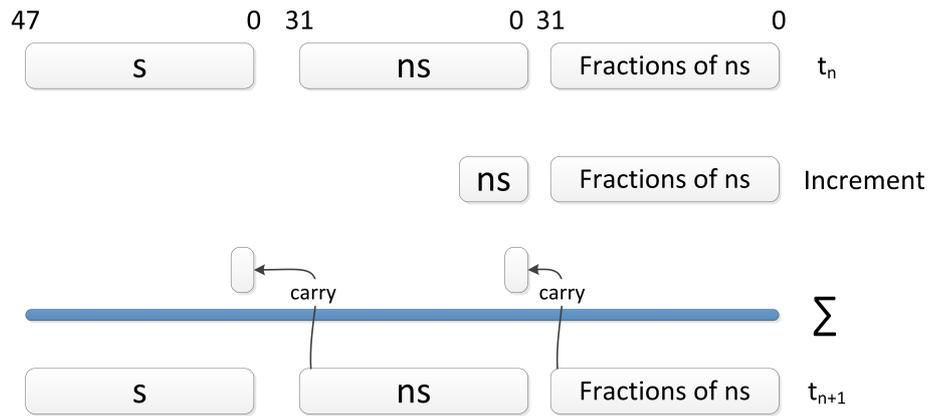


FIGURE 3.10 – Principe de fonctionnement de l’horloge locale

- Annexe B.1.2 page 38 bloc n° 7 : Vue graphique de l’horloge (maître)
- Annexe C.1.2 page 53 bloc n° 9 : Vue graphique de l’horloge (esclave)
- Annexe D.4 page 69 : Code VHDL de l’horloge

3.8 Application

La partie application définit le comportement du système. C’est cette partie qui définit si un nœud Ethernet agit comme maître ou comme esclave. Les comportements du maître et de l’esclave reflètent le principe illustré en figure 2.2 page 11.

3.8.1 Maître

Le comportement de l’entité maître est décrit par la machine d’états de la figure 3.11. La machine est par défaut dans l’état `idle`. Elle commute dans l’état `sendSync` à la réception du signal `Start synchronisation` qui lui indique de démarrer un cycle de synchronisation. Un message `Sync` est envoyé, et la machine d’états transite dans l’état `sendFollowUp`. Un message `FollowUp` est envoyé, et l’état passe à `waitDelayReq`. Lors de la réception d’un message `DelayReq`, la valeur du champ `sequenceID` est contrôlée. Si la valeur du champ correspond à celle du cycle en cours, la machine passe dans l’état `sendDelayResp`, où un message de type `delayResp` est transmis à l’esclave. Dans le cas contraire, le message reçu n’est pas valide, et la machine d’états abandonne le cycle de synchronisation en cours, pour retourner dans l’état `idle`. Un `timeout` est ajouté dans l’état `waitDelayReq`. Il se peut que des messages soient perdus. Le `timeout` évite que le maître attende indéfiniment un message, bloquant ainsi la machine d’états.

A la fin du cycle, la machine d’états se retrouve dans l’état par défaut `idle`.

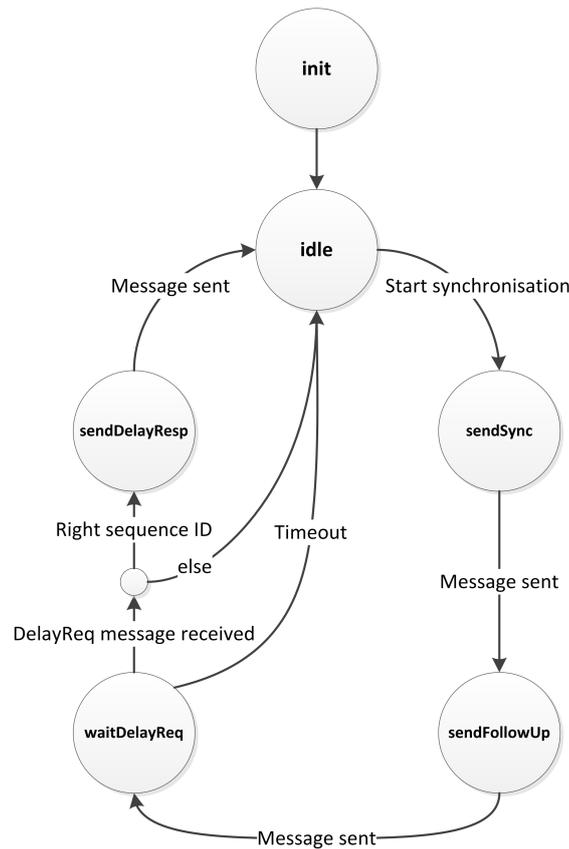


FIGURE 3.11 – Machine d'états du maître

- Annexe B.1.2 page 38 bloc n° 6 : Vue graphique de l'application (maître)
 Annexe B.1.3 page 43 : Vue graphique du bloc application
 Annexe B.1.3 page 47 : Machine d'états HDL Designer de l'application

3.8.2 Esclave

Le comportement de l'esclave est illustré par la machine d'états de la figure 3.12. La machine est par défaut dans l'état `waitSync` où elle attend que le maître initie un cycle de synchronisation. Un message `Sync` marque le début du cycle et le passage à l'état `waitFollowUp`. L'esclave a préalablement stocké en mémoire le temps exact auquel il a reçu le message `Sync`. A la réception du message `FollowUp`, l'esclave enregistre le temps contenu dans ce message, temps qui représente l'instant exact où le message `Sync` a quitté le dispositif maître. Si le champ `sequenceID` du message reçu est celui du cycle en cours, l'état suivant est `sendDelayReq`, sinon le cycle en cours est abandonné. Un message `delayReq` est envoyé au maître, l'instant exact de son départ est stocké et l'état passe à `waitDelayResp`. La réception du message `delayResp` avec le champ `sequenceId` correct entraîne le passage à l'état `compute` où l'offset et le temps de vol sont calculés. Le prochain état se nomme `updateClock`. Les corrections sont passées au régulateur qui s'occupe de l'asservissement de l'horloge. À la fin du cycle, la machine d'états se retrouve dans l'état par défaut `waitSync`. Des *timeout* ont été ajoutés dans les états où un message spécifique est attendu.

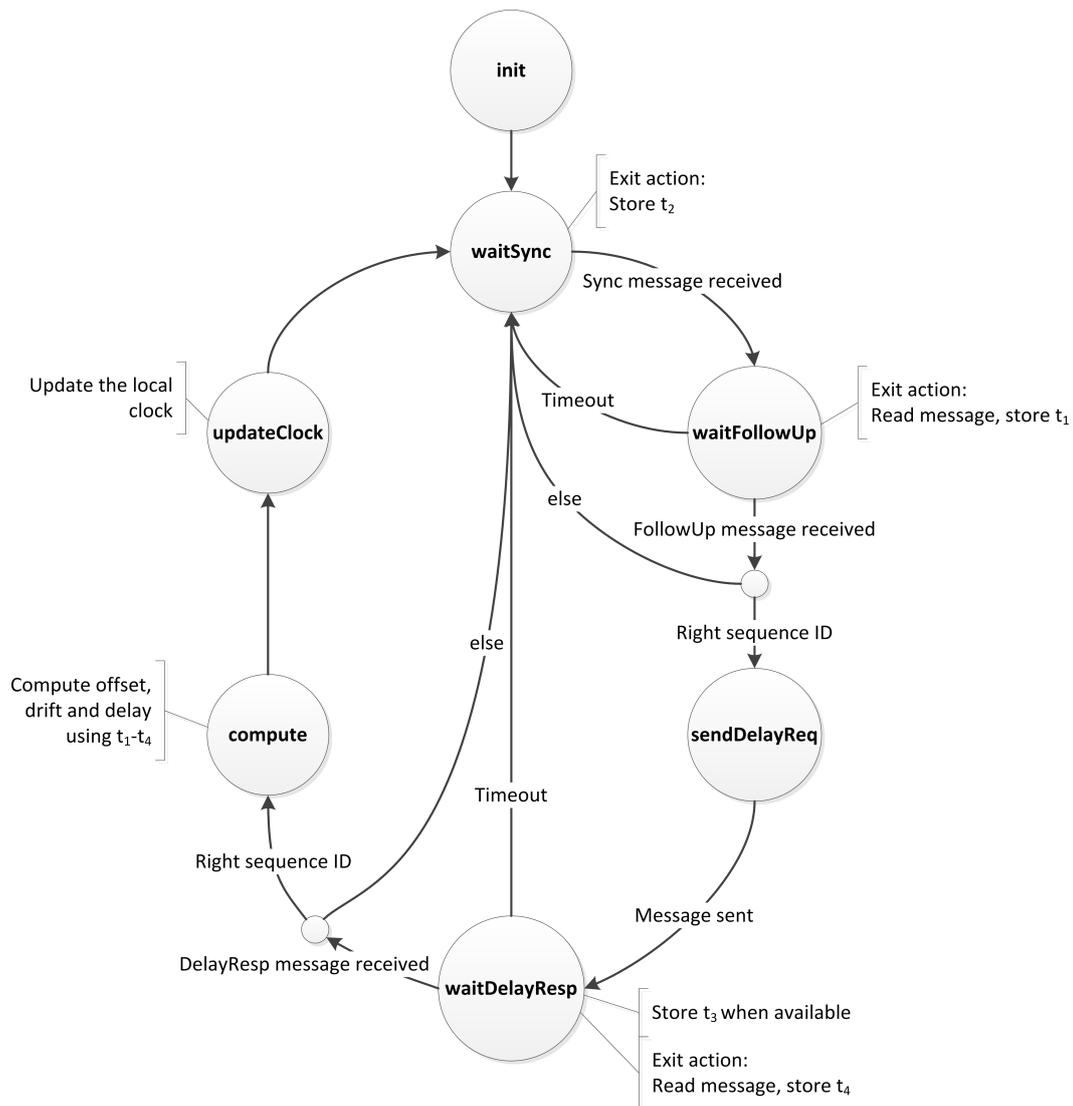


FIGURE 3.12 – Machine d'états de l'esclave

- Annexe C.1.2 page 53 bloc n° 8 : Vue graphique de l'application (esclave)
- Annexe C.1.3 page 55 : Vue graphique du bloc application
- Annexe C.1.3 page 57 : Machine d'états HDL Designer de l'application

3.9 Régulateur

Le régulateur permet d'appliquer des corrections à l'horloge esclave. La valeur de la correction est calculée par l'application à chaque cycle de synchronisation dans l'état `compute` de la figure 3.12.

Par manque de temps, le régulateur n'a pas été implémenté mais il a déjà été dimensionné (cf. annexe F.1 page 79) et simulé par Mr. Joseph Moerschell. Le bilan tiré des résultats des simulations est que l'objectif de synchroniser deux horloges avec une précision submicroseconde est possible pour ce projet.

- Annexe F.1 page 79 : Dimensionnement du régulateur
- Annexe F.2 page 81 : Simulations du régulateur

3.10 Application PC Qt

L'esclave envoie via RS-232 les données décrites dans le tableau 3.4 page 16 par intervalle de deux secondes. Les données envoyées depuis la FPGA sont sous forme de caractères ASCII, délimitées par des caractères spéciaux (cf. figure 3.13 fenêtre n° 2). Il est nécessaire de réceptionner, traiter et enregistrer les données.

La solution choisie pour réaliser cette tâche est le développement d'une application en C++ avec l'environnement Qt. Cette solution a été choisie pour les raisons suivantes :

- Maîtrise de l'environnement Qt
- L'environnement est déjà installé sur les places de travail de la HES-SO
- Un projet de base est déjà disponible

Le projet de base permet de configurer une liaison série (*Port*, *BaudRate*, *DataBits*, *Parity*, *StopBits*, *Timeout* et *QueryMode*) et d'envoyer et recevoir des caractères. L'interface graphique est présentée en figure 3.13. Elle comporte les éléments suivants :

1. Paramétrage de la connexion série.
2. Fenêtre de réception des données.
3. Fenêtre d'émission des données.

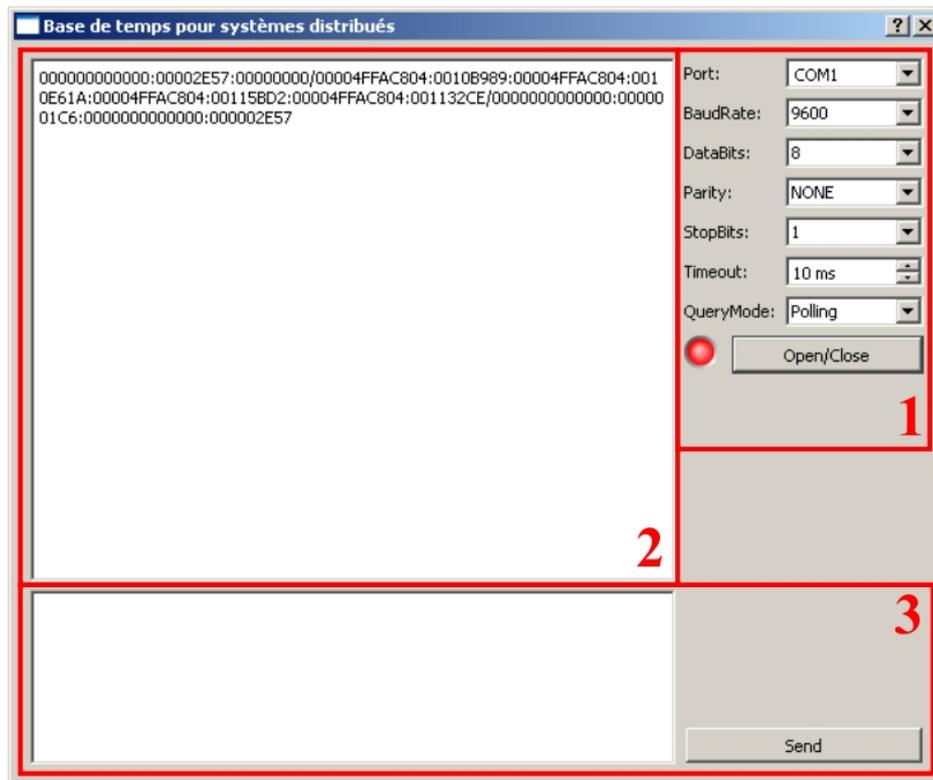


FIGURE 3.13 – Interface graphique de l'application Qt

3.10.1 Implémentation

Le projet Qt préexistant permet d'envoyer et recevoir des caractères par RS-232 et de les afficher dans des objets de types `QPlainTextEdit`.

Seule la classe `Dialog` est modifiée.

```
1 private:
2     QFile *file;
```

```

3   QString *buffer;
4   int *lineNumber;

```

Listing 3.1 – Extrait du fichier `dialog.h`

Un *buffer* d'entrée est ajouté (cf. listing 3.1). Les caractères reçus y sont copiés. Le fichier « `mesures.csv` » est créé dans le constructeur de la classe `Dialog` (cf. listing 3.2). Un fichier « `csv` » est un fichier tableur, contenant des données sur chaque ligne séparées par un « ; ». Ce format a été choisi pour les raisons suivantes :

- Simplicité du format
- Possibilité de visualiser le fichier avec Microsoft Excel
- Possibilité d'automatiser les calculs, vérifications dans Excel
- Possibilité d'exporter le fichier vers un format reconnu de Matlab

```

1 // Creation du fichier ou les donnees sont enregistrees.
2 QString filename = "Y://drozj1/mesures.csv";
3 file = new QFile(filename);
4
5 // Ouverture du fichier
6 if ( file ->open(QIODevice::WriteOnly | QIODevice::Text))
7 {
8     // Ecriture des en-entetes des colonnes
9     QTextStream stream( file );
10    stream << "Offset seconde;offset nanoseconde;derive;t1 sec;t1 nano;"
11           << "t2 sec;t2 nano;t3 sec;t3 nano;t4 sec;t4 nano;DelayS;DelayN;"
12           << "OffsetSec;OffsetNano;;t1;t2;t3;t4;delay" << endl;
13    file ->close();
14 }
15
16 buffer = new QString(50); // Creation du buffer d'entree
17 buffer ->clear();        // Initialisation du buffer d'entree
18 lineNumber = new int;    // Compte le nombre de lignes du fichier
19 *lineNumber = 1;        // Le fichier contient une ligne (en-tete)

```

Listing 3.2 – Extrait du constructeur de la classe `Dialog`

Le listing 3.3 présente l'extrait de code C++ qui s'occupe de la gestion des données. Les tâches effectuées sont :

1. Lecture du port RS-232
2. Copie des données dans le *buffer*
3. Lorsque la réception est terminée, les données sont converties d'hexadécimales à long long (non signé)
4. Les données sont converties de la forme non signée à signée
5. Les données sont copiées dans le fichier « `mesures.csv` »

```

1  QString receivedData;
2  if (port->bytesAvailable())
3  {
4      receivedData = port->readAll();    // Read data
5      *buffer += receivedData;         // Copy data into buffer
6      if (buffer->contains("%"))       // Reception complete
7      {
8          if ( file ->open(QIODevice::WriteOnly | QIODevice::Text | QIODevice
9              ::Append))
10         {
11             QTextStream stream( file );
12             buffer->remove("%");
13
14             // Split data
15             QStringList sep = buffer->split("/");
16             QStringList list = sep.at(0).split(":");
17             QStringList time = sep.at(1).split(":");
18             QStringList delay = sep.at(2).split(":");
19
20             // count the lines in the file
21             *lineNumber++;
22
23             for (int i = 0; i < list.size(); ++i)
24             {
25                 // Convert data from hexadecimal to unsigned long long
26                 QString str = "0x"+list.at(i);
27                 bool ok;
28                 long long appId = str.toLongLong(&ok,16);
29
30                 // ...
31                 // Convert data from unsigned to signed
32                 // ...
33             }
34
35             // ...
36             // Write data to file
37             // ...
38
39             file ->close(); // Close file
40         }
41         buffer->clear(); // Clear input buffer
42     }

```

Listing 3.3 – Extrait du fichier Dialog.c

Tests & résultats

4.1 Timestamping

L'objectif du test est de vérifier que les *timestamp* sont exécutés aux bons moments, soit directement après le préambule Ethernet. La vérification est réalisée en mesurant les signaux dont se servent la FPGA et le PHY Ethernet pour communiquer ainsi que le signal qui indique que l'opération de *timestamping* est exécutée.

4.1.1 Résultats

La figure E.1 page 75 est une capture des signaux décrits dans le tableau E.1 page 76 lors de la réception d'une trame. On constate que le signal D_{12} annonce l'exécution du *timestamp* directement après le dernier octet du préambule Ethernet.

La figure E.2 page 76 est une capture des signaux décrits dans le tableau E.1 page 76 au commencement de l'émission d'une trame. On constate que le signal D_{12} annonce l'exécution du *timestamp* directement après le dernier octet du préambule Ethernet.

Le test est un succès. Les mesures effectuées indiquent que les *timestamp* sont exécutés exactement à l'instant voulu.

4.2 Échange de messages

L'offset et la dérive sont déterminés par la méthode décrite à la section 2.2 page 10. Le maître et l'esclave s'échangent cycliquement la série de messages représentés en figure 2.1. Le but de ce test est de vérifier que les messages sont bien formés, c.-à-d. que les en-têtes des différents protocoles contiennent les bonnes valeurs. L'ordre et le type des messages sont également contrôlés.

4.2.1 Résultats

Le test est réalisé avec la configuration matérielle illustrée en figure 4.1. Le maître et l'esclave sont connectés via un HUB Ethernet. De cette manière, un PC équipé de Wireshark peut capturer les paquets échangés sur le réseau. L'esclave est également relié au PC par une connexion RS-232 afin de transmettre et d'enregistrer les données importantes telles que les *timestamping*, l'offset et la dérive calculés. Un programme développé avec Qt réceptionne les données sérielles, les met en forme et les enregistre.

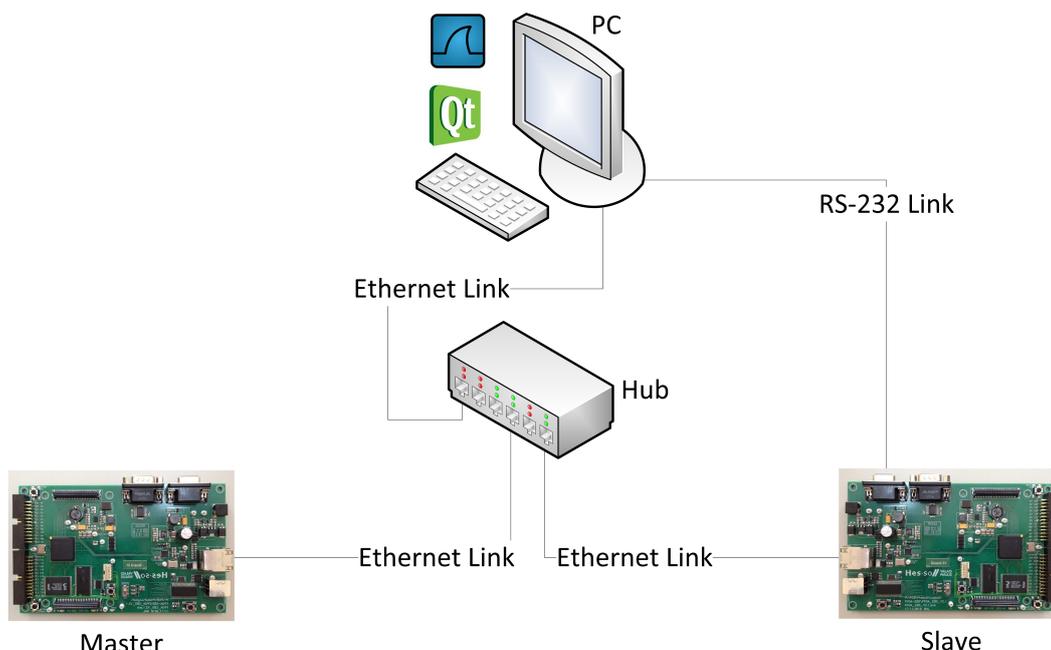


FIGURE 4.1 – Capture des messages

La figure E.3 représente les paquets capturés par wireshark. L'ordre des paquets respecte le diagramme de séquence de la figure 2.1 et la synchronisation se répète chaque 2 secondes. Les paquets PTP sont formés correctement et les différents champs correspondent aux résultats attendus.

Ce test permet de valider le comportement de :

- La partie communication, c.-à-d. que les protocoles Ethernet, IP, UDP, PTP sont gérés correctement aussi bien à l'émission qu'à la réception.
- La partie application du dispositif maître. Les messages envoyés à l'esclave et les réponses aux messages reçus correspondent au diagramme de la figure 2.1 page 10.
- La partie application du dispositif esclave. Le comportement concorde avec celui décrit en figure 2.1 page 10.

4.3 Détermination de l'offset et de la dérive

À la fin de chaque cycle de synchronisation, l'esclave connaît les temps t_1 à t_4 . Ils sont utilisés pour déterminer l'offset avec le maître et le temps de vol du message. Le temps de vol est déterminé selon l'équation 2.1 page 11. Le but de ce test est de vérifier que les calculs réalisés par l'esclave sont exacts.

4.3.1 Résultats

Les données listées dans le tableau 3.4 page 16 sont envoyées au PC par la liaison RS-232 représentée en figure 4.1 page 29. Les données de chaque cycle de synchronisation sont enregistrées dans un fichier du type de celui de l'annexe E.2.2 page 77. Les données utilisées pour la vérification sont :

- Colonnes A et B : offset calculé par la FPGA
- Colonnes C à J : temps t_1 à t_4
- Colonne K et L : temps de vol calculé par la FPGA
- Colonne M : temps de vol calculé par Excel à partir des données des colonnes C à J
- Colonne N et O : offset calculé par Excel à partir des données des colonnes C à J

Le formatage conditionnel proposé par Excel est utilisé pour colorer la cellule M en vert dans le cas où le temps de vol calculé par Excel concorde avec celui calculé par la FPGA. Le même principe est utilisé avec les cellules N et O pour vérifier le calcul de l'offset.

Le test est un succès. Il confirme le fonctionnement du calcul de l'offset et du temps de vol.

4.4 Synchronisation

Les différents tests précédents ont certifié le fonctionnement de l'intégralité du *design*. Il ne manque plus que la synchronisation.

La synchronisation n'est malheureusement pas opérationnelle. Il manque l'implémentation du régulateur. Néanmoins, les résultats provenant des simulations sont prometteurs (cf. section 3.9).

Conclusion

Ce projet a abouti à deux nœuds Ethernet capables de communiquer entre eux afin de se synchroniser. La combinaison entre l'horloge locale et l'unité de *timestamping* permet de déterminer précisément les temps d'émission et réception des différents messages. Les tests effectués valident le comportement de la partie communication. Plus concrètement, les dispositifs maître et esclave sont capables de s'échanger la totalité des informations nécessaires à une synchronisation.

Le module esclave est capable de calculer correctement la correction à effectuer pour une synchronisation avec le maître. Néanmoins, il n'est pas capable d'adapter la vitesse de l'horloge locale afin de corriger le décalage avec l'horloge maître. Pour remédier à cette situation, un régulateur doit être dimensionné et réalisé en VHDL. À l'heure actuelle, des simulations de ce régulateur ont été réalisées. Les résultats sont prometteurs, il semblerait que l'objectif de parvenir à une précision en dessous de la microseconde soit atteignable.

Plusieurs améliorations peuvent être ajoutées à la version actuelle du projet. Lorsque le maître envoie un message *Sync multicast*, l'esclave répond immédiatement. Cette réponse immédiate engendre des collisions dès qu'il y a plus d'un esclave sur le réseau. Pour en synchroniser plusieurs, il suffit d'ajouter à chaque esclave une logique qui attend un temps aléatoire avant de répondre à un message *multicast*. Cette méthode permet d'éviter les collisions systématiques et ainsi de permettre l'utilisation de messages *multicast* pour la synchronisation de plusieurs entités.

Le PHY Ethernet signale les collisions à la FPGA, mais celle-ci ne les traite pas. Une modification de la logique qui gère la communication Ethernet pour qu'elle puisse gérer les collisions serait un atout non négligeable, surtout si le nombre de nœuds à synchroniser augmente. En effet, l'utilisation de la bande passante du réseau et donc la probabilité de collision augmentent proportionnellement aux nombres de nœuds à synchroniser.

À l'heure actuelle, la partie du protocole PTP qui permet la synchronisation de deux nœuds dans un réseau Ethernet point à point est implémentée. Une implémentation plus complète du protocole permettrait d'aboutir à un système plus polyvalent et performant. Par exemple, les horloges pourraient se synchroniser à travers des switch Ethernet.

La dernière amélioration appréciable serait d'équiper l'horloge maître d'une antenne GPS. Avec les informations relatives au temps fournies par les satellites GPS, le maître pourrait accorder son calendrier au standard international.

Sion, le 9 juillet 2012
Johan Droz

Bibliographie

- [1] IEEE Instrumentation and Measurement Society, *IEEE Standard for a Precision Clock Synchronization Protocol for Networked Measurement and Control Systems*, Revision of IEEE Std 1588-2002, July 2008
- [2] Wikipedia, *Global Positioning System*, http://fr.wikipedia.org/wiki/Global_Positioning_System
- [3] Wikipedia, *Synchronisation d'horloges*, http://fr.wikipedia.org/wiki/Synchronisation_d'horloges
- [4] Wikipedia, *Epoch*, <http://fr.wikipedia.org/wiki/Epoch>
- [5] Epoch Converter, *Epoch & Unix Timestamp Conversion Tools*, <http://www.epochconverter.com/>
- [6] Wikipedia, *Temps universel coordonné*, http://fr.wikipedia.org/wiki/Temps_universel_coordonné
- [7] Wikipedia, *Horodatage*, <http://fr.wikipedia.org/wiki/Horodatage>
- [8] JTelec S.A., *Les oscillateurs à quartz*, http://www.jtelec.fr/documentation_oscillateur.php

Kit FPGA

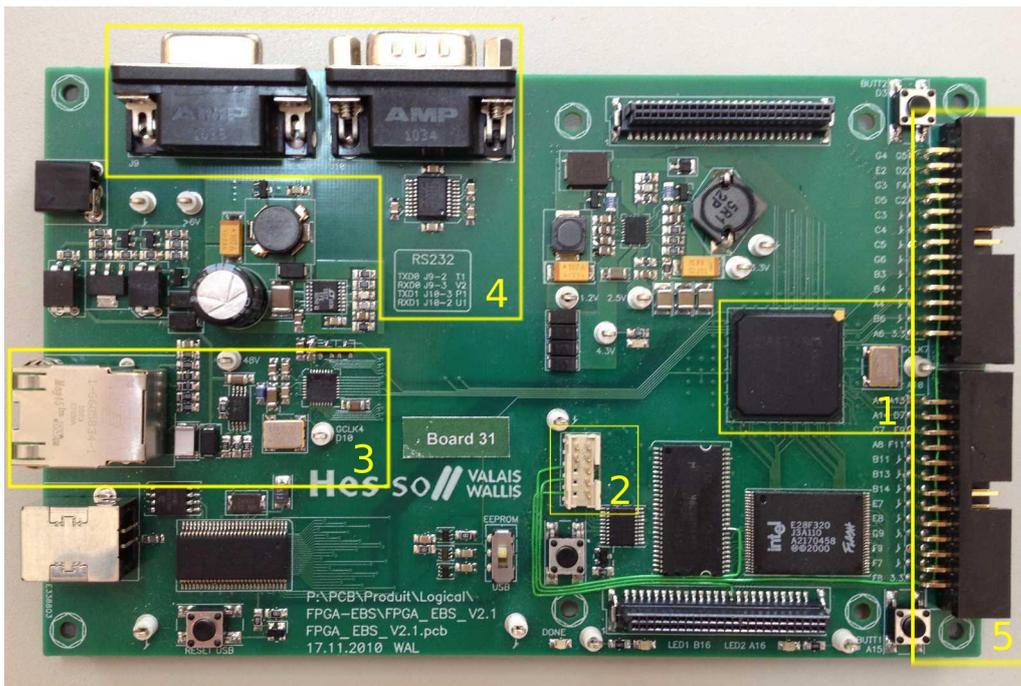


FIGURE A.1 – Kit FPGA v2

N°	Ressource
1	FPGA, Oscillateur 66 [MHz]
2	JTAG
3	PHY Ethernet
4	Module RS-232
5	Connecteurs pour les cartes d'extensions

TABLE A.1 – Utilisation du kit FPGA

FPGA - Maître

B.1 Vue Graphique

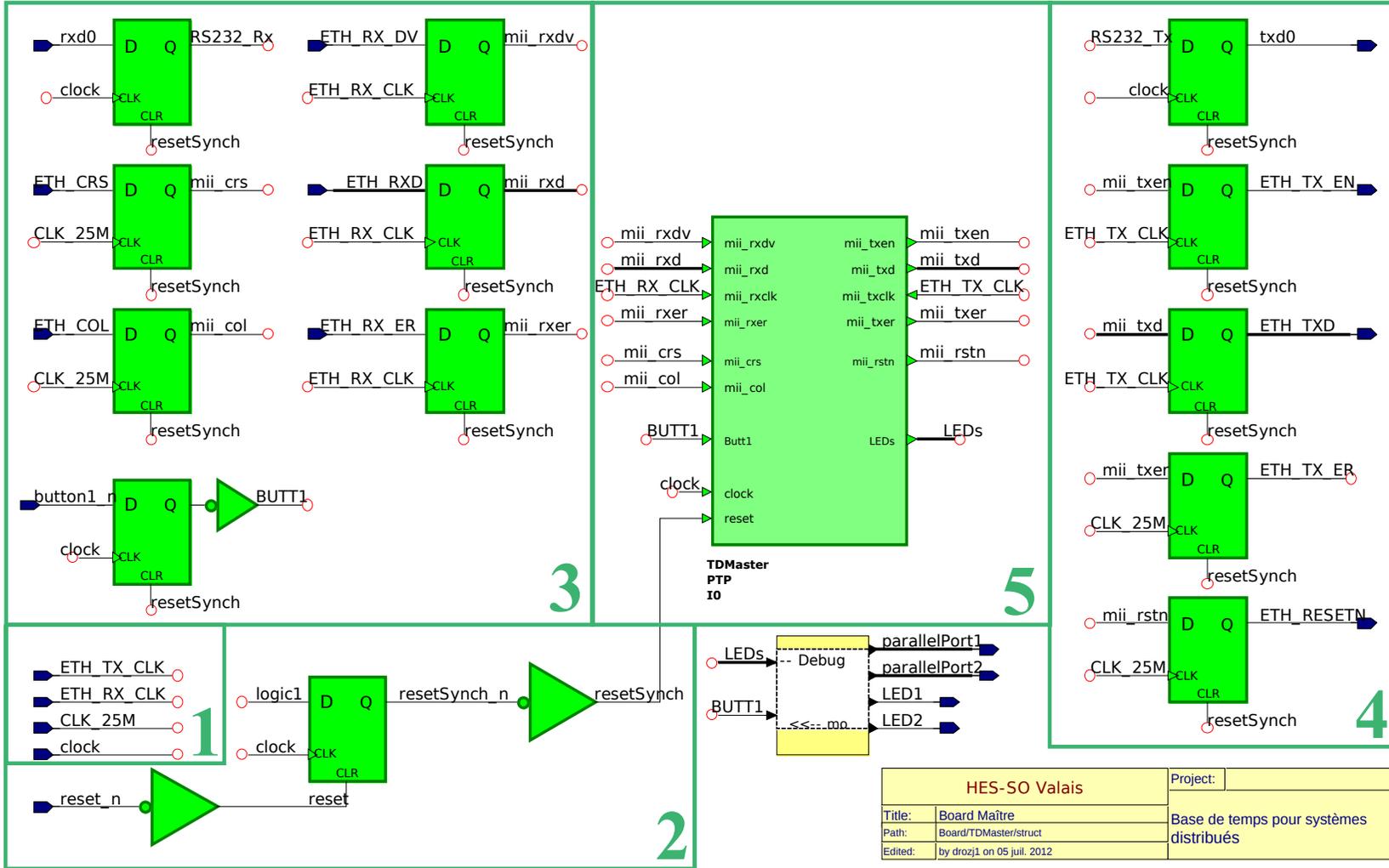
B.1.1 Board

La description ci-dessous fait référence à l'annexe Board page 35.

1. Ces quatre signaux sont de haut en bas, l'horloge spécifique à la transmission Ethernet, l'horloge spécifique à la réception Ethernet, l'horloge 25 [MHz] du PHY Ethernet et l'horloge 66 [MHz] de la FPGA.
2. Synchronisation du signal reset sur l'horloge FPGA.
3. Les bascules D synchronisent les signaux d'entrées sur leurs horloges respectives.
4. Les bascules D synchronisent les signaux de sorties sur leurs horloges respectives.
5. Le bloc contient l'intégralité du projet VHDL, donné en annexe B.1.2 en pages 37 et 38.

```

Package List
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.all;
USE ieee.numeric_std.ALL;
LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
    
```



HES-SO Valais		Project:
Title:	Board Maître	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	Board/TDMaster/struct	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

B.1.2 PTP

L'annexe pages 37 et 38 est contenue dans le bloc 5 de l'annexe page 35. Elle est décrite ci-dessous.

1. Reset du PHY Ethernet.
2. Copie les trames Ethernet reçues en mémoire RAM et envoie les trames Ethernet copiées en mémoire RAM.
3. UDP FIFO : gère l'encapsulation (Ethernet, IP, UDP) lors de l'émission et la réception de trames Ethernet.
4. Décode les messages PTP reçus. Les informations utiles sont envoyées à la partie application.
5. Créé le message PTP selon les paramètres donnés par l'application.
6. Application maître.
7. Horloge locale.
8. *Timestamp* de réception.
9. *Timestamp* d'émission.

Les blocs 2 et 3 ont été fournis par l'école au début du projet.

Le code VHDL du bloc n° 4 est disponible en annexe D.2 page 62.

Le code VHDL du bloc n° 5 est disponible en annexe D.3 page 65.

Le bloc n° 6 contient l'annexe B.1.3 page 43.

Le code VHDL du bloc n° 7 est disponible en annexe D.4 page 69.

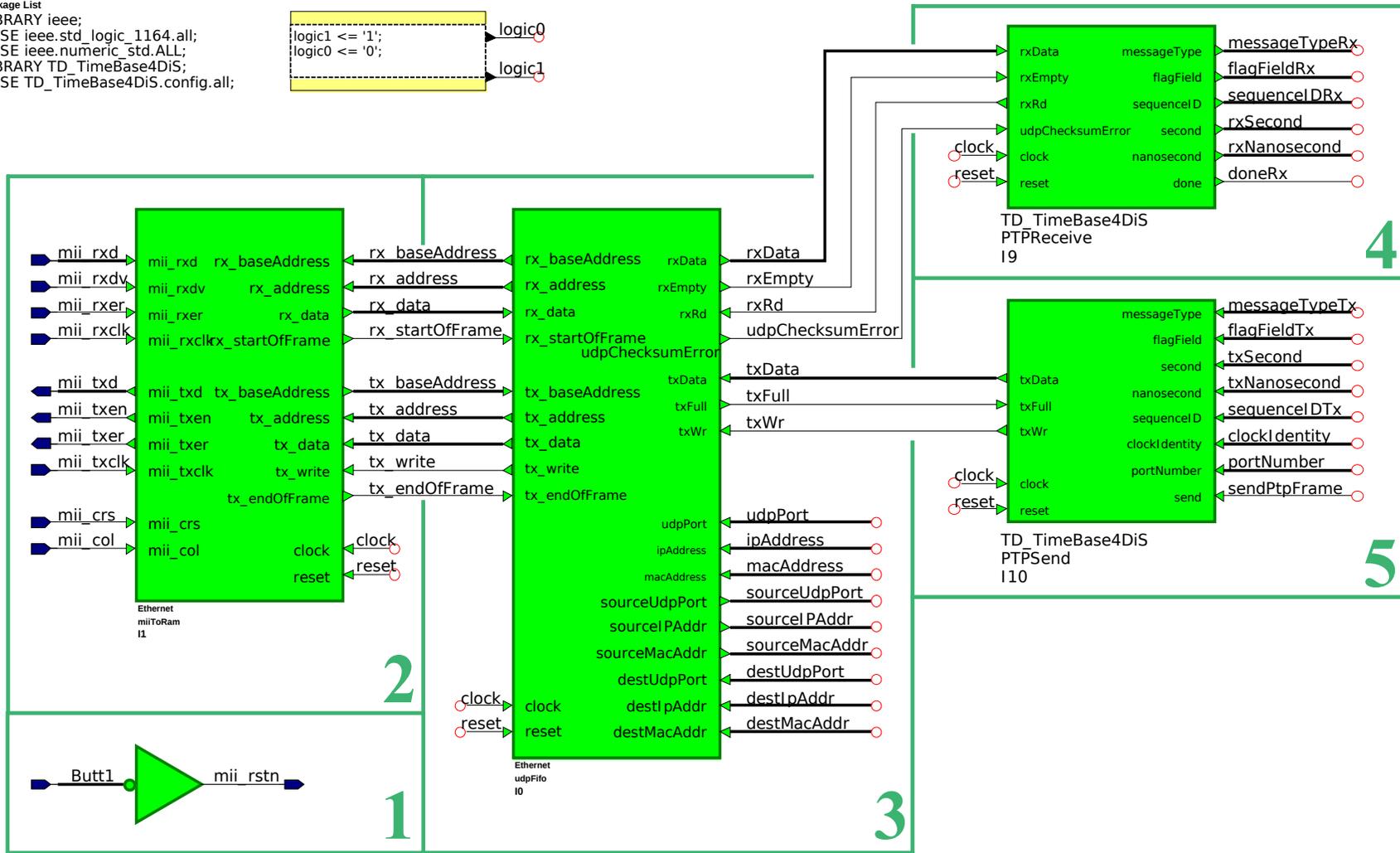
Les blocs n° 8 et n° 9 sont identiques et contiennent la vue en page 40.

```

Package List
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.all;
USE ieee.numeric_std.ALL;
LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
    
```

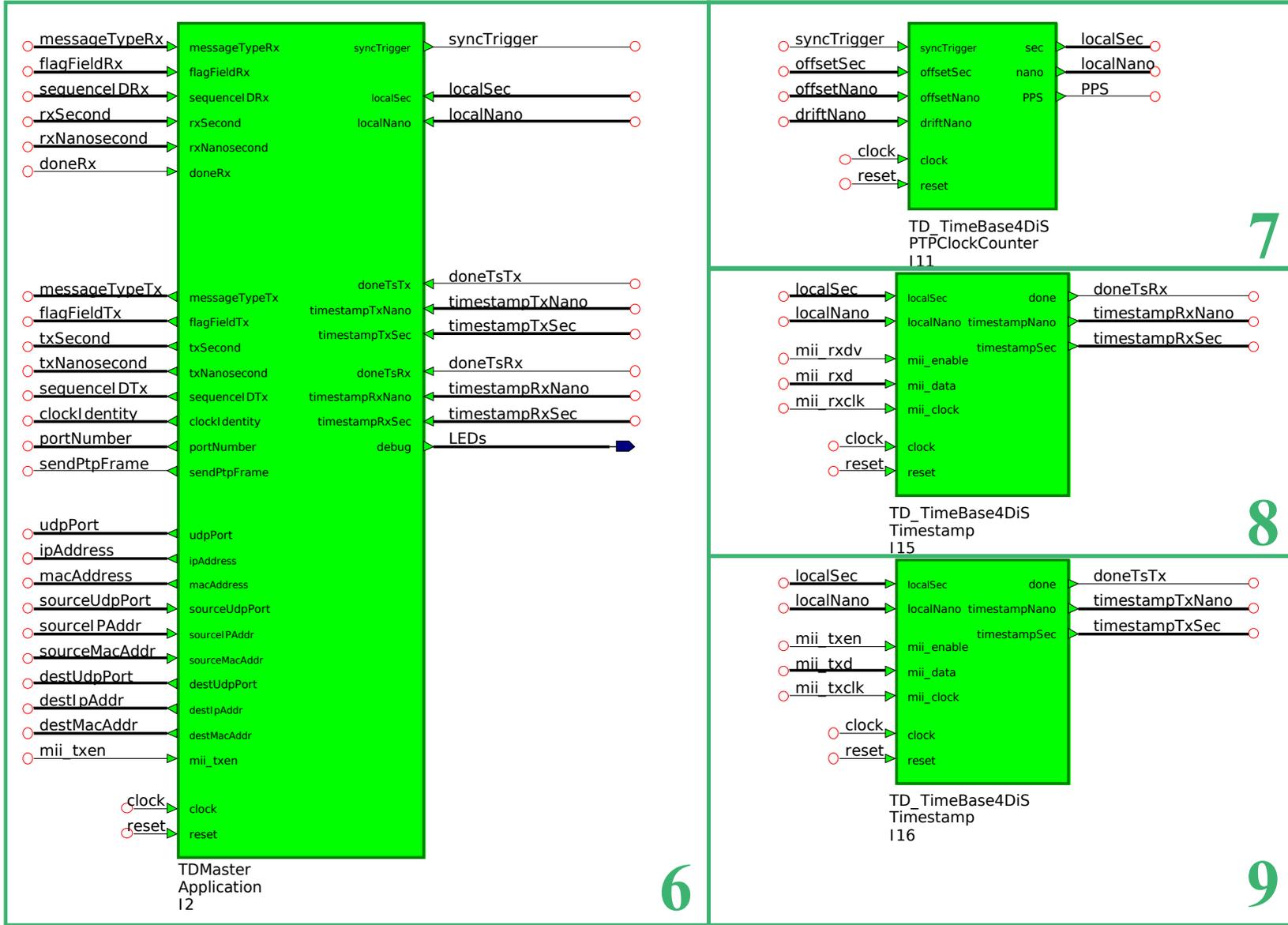
```

logic1 <= '1';
logic0 <= '0';
    
```



■ clock ○
■ reset ○

HES-SO Valais		Project:
Title:	PTP Maître	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDMaster/PTP/struct	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	



Timestamp

Les signaux `mii_enable`, `mii_clk` et `mii_data` proviennent directement du PHY Ethernet. C'est pourquoi ils sont synchronisés sur l'horloge de la FPGA avec les bascules D de la sélection n° 1. Le bloc `TimestampFSM` (n° 2) contient la machine d'états de la page 41.

Package List

```
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.all;
USE ieee.numeric_std.ALL;
LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
```

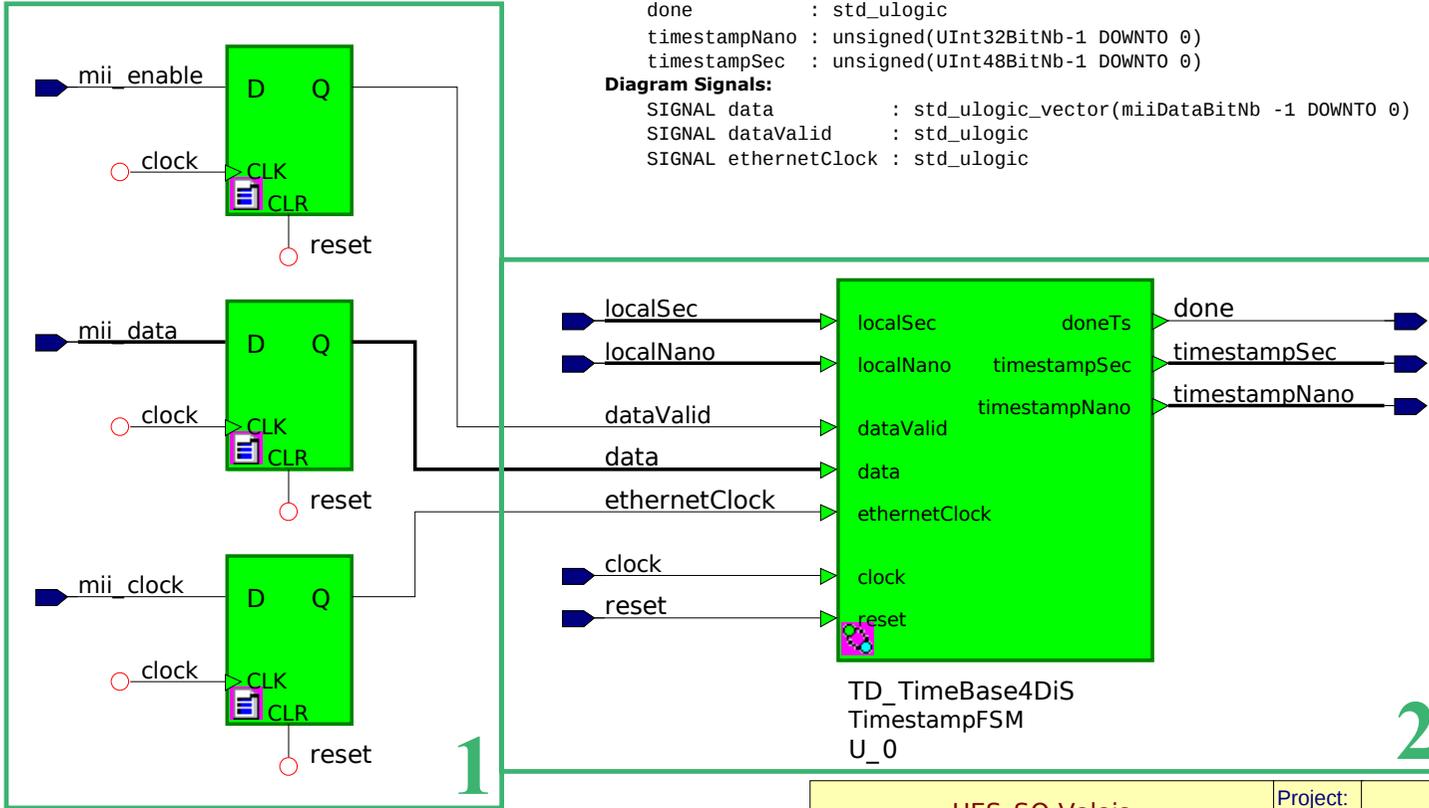
Declarations

Ports:

```
clock      : std_ulogic
localNano  : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
localSec   : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
mii_clock  : std_ulogic
mii_data   : std_ulogic_vector(miiDataBitNb -1 DOWNTO 0)
mii_enable : std_ulogic
reset      : std_ulogic
done       : std_ulogic
timestampNano : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
timestampSec  : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
```

Diagram Signals:

```
SIGNAL data      : std_ulogic_vector(miiDataBitNb -1 DOWNTO 0)
SIGNAL dataValid : std_ulogic
SIGNAL ethernetClock : std_ulogic
```



HES-SO Valais		Project:
Title:	Timestamp Unit	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TD_TimeBase4DiS/Timestamp/struct	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

Global Actions
Pre Actions:
Post Actions:

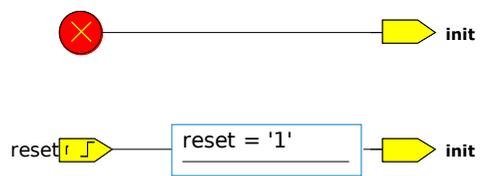
Concurrent Statements
Architecture Declarations

Signal Status
 SIGNAL MODE DEFAULT
 doneTs OUT '0'
 timestampNano OUT '0'
 timestampSec OUT '0'
 oldEthClock LOCAL ethernetClock

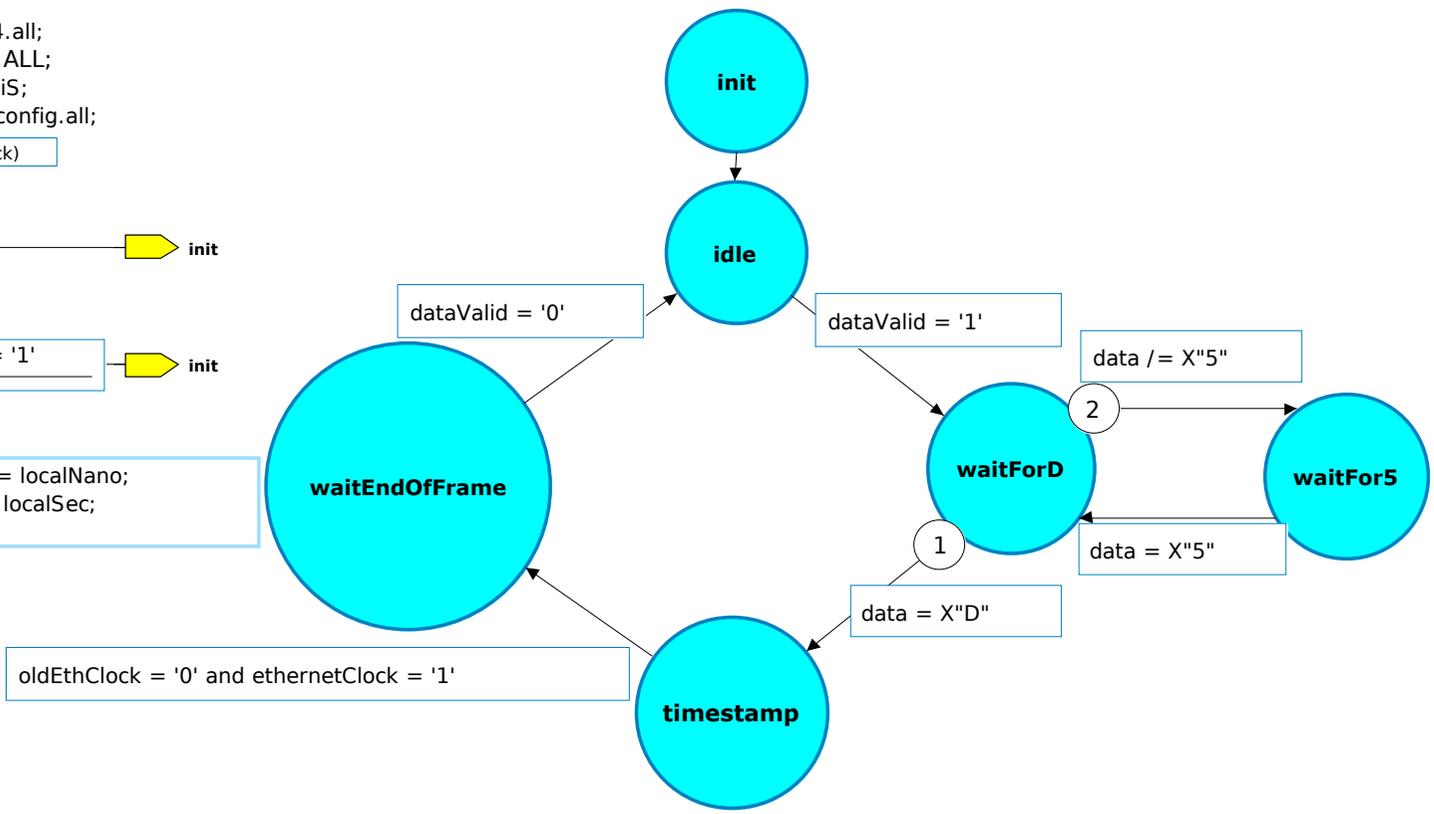
State Register Statements
 RESET SCHEME
 '0' CLKD
 (others => '0') CLKD
 (others => '0') CLKD
 '0' CLKD

Process Declarations
Clocked Process:
Output Process:

Package List
 LIBRARY ieee;
 USE ieee.std_logic_1164.all;
 USE ieee.numeric_std.ALL;
 LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
 USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
 clock  rising_edge(clock)



```
timestampNano_cld <= localNano;
timestampSec_cld <= localSec;
doneTs_cld <= '1';
```



HES-SO Valais		Project:
Title:	Timestamp FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TD_TimeBase4DiS/TimestampFSM/fsm	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

B.1.3 Application PTP

L'annexe page 43 est contenue dans le bloc 6 de l'annexe page 38. Elle contient :

1. Contrôle le départ d'un cycle de synchronisation.
2. Contrôle les *timeout* utilisés par la machine d'états de l'application.
3. Gère l'état du réseau (occupé, libre).
4. Machine d'états du maître.

Le bloc n° 1 contient la machine d'états de la page 44.

Le bloc n° 2 contient la machine d'états de la page 45.

Le bloc n° 3 contient la machine d'états de la page 46.

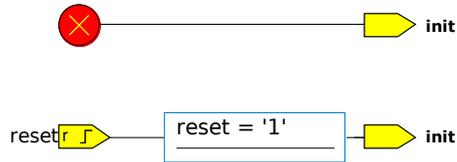
Le bloc n° 4 contient la machine d'états de la page 47.

Global Actions Concurrent Statements Architecture Declarations

Pre Actions:
Post Actions:

Package List

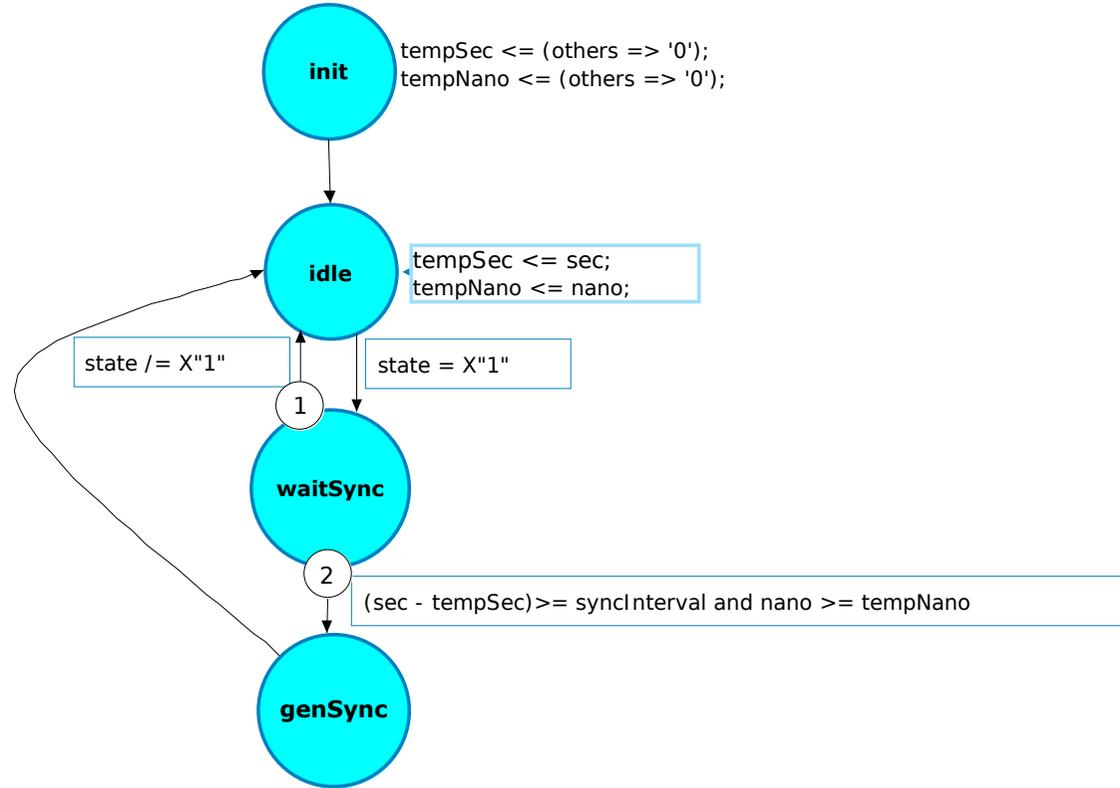
```
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.all;
USE ieee.numeric_std.ALL;
LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
clock <= rising_edge(clock)
```



Signal Status		State Register Statements		
SIGNAL	MODE	DEFAULT	RESET	SCHEME
startSync	OUT	'0'		CLKD
tempSec	LOCAL			CLKD
tempNano	LOCAL			CLKD
syncInterval	LOCAL	X"02"		CLKD

Process Declarations

Clocked Process:
Output Process:



HES-SO Valais		Project:
Title:	Synchronisation FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDMaster/syncControl/fsm	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

Global Actions
Pre Actions:
Post Actions:

Concurrent Statements

Architecture Declarations

Signal Status

SIGNAL	MODE	DEFAULT	RESET	SCHEME
timeout	OUT	'0'	'0'	CLKD
tempS	LOCAL		(others => '0')	CLKD
tempN	LOCAL		(others => '0')	CLKD
timeoutValue	LOCAL	X"02"	X"02"	CLKD

State Register Statements

Process Declarations

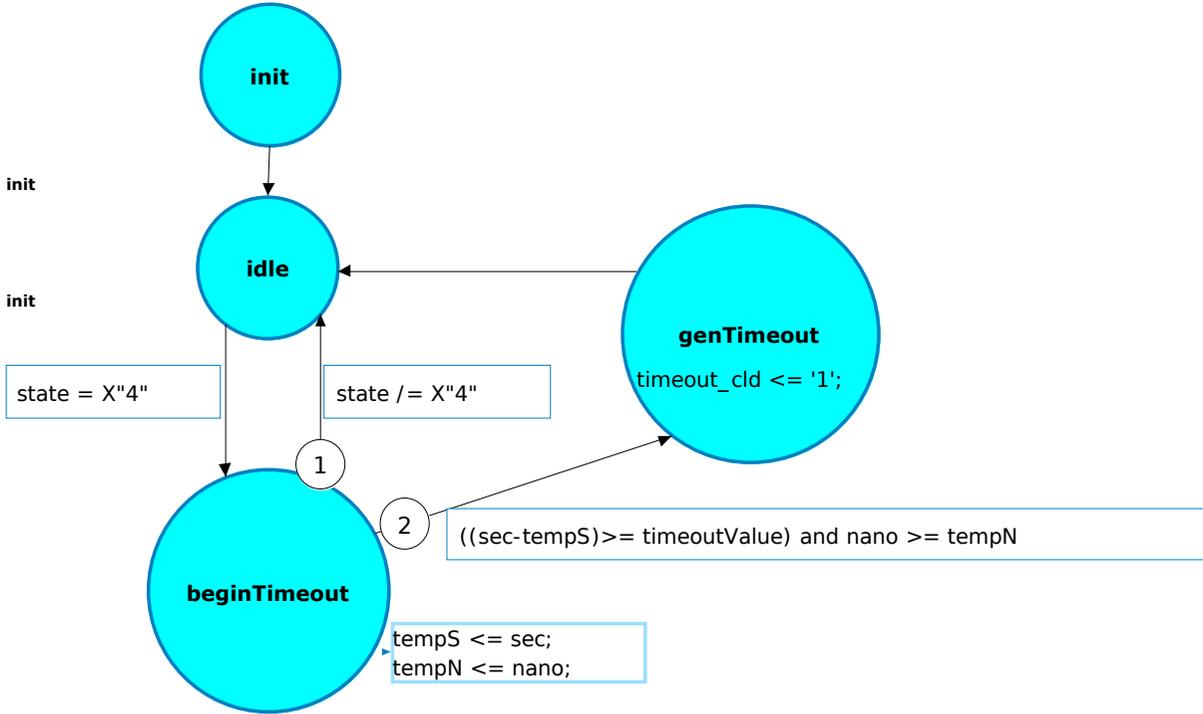
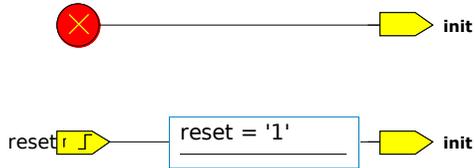
Clocked Process:

Output Process:

Package List

```

LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.all;
USE ieee.numeric_std.ALL;
LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
clock <= rising_edge(clock)
    
```



HES-SO Valais		Project:
Title:	Timeout FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDMaster/timeoutControl/fsm	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

Global Actions
Pre Actions:
Post Actions:

Concurrent Statements

Architecture Declarations
 constant tToWait:positive := 634;

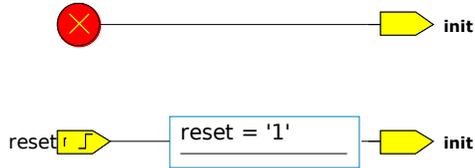
Signal Status
 SIGNAL MODE
 ethBusy OUT
 counter LOCAL

State Register Statements
 DEFAULT RESET SCHEME
 '1' (others => '0') CLKD
 CLKD

Process Declarations
Clocked Process:
Output Process:

Package List

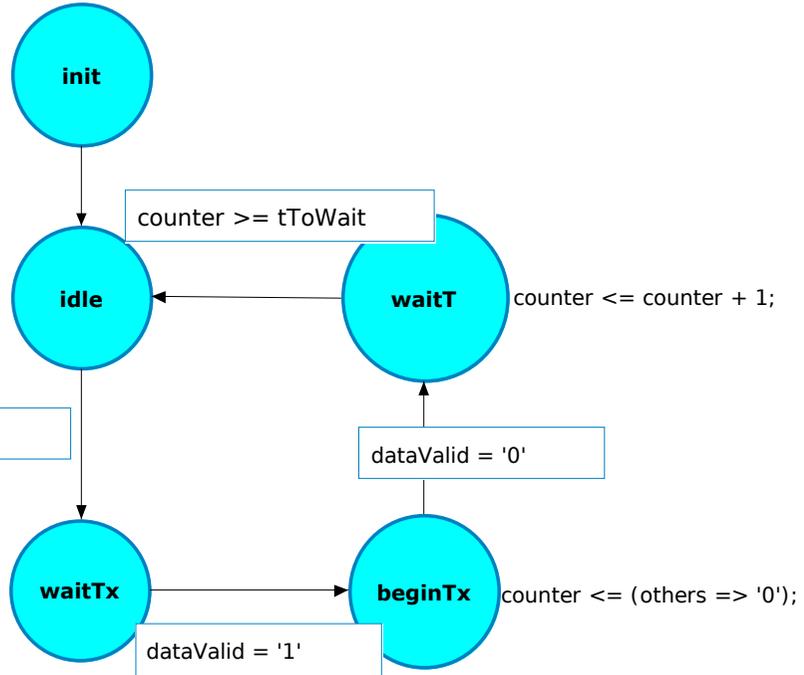
LIBRARY ieee;
 USE ieee.std_logic_1164.all;
 USE ieee.numeric_std.ALL;
 LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
 USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
 clock  rising_edge(clock)



counter <= (others => '0');

ethBusy_cld <= '0';

sendPtpFrame = '1'



HES-SO Valais		Project:
Title:	Network Control FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TD_TimeBase4DiS/busyNetworkControl/fsm	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

Global Actions
Pre Actions:
Post Actions:

Concurrent Statements
 sendPtpFrame <= sendPTP;
 destIpAddr <= X"A9FEF05B";
 destMacAddr <= X"E4AFA1391001";
 destUdpPort <= X"013F";
 ipAddress <= X"A9FEF05C";
 macAddress <= X"E4AFA1391000";
 udpPort <= X"013F";

Architecture Declarations

Signal Status

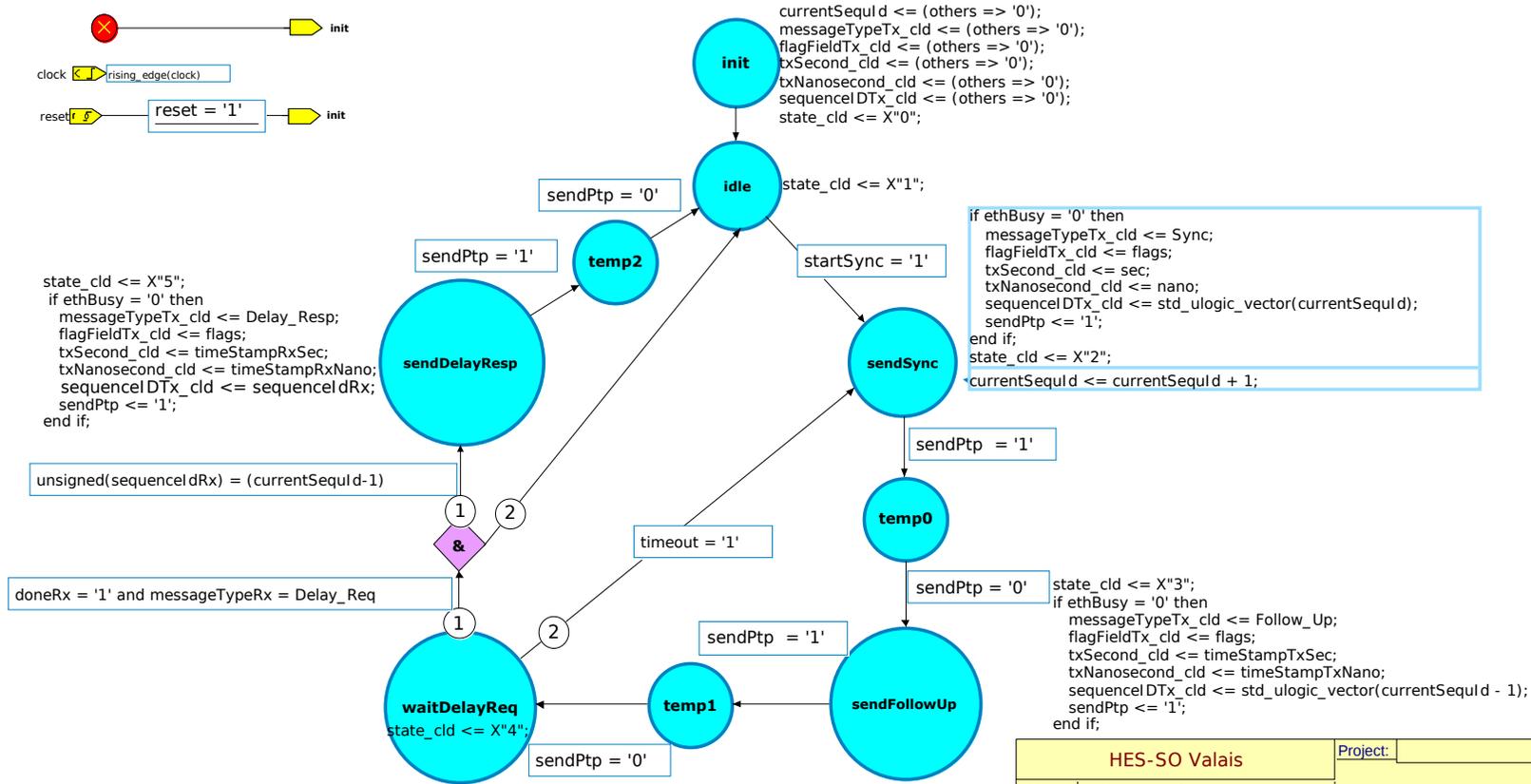
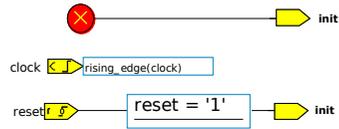
SIGNAL	MODE	DEFAULT	RESET	SCHEME
clockIdentity	OUT	(others => 'g')		COMB
state	OUT	(others => '0')	(others => '0')	CLKD
destIpAddr	OUT			COMB
destMacAddr	OUT			COMB
destUdpPort	OUT			COMB
flagFieldTx	OUT		(others => '0')	CLKD
ipAddress	OUT			COMB
macAddress	OUT			COMB
messageTypeTx	OUT		(others => '0')	CLKD
portNumber	OUT		(others => '0')	COMB
sequenceIDTx	OUT		(others => '0')	CLKD
syncTrigger	OUT	'0'	'0'	CLKD
txNanosecond	OUT		(others => '0')	CLKD
txSecond	OUT		(others => '0')	CLKD
udpPort	OUT			COMB
sendPtp	LOCAL	'0'	'0'	CLKD
currentSequId	LOCAL		(others => '0')	CLKD
flags	LOCAL	X"0200"		COMB
sendPtpFrame	OUT			COMB

State Register Statements

Process Declarations
Clocked Process:
Output Process:

Package List

LIBRARY ieee;
 USE ieee.std_logic_1164.all;
 USE ieee.numeric_std.ALL;
 LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
 USE TD_TimeBase4DiS.config.all;



HES-SO Valais		Project:
Title:	Application maître FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDMaster/MasterFSM/ism	
Edited:	by drozj1 on 05.juil. 2012	

FPGA - Esclave

C.1 Vue graphique

C.1.1 Board

La description ci-dessous fait référence à l'annexe Board page 49.

1. Ces quatre signaux sont de haut en bas, l'horloge spécifique à la transmission Ethernet, l'horloge spécifique à la réception Ethernet, l'horloge 25 [MHz] du PHY Ethernet et l'horloge 66 [MHz] de la FPGA.
2. Synchronisation du signal reset sur l'horloge FPGA.
3. Les bascules D synchronisent les signaux d'entrées sur leurs horloges respectives.
4. Les bascules D synchronisent les signaux de sorties sur leurs horloges respectives.
5. Le bloc contient l'intégralité du projet VHDL, donné en annexe C.1.2 en pages 51 à 53.

La différence entre la vue graphique Board du maître et de l'esclave est que le bloc n° 5 de l'esclave possède les signaux RS232_Tx et RS232_Rx qui lui permettent de communiquer avec un PC.

C.1.2 PTP

L'annexe pages 51 à 53 est contenue dans le bloc 5 de l'annexe page 49. Elle est décrite ci-dessous.

1. Reset du PHY Ethernet.
2. Port série.
3. Contrôle des données envoyées sur le port série.
4. Copie les trames Ethernet reçues en mémoire RAM et envoie les trames Ethernet copiées en mémoire RAM.
5. UDP FIFO : gère l'encapsulation (Ethernet, IP, UDP) lors de l'émission et la réception de trames Ethernet.
6. Décode les messages PTP reçus. Les informations utiles sont envoyées à la partie application.
7. Crée le message PTP selon les paramètres donnés par l'application.
8. Application esclave.
9. Horloge locale.
10. *Timestamp* de réception.
11. *Timestamp* d'émission.

Les blocs 2, 4 et 5 ont été fournis par l'école au début du projet.

Le code VHDL du bloc n° 2 est disponible en annexe D.5 page 72.

Le code VHDL du bloc n° 6 est disponible en annexe D.2 page 62.

Le code VHDL du bloc n° 7 est disponible en annexe D.3 page 65.

Le bloc n° 8 contient l'annexe C.1.3 page 55.

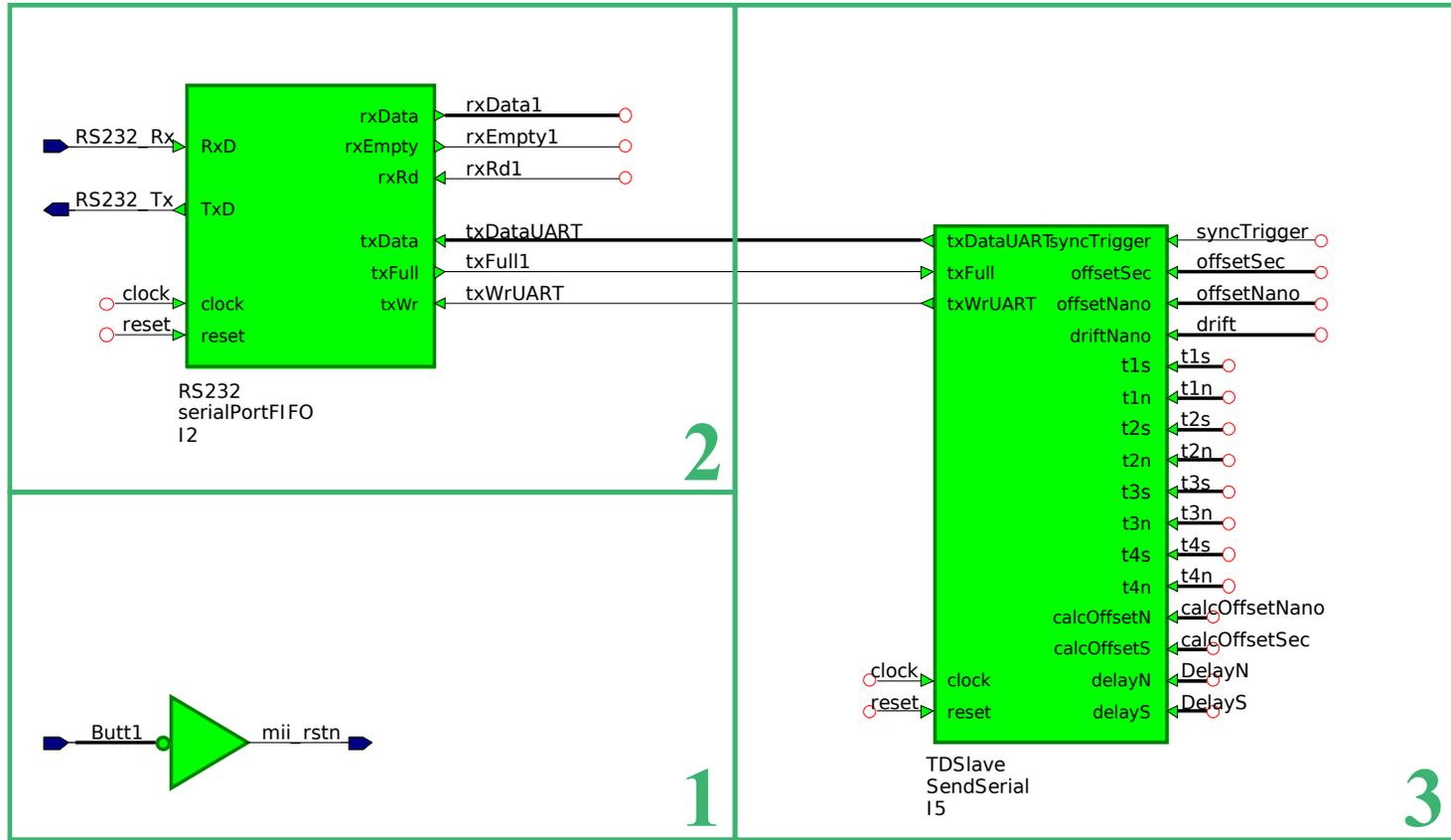
Le code VHDL du bloc n° 9 est disponible en annexe D.4 page 69.

Les blocs n° 10 et n° 11 sont identiques et contiennent la vue en page 40.

Package List
 LIBRARY ieee;
 USE ieee.std_logic_1164.all;
 USE ieee.numeric_std.ALL;
 LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
 USE TD_TimeBase4DiS.config.all;

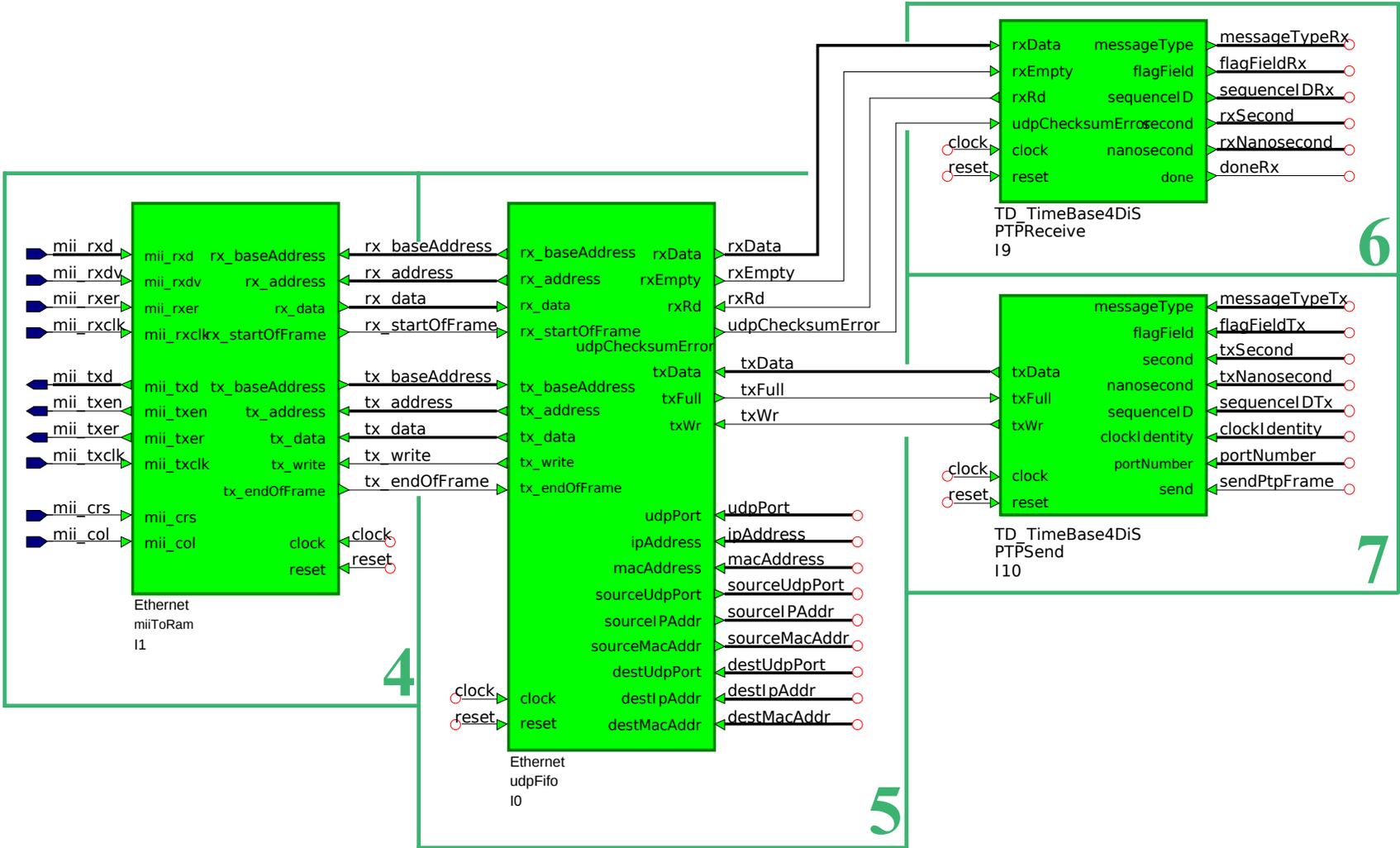
```

    logic1 <= '1';
    logic0 <= '0';
    
```



clock
 reset

HES-SO Valais		Project:
Title:	PTP Esclave	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDSlave/PTP/struct	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	





C.1.3 Application PTP

L'annexe page 55 est contenue dans le bloc 8 de l'annexe page 53. Elle contient :

1. Contrôle les *timeout* utilisés par la machine d'états de l'application.
2. Gère l'état du réseau (occupé, libre).
3. Machine d'états de l'esclave.

Le bloc n° 1 contient la machine d'états de la page 56.

Le bloc n° 2 est semblable a celui utilisé par le maître et contient la machine d'états de la page 46.

Le bloc n° 3 contient la machine d'états de la page 57.

Package List
 LIBRARY ieee;
 USE ieee.std_logic_1164.all;
 USE ieee.numeric_std.all;
 LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
 USE TD_TimeBase4DiS.config.all;

Declarations

Ports:

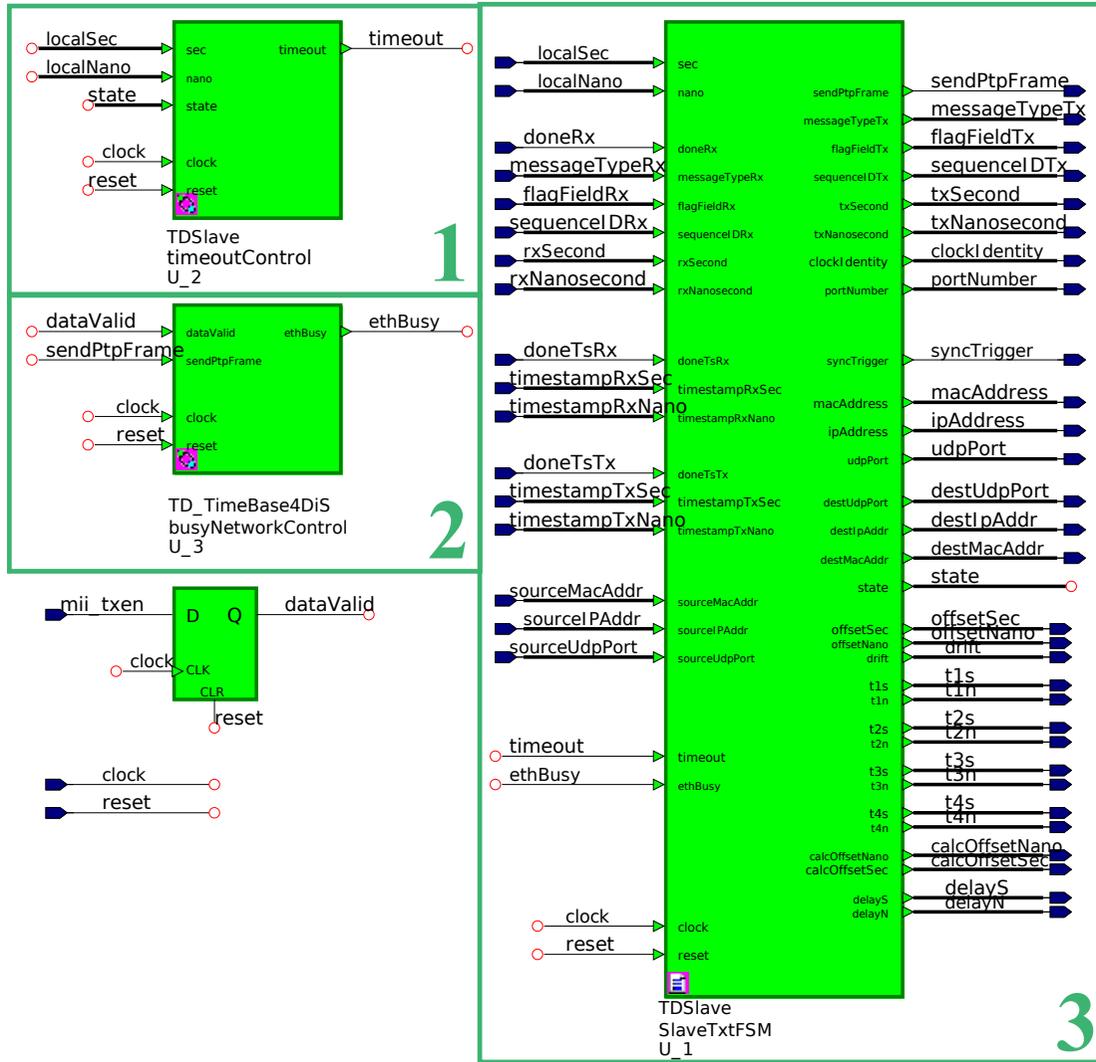
```

clock      : std_ulogic
doneRx     : std_ulogic
doneTSRx  : std_ulogic
doneTSx   : std_ulogic
flagFieldRx : std_ulogic_vector(15 DOWNTO 0)
localNano : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
localSec  : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
messageTypeRx : std_ulogic_vector(3 DOWNTO 0)
mii_txen  : std_ulogic
reset     : std_ulogic
rxNanosecond : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
rxSecond  : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
sequenceIDRx : std_ulogic_vector(15 DOWNTO 0)
sourceIPAddr : std_ulogic_vector(ipAddressBitNb-1 DOWNTO 0)
sourceMacAddr : std_ulogic_vector(macAddressBitNb-1 DOWNTO 0)
sourceUdpPort : std_ulogic_vector(udpPortBitNb-1 DOWNTO 0)
timestampRxNano : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
timestampRxSec : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
timestampTxNano : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
timestampTxSec : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
calcOffsetNano : signed(UInt32BitNb-1+4 DOWNTO 0)
calcOffsetSec : signed(UInt48BitNb-1+4 DOWNTO 0)
clockIdentity : std_ulogic_vector(79 DOWNTO 0)
debug      : std_ulogic_vector(15 DOWNTO 0)
delayN    : signed(UInt32BitNb-1+4 DOWNTO 0)
delayS    : signed(UInt48BitNb-1+4 DOWNTO 0)
destIPAddr : std_ulogic_vector(ipAddressBitNb-1 DOWNTO 0)
destMacAddr : std_ulogic_vector(macAddressBitNb-1 DOWNTO 0)
destUdpPort : std_ulogic_vector(udpPortBitNb-1 DOWNTO 0)
drift     : signed(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
flagFieldTx : std_ulogic_vector(15 DOWNTO 0)
ipAddress : std_ulogic_vector(ipAddressBitNb-1 DOWNTO 0)
macAddress : std_ulogic_vector(macAddressBitNb-1 DOWNTO 0)
messageTypeTx : std_ulogic_vector(3 DOWNTO 0)
offsetNano : signed(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
offsetSec  : signed(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
portNumber : std_ulogic_vector(15 DOWNTO 0)
sendPtpFrame : std_ulogic
sequenceIDTx : std_ulogic_vector(15 DOWNTO 0)
syncTrigger : std_ulogic
t1n       : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
t1s       : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
t2n       : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
t2s       : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
t3n       : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
t3s       : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
t4n       : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
t4s       : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
txNanosecond : unsigned(UInt32BitNb-1 DOWNTO 0)
txSecond    : unsigned(UInt48BitNb-1 DOWNTO 0)
udpPort     : std_ulogic_vector(udpPortBitNb-1 DOWNTO 0)
    
```

Diagram Signals:

```

SIGNAL dataValid : std_ulogic
SIGNAL ethBusy  : std_ulogic
SIGNAL state    : std_ulogic_vector(3 DOWNTO 0)
SIGNAL timeout  : std_ulogic
    
```

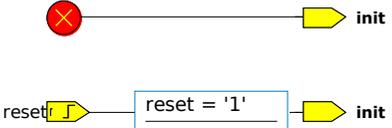


HES-SO Valais		Project:
Title:	Application Esclave	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDSlave/Application/struct	
Edited:	by droazj on 05.jul. 2012	

```

Global Actions
Pre Actions:
Post Actions:

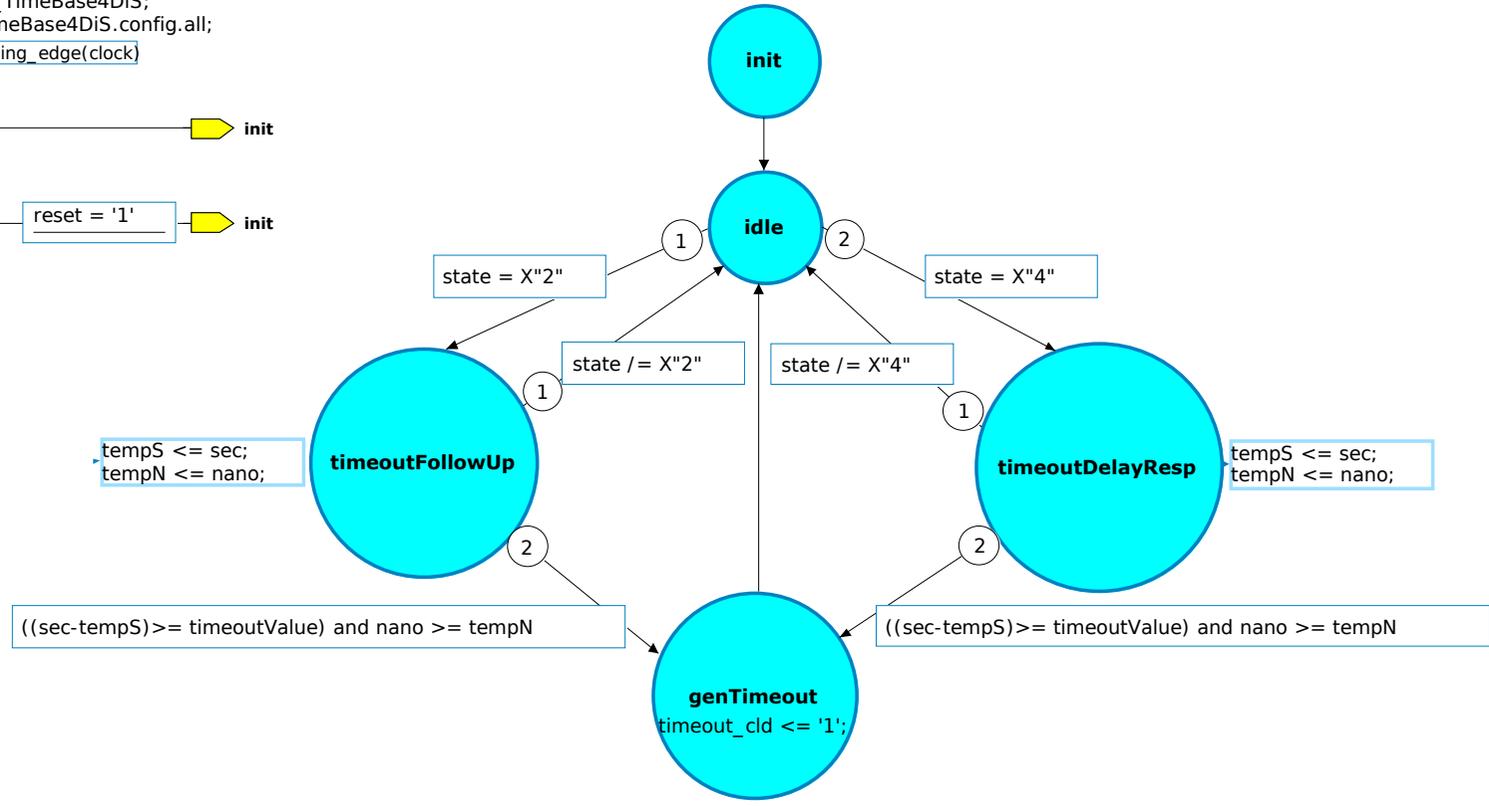
Package List
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.all;
USE ieee.numeric_std.ALL;
LIBRARY TD_TimeBase4DiS;
USE TD_TimeBase4DiS.config.all;
clock <= rising_edge(clock)
  
```



Architecture Declarations

Signal Status		State Register Statements		
SIGNAL	MODE	DEFAULT	RESET	SCHEME
timeout	OUT	'0'	'0'	CLKD
tempS	LOCAL		(others => '0')	CLKD
tempN	LOCAL		(others => '0')	CLKD
timeoutValue	LOCAL	X"02"	X"02"	CLKD

Process Declarations
Clocked Process:
Output Process:



HES-SO Valais		Project:
Title:	Timeout Esclave FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDSlave/timeoutControl/fsm	
Edited:	by drozj1 on 05 juil. 2012	

Global Actions
Pre Actions:
Post Actions:

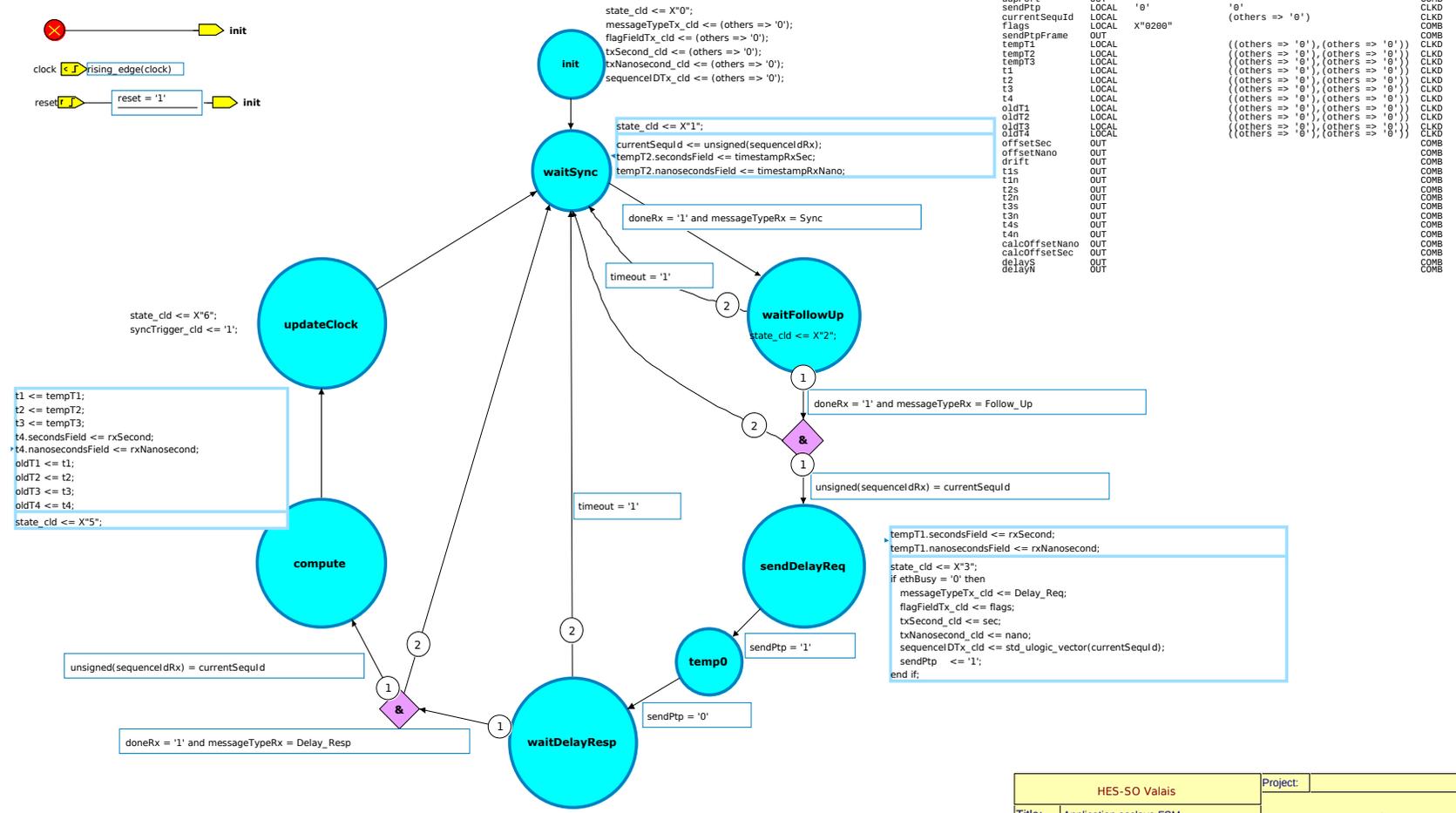
Concurrent Statements
 sendPtpFrame <= sendPTP;
 destIpAddr <= X"A9FEF05C";
 destMacAddr <= X"E4AFA1391000";
 destUdpPort <= X"013F";
 ipAddress <= X"A9FEF05B";
 macAddress <= X"E4AFA1391001";
 udpPort <= X"013F";

Package List
 LIBRARY ieee;
 USE ieee.std_logic_1164;
 USE ieee.numeric_std;
 LIBRARY TD_TimeBase4D;
 USE TD_TimeBase4D;

Architecture Declarations
 USE TD_TimeBase4DIS.config.all;

Process Declarations
Clocked Process:
Output Process:

SIGNAL	MODE	DEFAULT	RESET	SCHEME
clockIdentity	OUT	(others => '0')	(others => '0')	CLKD
state	OUT	(others => '0')	(others => '0')	COMB
destIpAddr	OUT			CLKD
destMacAddr	OUT			COMB
destUdpPort	OUT			COMB
flagFieldTx	OUT		(others => '0')	CLKD
ipAddress	OUT		(others => '0')	COMB
macAddress	OUT		(others => '0')	COMB
messageTypeTx	OUT		(others => '0')	CLKD
portNumber	OUT		(others => '0')	COMB
sequenceIDTx	OUT		(others => '0')	CLKD
syncTrigger	OUT	'0'	'0'	CLKD
txNanosecond	OUT		(others => '0')	CLKD
txSecond	OUT		(others => '0')	CLKD
udpPort	OUT		(others => '0')	COMB
sendPtp	LOCAL	'0'	'0'	CLKD
currentSequId	LOCAL		(others => '0')	CLKD
Flags	LOCAL	x"0200"		COMB
sendPtpFrame	OUT		((others => '0'), (others => '0'))	COMB
tempT1	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
tempT2	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
tempT3	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
t1	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
t2	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
t3	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
t4	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
oldT1	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
oldT2	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
oldT3	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
oldT4	LOCAL		((others => '0'), (others => '0'))	CLKD
offsetSec	OUT			COMB
offsetNano	OUT			COMB
drift	OUT			COMB
t1s	OUT			COMB
t1n	OUT			COMB
t2s	OUT			COMB
t2n	OUT			COMB
t3s	OUT			COMB
t3n	OUT			COMB
t4s	OUT			COMB
t4n	OUT			COMB
calcOffsetNano	OUT			COMB
calcOffsetSec	OUT			COMB
delays	OUT			COMB
delayN	OUT			COMB



HES-SO Valais		Project:
Title:	Application esclave FSM	Base de temps pour systèmes distribués
Path:	TDMaster/MasterFSM/fsm	
Edited:	by droz1 on 05 juil. 2012	

Code VHDL

D.1 Package

```

1  --
2  -- VHDL Package Header TD_TimeBase4DiS.config
3  --
4  -- Created:
5  --     by - drozj1.UNKNOWN (WE4136)
6  --     at - 15:31:45 24.05.2012
7  --
8  -- using Mentor Graphics HDL Designer(TM) 2009.2 (Build 10)
9  --
10 LIBRARY ieee ;
11 USE ieee.std_logic_1164.all;
12 USE ieee.numeric_std.ALL;
13 PACKAGE config IS
14
15     constant Enum4BitNb      : positive := 4;
16     constant Enum8BitNb     : positive := 8;
17     constant Enum16BitNb    : positive := 16;
18     constant UInt4BitNb     : positive := 4;
19     constant UInt8BitNb     : positive := 8;
20     constant UInt16BitNb    : positive := 16;
21     constant UInt32BitNb    : positive := 32;
22     constant UInt48BitNb    : positive := 48;
23     constant Int8BitNb      : positive := 8;
24     constant Int16BitNb     : positive := 16;
25     constant Int32BitNb     : positive := 32;
26     constant Int64BitNb     : positive := 64;
27     constant NibbleBitNb   : positive := 4;
28     constant OctetBitNb    : positive := 8;
29
30
31 -- PTP messageTypes;
32
33 constant Sync                : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"0";
34 constant Delay_Req          : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"1";
35 constant Pdelay_Req        : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"2";
36 constant Pdelay_Resp       : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"3";
37 constant Reserved4         : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"4";
38 constant Reserved5         : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"5";
39 constant Reserved6         : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"6";
40 constant Reserved7         : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"7";
41 constant Follow_Up         : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"8";
42 constant Delay_Resp        : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"9";
43 constant Pdelay_Resp_Follow_Up : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"A";
44 constant Announce          : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"B";
45 constant Signaling         : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"C";
46 constant Management        : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"D";
47 constant ReservedE        : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"E";

```

```

48  constant ReservedF          : std_ulogic_vector(3 downto 0) := X"F";
49
50
51  -----
52  -- Primitive PTP data types
53  -----
54
55  type Boolean                is (false, true);
56  subtype Enumeration4       is std_ulogic_vector(Enum4BitNb-1 downto 0);
57  subtype Enumeration8       is std_ulogic_vector(Enum8BitNb-1 downto 0);
58  subtype Enumeration16      is std_ulogic_vector(Enum16BitNb-1 downto 0);
59  subtype UInteger4          is unsigned(UInt4BitNb-1 downto 0);
60  subtype Integer8           is signed(Int8BitNb-1 downto 0);
61  subtype UInteger8          is unsigned(UInt8BitNb-1 downto 0);
62  subtype Integer16          is signed(Int16BitNb-1 downto 0);
63  subtype UInteger16         is unsigned(UInt16BitNb-1 downto 0);
64  subtype Integer32          is signed(Int32BitNb-1 downto 0);
65  subtype UInteger32         is unsigned(UInt32BitNb-1 downto 0);
66  subtype UInteger48         is unsigned(UInt48BitNb-1 downto 0);
67  subtype Integer64          is signed(Int64BitNb-1 downto 0);
68  subtype Nibble             is std_ulogic_vector(NibbleBitNb-1 downto 0);
69  subtype Octet              is std_ulogic_vector(OctetBitNb-1 downto 0);
70
71  type OctetArray is array (natural range <>) of Octet;
72  -----
73  -- Derived data type specifications
74  -----
75
76  type TimeInterval is record
77    scaledNanoseconds : Integer64;
78  end record;
79
80  type Timestamp is record
81    secondsField      : UInteger48;
82    nanosecondsField  : UInteger32;
83  end record;
84
85  subtype ClockIdentity is std_ulogic_vector(63 downto 0);
86
87  type PortIdentity is record
88    clockIdentity : ClockIdentity;
89    portNumber    : UInteger16;
90  end record;
91
92  type PortAddress is record
93    networkProtocol : Enumeration16;
94    addressLength   : UInteger16;
95    --addressField   : OctetArray(0 to to_integer(addressLength-1));
96  end record;
97
98  type ClockQuality is record
99    clockClass      : UInteger8;
100   clockAccuracy    : Enumeration8;
101   offsetScaledLogVariance : UInteger16;
102  end record;
103
104  type TLV is record
105    tlvType         : Enumeration16;
106    lengthField     : UInteger16;
107    --valueField    : OctetArray(0 to to_integer(lengthField-1));
108  end record;
109
110  type PTPText is record

```

```

111     lengthField : UInteger8;
112     --textField  : OctetArray(0 to to_integer(lengthField-1));
113 end record;
114
115 type FaultRecord is record
116     faultRecordLength : UInteger16;
117     faultTime         : Timestamp;
118     severityCode      : Enumeration8;
119     faultName         : PTPText;
120     faultValue        : PTPText;
121     faultDescription  : PTPText;
122 end record;
123
124 -----
125 -- PTP data sets
126 -----
127
128 type defaultDS is record
129     twoStepFlag      : Boolean;
130     clockIdentity    : ClockIdentity;
131     numberPorts      : UInteger16;
132     clockQuality     : ClockQuality;
133     priority1        : UInteger8;
134     priority2        : UInteger8;
135     domainNumber     : UInteger8;
136     slaveOnly        : Boolean;
137 end record;
138
139 type currentDS is record
140     stepsRemoved     : UInteger16;
141     offsetFromMaster : TimeInterval;
142     meanPathDelay    : TimeInterval;
143 end record;
144
145 type parentDS is record
146     parentPortIdentity : PortIdentity;
147     parentStats         : Boolean;
148     observedParentOffsetScaledLogVariance : UInteger16;
149     observedParentClockPhaseChangeRate   : Integer32;
150     grandmasterIdentity : ClockIdentity;
151     grandmasterClockQuality : ClockQuality;
152     grandmasterPriority1  : UInteger8;
153     grandmasterPriority2  : UInteger8;
154 end record;
155
156 type timePropertiesDS is record
157     currentUtcOffset      : Integer16;
158     currentUtcOffsetValid : Boolean;
159     leap59                : Boolean;
160     leap61                : Boolean;
161     timeTraceable         : Boolean;
162     frequencyTraceable    : Boolean;
163     ptpTimescale          : Boolean;
164     timeSource             : Enumeration8;
165 end record;
166
167 type portDS is record
168     portIdentity          : PortIdentity;
169     portState             : Enumeration8;
170     logMinDelayReqInterval : Integer8;
171     peerMeanPathDelay     : TimeInterval;
172     logAnnounceInterval  : Integer8;
173     announceReceiptTimeout : UInteger8;

```

```
174     logSyncInterval      : Integer8;  
175     delayMechanism       : Enumeration8;  
176     logMinPdelayReqInterval : Integer8;  
177     versionNumber        : UInteger4;  
178 end record;  
179  
180 type foreignMasterDS is record  
181     foreignMasterPortIdentity : PortIdentity;  
182     —foreignMasterAnnounceMessages :  
183 end record;  
184 END config;
```

Code/config_pkg.vhd

D.2 Réception PTP

```

1  --
2  -- VHDL Architecture TD_TimeBase4DiS.PTPReceive.rtl
3  --
4  -- Created:
5  --         by - drozj1.UNKNOWN (WE4136)
6  --         at - 12:51:55 30.05.2012
7  --
8  -- using Mentor Graphics HDL Designer(TM) 2009.2 (Build 10)
9  --
10 ARCHITECTURE rtl OF PTPReceive IS
11
12  -- PTP Header
13  signal transportSpecific: std_ulogic_vector(3 downto 0);
14  signal msgType: std_ulogic_vector(3 downto 0);
15  signal versionPTP: std_ulogic_vector(7 downto 0);
16  signal messageLength: std_ulogic_vector(15 downto 0);
17  signal domainNumber: std_ulogic_vector(7 downto 0);
18  signal flags: std_ulogic_vector(15 downto 0);
19  signal correctionField: std_ulogic_vector(63 downto 0);
20  signal sourcePortIdentity: PortIdentity;
21  signal sequID: std_ulogic_vector(15 downto 0);
22  signal controlField: std_ulogic_vector(7 downto 0);
23  signal logMessageInterval: std_ulogic_vector(7 downto 0);
24  -- PTP Data
25  signal originTimestamp: Timestamp;
26  signal requestingPortIdentity: PortIdentity;
27
28  -- FSM Declaration
29  type unpackStateType is (
30      idle ,
31      readHeader , readData
32  );
33  signal unpackState: unpackStateType;
34
35  signal addressCounter: unsigned(7 downto 0);
36  signal dataU: unsigned(rxData'range);
37  signal dataShiftRegister: unsigned(correctionField'range);
38  signal rxRead: std_ulogic;
39
40 BEGIN
41
42  -----
43  -- sequencer
44  unpackFsm: process(reset , clock)
45  begin
46      if reset = '1' then
47          unpackState <= idle;
48          done <= '0';
49      elsif rising_edge(clock) then
50          done <= '0';
51          case unpackState is
52              when idle =>
53                  if rxEmpty = '0' then
54                      unpackState <= readHeader;
55                  end if;
56              when readHeader =>
57                  if addressCounter = 3 and transportSpecific /= X"8" then
58                      unpackState <= idle;
59                  elsif addressCounter = 34 then
60                      unpackState <= readData;
61                  end if;

```

```

62     when readData =>
63         if addressCounter >= unsigned(messageLength) then
64             done <= '1';
65             unpackState <= idle;
66         end if;
67         when others => null;
68     end case;
69 end if;
70 end process unpackFsm;
71
72 -----
73                                     -- address counter
74 incrementAddress: process(reset , clock)
75 begin
76     if reset = '1' then
77         addressCounter <= (others => '0');
78     elsif rising_edge(clock) then
79         if unpackState = idle then
80             addressCounter <= ((0) => '1', others => '0');
81         elsif rxRead = '1' then
82             addressCounter <= addressCounter + 1;
83         end if;
84     end if;
85 end process incrementAddress;
86
87 -----
88                                     -- shift register
89 shiftData: process(reset , clock)
90 begin
91     if reset = '1' then
92         dataShiftRegister <= (others => '0');
93     elsif rising_edge(clock) then
94         if rxRead = '1' then
95             dataShiftRegister <= shift_left(dataShiftRegister , dataU'length);
96             dataShiftRegister(dataU'range) <= dataU;
97         end if;
98     end if;
99 end process shiftData;
100
101 -----
102                                     -- store informations
103 storeInfo: process(reset , clock)
104 begin
105     if reset = '1' then
106         transportSpecific <= (others => '0');
107         messageType <= (others => '0');
108         versionPTP <= (others => '0');
109         messageLength <= (others => '1');
110         domainNumber <= (others => '0');
111         flags <= (others => '0');
112         correctionField <= (others => '0');
113         sourcePortIdentity <= ((others => '0'),(others => '0'));
114         sequID <= (others => '0');
115         controlField <= (others => '0');
116         logMessageInterval <= (others => '0');
117         originTimestamp <= ((others => '0'),(others => '0'));
118         requestingPortIdentity <= ((others => '0'),(others => '0'));
119         second <= (others => '0');
120         nanosecond <= (others => '0');
121
122     elsif rising_edge(clock) then
123
124

```

```

125  if unpackState = readHeader then
126      if addressCounter = 1 then
127          transportSpecific <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(7 downto 4));
128          messageType <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(messageType'range));
129      elsif addressCounter = 2 then
130          versionPTP <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(versionPTP'range));
131      elsif addressCounter = 4 then
132          messageLength <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(messageLength'range))
133          ;
134      elsif addressCounter = 5 then
135          domainNumber <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(domainNumber'range));
136      elsif addressCounter = 8 then
137          flags <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(flags'range));
138      elsif addressCounter = 16 then
139          correctionField <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(correctionField'
140          range));
141      elsif addressCounter = 28 then
142          sourcePortIdentity.clockIdentity <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(
143          sourcePortIdentity.clockIdentity'range));
144      elsif addressCounter = 30 then
145          sourcePortIdentity.portNumber <= dataShiftRegister(sourcePortIdentity.
146          portNumber'range);
147      elsif addressCounter = 32 then
148          sequID <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(sequID'range));
149      elsif addressCounter = 33 then
150          controlField <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(controlField'range));
151      elsif addressCounter = 34 then
152          logMessageInterval <= std_ulogic_vector(dataShiftRegister(
153          logMessageInterval'range));
154      end if;
155  elsif unpackState = readData then
156      if addressCounter = 40 then
157          second <= dataShiftRegister(second'range);
158      elsif addressCounter = 44 then
159          nanosecond <= dataShiftRegister(nanosecond'range);
160      end if;
161  end if;
162  end process storeInfo;
163
164  rxRd <= rxRead;
165  flagField <= flags;
166  sequenceID <= sequID;
167  dataU <= unsigned(rxData);
168  rxRead <= not rxEmpty;
169
170  END ARCHITECTURE rtl;

```

Code/PTPReceive_rtl.vhd

D.3 Émission PTP

```

1  --
2  -- VHDL Architecture TD_TimeBase4DiS.PTPSend.rtl
3  --
4  -- Created:
5  --         by - drozj1.UNKNOWN (WE4136)
6  --         at - 11:29:52 31.05.2012
7  --
8  -- using Mentor Graphics HDL Designer(TM) 2009.2 (Build 10)
9  --
10 ARCHITECTURE rtl OF PTPSend IS
11  -- PTP Header
12  signal transportSpecific: std_ulogic_vector(3 downto 0);
13  signal msgType: std_ulogic_vector(3 downto 0);
14  signal versionPTP: std_ulogic_vector(7 downto 0);
15  signal messageLength: std_ulogic_vector(15 downto 0);
16  signal domainNumber: std_ulogic_vector(7 downto 0);
17  signal flags: std_ulogic_vector(15 downto 0);
18  signal correctionField: std_ulogic_vector(63 downto 0);
19  signal sourcePortIdentity: PortIdentity;
20  signal sequID: std_ulogic_vector(15 downto 0);
21  signal controlField: std_ulogic_vector(7 downto 0);
22  signal logMessageInterval: std_ulogic_vector(7 downto 0);
23  -- PTP Data
24  signal originTimestamp: Timestamp;
25  signal requestingPortIdentity: PortIdentity;
26
27  type packStateType is (
28      idle ,
29      writeHeader , writeData , endOfFrame
30  );
31  signal packState: packStateType;
32
33  signal addressCounter: unsigned(7 downto 0);
34  signal headerData: unsigned(txData'range);
35  signal txWrite: std_ulogic;
36
37 BEGIN
38
39  -----
40  -- Acquire Data
41  process(clock , reset)
42  begin
43      if reset = '1' then
44          transportSpecific <= (others =>'0');
45          msgType <= (others =>'0');
46          versionPTP <= (others =>'0');
47          messageLength <= (others =>'0');
48          domainNumber <= (others =>'0');
49          flags <= (others =>'0');
50          correctionField <= (others =>'0');
51          sourcePortIdentity <= ((others =>'0'),(others =>'0'));
52          sequID <= (others =>'0');
53          controlField <= (others =>'0');
54          logMessageInterval <= (others =>'0');
55          -- PTP Data
56          originTimestamp <= ((others =>'0'),(others =>'0'));
57          requestingPortIdentity <= ((others =>'0'),(others =>'0'));
58      elsif rising_edge(clock) then
59          if send = '1' then
60              transportSpecific <= X"8";
61              msgType <= messageType;

```

```

62     versionPTP <= X"02";
63     if messageType = X"9" then
64         messageLength <= X"0036";
65     else
66         messageLength <= X"002C";
67     end if;
68     domainNumber <= (others =>'0');
69     flags <= flagField;
70     correctionField <= (others =>'0');
71     sourcePortIdentity <= ((others =>'0'),(others =>'0'));
72     sequID <= sequenceID;
73     controlField <= X"00";
74     logMessageInterval <= X"7F";
75     -- PTP Data
76     originTimestamp <= (second, nanosecond);
77     requestingPortIdentity <= (X"0123456789ABCDEF",X"ABEF");
78     end if;
79 end if;
80 end process;
81
82 -----
83                                     -- sequencer
84 packFsm: process(reset , clock)
85 begin
86     if reset = '1' then
87         packState <= idle;
88     elsif rising_edge(clock) then
89         case packState is
90             when idle =>
91                 if send = '1' then
92                     packState <= writeHeader;
93                 end if;
94             when writeHeader =>
95                 if addressCounter >= 34 then
96                     packState <= writeData;
97                 end if;
98             when writeData =>
99                 if addressCounter = unsigned(messageLength)-1 then
100                     packState <= endOfFrame;
101                 end if;
102             when endOfFrame =>
103                 packState <= idle;
104             when others => null;
105         end case;
106     end if;
107 end process packFsm;
108
109 -----
110                                     -- address counter
111 incrementAddress: process(reset , clock)
112 begin
113     if reset = '1' then
114         addressCounter <= (others => '0');
115     elsif rising_edge(clock) then
116         case packState is
117             when idle =>
118                 addressCounter <= (others => '0');
119             when writeHeader | writeData =>
120                 if txFull = '0' then
121                     addressCounter <= addressCounter + 1;
122                 end if;
123             when others => null;
124         end case;

```

```

125     end if;
126 end process incrementAddress;
127
128                                     -- build header data
129 buildHeaderData: process (
130     addressCounter, txWrite
131 )
132 begin
133     case to_integer(addressCounter) is
134         -- PTP Header
135         when 0 =>
136             headerData(7 downto 4) <= unsigned(transportSpecific);
137             headerData(3 downto 0) <= unsigned(msgType);
138         when 1 => headerData <= unsigned(versionPTP);
139         when 2 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(messageLength),
140             headerData'length), headerData'length);
141         when 3 => headerData <= resize(unsigned(messageLength), headerData'length);
142         when 4 => headerData <= unsigned(domainNumber);
143         when 5 => headerData <= X"00";
144         when 6 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(flags), headerData'length
145             ), headerData'length);
146         when 7 => headerData <= resize(unsigned(flags), headerData'length);
147         when 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 => headerData <=
148             X"00";
149         when 20 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
150             clockIdentity), 7*headerData'length), headerData'length);
151         when 21 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
152             clockIdentity), 6*headerData'length), headerData'length);
153         when 22 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
154             clockIdentity), 5*headerData'length), headerData'length);
155         when 23 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
156             clockIdentity), 4*headerData'length), headerData'length);
157         when 24 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
158             clockIdentity), 3*headerData'length), headerData'length);
159         when 25 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
160             clockIdentity), 2*headerData'length), headerData'length);
161         when 26 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sourcePortIdentity .
162             clockIdentity), 1*headerData'length), headerData'length);
163         when 27 => headerData <= resize(unsigned(sourcePortIdentity.clockIdentity),
164             headerData'length);
165         when 28 => headerData <= resize(shift_right(sourcePortIdentity.portNumber,
166             headerData'length), headerData'length);
167         when 29 => headerData <= resize(sourcePortIdentity.portNumber, headerData'
168             length);
169         when 30 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(sequID), headerData'
170             length), headerData'length);
171         when 31 => headerData <= resize(unsigned(sequID), headerData'length);
172         when 32 => headerData <= unsigned(controlField);
173         when 33 => headerData <= unsigned(logMessageInterval);
174         when 34 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.secondsField, 5*
175             headerData'length), headerData'length);
176         when 35 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.secondsField, 4*
177             headerData'length), headerData'length);
178         when 36 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.secondsField, 3*
179             headerData'length), headerData'length);
180         when 37 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.secondsField, 2*
181             headerData'length), headerData'length);
182         when 38 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.secondsField, 1*
183             headerData'length), headerData'length);
184         when 39 => headerData <= resize(originTimestamp.secondsField, headerData'
185             length);
186         when 40 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.nanosecondsField
187             , 3*headerData'length), headerData'length);

```

```

167   when 41 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.nanosecondsField
168     ,2*headerData'length), headerData'length);
169   when 42 => headerData <= resize(shift_right(originTimestamp.nanosecondsField
170     ,1*headerData'length), headerData'length);
171   when 43 => headerData <= resize(originTimestamp.nanosecondsField, headerData'
172     length);
173   when 44 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
174     clockIdentity), 7*headerData'length), headerData'length);
175   when 45 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
176     clockIdentity), 6*headerData'length), headerData'length);
177   when 46 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
178     clockIdentity), 5*headerData'length), headerData'length);
179   when 47 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
180     clockIdentity), 4*headerData'length), headerData'length);
181   when 48 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
182     clockIdentity), 3*headerData'length), headerData'length);
183   when 49 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
184     clockIdentity), 2*headerData'length), headerData'length);
185   when 50 => headerData <= resize(shift_right(unsigned(requestingPortIdentity.
186     clockIdentity), 1*headerData'length), headerData'length);
187   when 51 => headerData <= resize(unsigned(requestingPortIdentity.clockIdentity
188     ), headerData'length);
189   when 52 => headerData <= resize(shift_right(requestingPortIdentity.portNumber
190     ,headerData'length), headerData'length);
191   when 53 => headerData <= resize(requestingPortIdentity.portNumber, headerData'
192     length);
193   when others => headerData <= (others => '-');
194 end case;
195 end process buildHeaderData;
196
197 packControls: process(
198   packState,
199   addressCounter, headerData,
200   txFull
201 )
202 begin
203   txWrite <= '0';
204   case packState is
205     when writeHeader | writeData =>
206       if txFull = '0' then
207         txWrite <= '1';
208         txData <= std_ulogic_vector(headerData);
209       end if;
210     when others => null;
211   end case;
212 end process packControls;
213
214 txWr <= txWrite;
215 END ARCHITECTURE rtl;

```

Code/PTPSend_rtl.vhd

D.4 Horloge

```

1  --
2  -- VHDL Architecture TD_TimeBase4DiS.PTPClockCounter.rtl
3  --
4  -- Created:
5  --         by - drozj1.UNKNOWN (WE4136)
6  --         at - 11:26:24 04.06.2012
7  --
8  -- using Mentor Graphics HDL Designer(TM) 2009.2 (Build 10)
9  --
10 ARCHITECTURE rtl OF PTPClockCounter IS
11   constant margeBit : positive := 2;
12   signal second: unsigned(sec'left+margeBit downto 0);
13   signal nanosecond: signed(nano'left+margeBit downto 0);
14   signal fractionNano: signed(nano'left+margeBit downto 0);
15   signal carryNano: std_ulogic;
16   signal carrySec: std_ulogic;
17   signal incrementFractionNano: signed(nano'left+margeBit downto 0);
18   signal incrementNano: signed(nano'left+margeBit downto 0);
19   constant defaultFractionNanoIncrement: signed(nano'left+margeBit downto 0) :=
20     to_signed(151515151, nanosecond'length);
21   constant defaultNanoIncrement: signed(nano'left+margeBit downto 0) := to_signed
22     (15, nanosecond'length);
23 BEGIN
24   sec <= resize(unsigned(second), sec'length);
25
26   nanosecondsOutput: process(nanosecond, reset)
27   begin
28     if nanosecond < 0 or reset = '1' then
29       nano <= (others => '0');
30     else
31       nano <= resize(unsigned(nanosecond), nano'length);
32     end if;
33   end process;
34
35   -- increment the fraction of nanosecond every rising edge of clock signal
36   -- update carry signal and manage overflow
37   fractionsNano: process(clock, reset)
38   begin
39     if reset = '1' then
40       fractionNano <= (others => '0');
41       carryNano <= '0';
42       incrementFractionNano <= defaultFractionNanoIncrement;
43     elsif rising_edge(clock) then
44
45       if fractionNano >= 1e9 then
46         fractionNano <= fractionNano + incrementFractionNano - 1e9;
47         carryNano <= '1';
48       else
49         fractionNano <= fractionNano + incrementFractionNano;
50         carryNano <= '0';
51       end if;
52
53     end if;
54   end process;
55
56   -- increment the nanosecond every rising edge of clock signal
57   -- update carry signal and manage overflow
58   -- possibility to change nanosecond value
59   ns: process(clock, reset)

```

```

60 begin
61   if reset = '1' then
62     nanosecond <= (others => '0');
63     carrySec <= '0';
64     incrementNano <= defaultNanoIncrement;
65   elsif rising_edge(clock) then
66
67     if syncTrigger = '1' then           -- update clock
68       if nanosecond >= 1e9 then
69         if carryNano = '1' then
70           nanosecond <= resize(nanosecond + incrementNano - 1e9 + 1 - offsetNano,
71                               nanosecond'length);
72         else
73           nanosecond <= resize(nanosecond + incrementNano - 1e9 - offsetNano,
74                               nanosecond'length);
75         end if;
76       carrySec <= '1';
77     else
78       if carryNano = '1' then
79         nanosecond <= resize(nanosecond + incrementNano + 1 - offsetNano,
80                               nanosecond'length);
81       else
82         nanosecond <= resize(nanosecond + incrementNano - offsetNano, nanosecond
83                               'length);
84       end if;
85       carrySec <= '0';
86     end if;
87   else
88     if nanosecond >= 1e9 then
89       if carryNano = '1' then
90         nanosecond <= nanosecond + incrementNano - 1e9 + 1;
91       else
92         nanosecond <= nanosecond + incrementNano - 1e9;
93       end if;
94       carrySec <= '1';
95     else
96       if carryNano = '1' then
97         nanosecond <= nanosecond + incrementNano + 1;
98       else
99         nanosecond <= nanosecond + incrementNano;
100      end if;
101      carrySec <= '0';
102    end if;
103  end if;
104 end process;
105
106 -- increment the second every carry from nanosecond process
107 -- possibility to change second value
108 -- generate PPS signal
109 s:process(clock, reset)
110 begin
111   if reset = '1' then
112     second <= to_unsigned(1341835200, second'length); -- set a date in reset
113     PPS <= '0';
114   elsif rising_edge(clock) then
115     PPS <= '0';
116     if syncTrigger = '1' then
117       if carrySec = '1' then
118         second <= resize(unsigned(signed(second + 1) - offsetSec), second'length);
119         PPS <= '1';

```

```
119     else
120         second <= resize(unsigned(signed(second) - offsetSec), second'length);
121     end if;
122 else
123     if carrySec = '1' then
124         second <= second + 1;
125         PPS <= '1';
126     end if;
127 end if;
128
129 end if;
130 end process;
131
132 END ARCHITECTURE rtl;
```

Code/PTPClockCounter_rtl.vhd

D.5 Émission RS-232

```

1  --
2  -- VHDL Architecture TD_TimeBase4DiS.SendSerial.rtl
3  --
4  -- Created:
5  --         by - drozj1.UNKNOWN (WE4136)
6  --         at - 08:11:45 12.06.2012
7  --
8  -- using Mentor Graphics HDL Designer(TM) 2009.2 (Build 10)
9  --
10
11 ARCHITECTURE rtl OF SendSerial IS
12   signal offsetSecReg: signed(offsetSec'range);
13   signal offsetNanoReg: signed(offsetNano'range);
14   signal driftNanoReg: signed(driftNano'range);
15   signal addressCounter: unsigned(7 downto 0);
16   signal dataShiftRegister: std_ulogic_vector(offsetSec'range);
17   signal fifoWrite: std_ulogic;
18   constant addressMax: positive := 168;
19   type sendStateType is (
20     idle ,
21     send
22   );
23   signal sendState: sendStateType;
24 BEGIN
25
26   -----
27
28   sendFsm: process(reset , clock)                                -- sequencer
29   begin
30     if reset = '1' then
31       sendState <= idle;
32       offsetSecReg <= (others => '0');
33       offsetNanoReg <= (others => '0');
34       driftNanoReg <= (others => '0');
35     elsif rising_edge(clock) then
36       case sendState is
37         when idle =>
38           if syncTrigger = '1' then
39             sendState <= send;
40             offsetNanoReg <= offsetNano;
41             offsetSecReg <= offsetSec;
42             driftNanoReg <= driftNano;
43           end if;
44         when send =>
45           if addressCounter >= addressMax then
46             sendState <= idle;
47           end if;
48         end case;
49     end if;
50   end process sendFsm;
51
52   tranmitControls: process(
53     sendState ,
54     txFull ,
55     addressCounter
56   )
57   begin
58     fifoWrite <= '0';
59     case sendState is
60       when send =>
61         if addressCounter > 0 then

```

```

62     fifoWrite <= not txFull;
63     end if;
64     when others => null;
65     end case;
66 end process transmitControls;
67
68 txWrUART <= fifoWrite;
69
70                                     -- shift register
71 process(dataShiftRegister , addressCounter)
72     variable data8 : unsigned(txDataUart'range);
73 begin
74
75     data8 := resize(unsigned(dataShiftRegister(dataShiftRegister'high downto
76         dataShiftRegister'high-3)), txDataUart'length);
77
78     if data8 >= 0 and data8 <= 9 then
79         txDataUart <= std_ulogic_vector(data8 + 48);
80     elsif data8 >= 10 and data8 <= 15 then
81         txDataUart <= std_ulogic_vector(data8 + 55);
82     else
83         txDataUart <= std_ulogic_vector(data8);
84     end if;
85     if addressCounter = 13 or addressCounter = 22 or addressCounter = 44
86     or addressCounter = 53 or addressCounter = 66 or addressCounter = 75
87     or addressCounter = 88 or addressCounter = 97 or addressCounter = 110
88     or addressCounter = 133 or addressCounter = 143 or addressCounter = 157 then
89         txDataUart <= X"3A";
90     elsif addressCounter = 31 or addressCounter = 119 then
91         txDataUart <= X"2F";
92     elsif addressCounter = 167 then
93         txDataUart <= X"25"; --% = end of transmission
94     end if;
95 end process;
96
97                                     -- build data
98 shiftData: process(reset , clock)
99 begin
100     if reset = '1' then
101         dataShiftRegister <= (others => '0');
102     elsif rising_edge(clock) then
103         if addressCounter = 0 then
104             dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(offsetSecReg);
105         end if;
106         if fifoWrite = '1' then
107             dataShiftRegister(dataShiftRegister'high downto dataShiftRegister'low+4)
108                 <= dataShiftRegister(dataShiftRegister'high-4 downto dataShiftRegister'
109                 low);
110             if addressCounter = 9 then
111                 dataShiftRegister(offsetNanoReg'range) <= std_ulogic_vector(offsetNanoReg)
112                 ;
113             elsif addressCounter = 18 then
114                 dataShiftRegister(driftNanoReg'range) <= std_ulogic_vector(driftNanoReg);
115             elsif addressCounter = 31 then
116                 dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(t1s);
117             elsif addressCounter = 40 then
118                 dataShiftRegister(t1n'range) <= std_ulogic_vector(t1n);
119             elsif addressCounter = 53 then
120                 dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(t2s);
121             elsif addressCounter = 62 then
122                 dataShiftRegister(t1n'range) <= std_ulogic_vector(t2n);
123             elsif addressCounter = 75 then

```

```

122     dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(t3s);
123     elsif addressCounter = 84 then
124         dataShiftRegister(t1n'range) <= std_ulogic_vector(t3n);
125     elsif addressCounter = 97 then
126         dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(t4s);
127     elsif addressCounter = 106 then
128         dataShiftRegister(t1n'range) <= std_ulogic_vector(t4n);
129     elsif addressCounter = 119 then
130         dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(delayS(delayS'high downto 4));
131     elsif addressCounter = 120 then
132         dataShiftRegister(3 downto 0) <= std_ulogic_vector(delayS(3 downto 0));
133     elsif addressCounter = 130 then
134         dataShiftRegister(35 downto 0) <= std_ulogic_vector(delayN);
135     elsif addressCounter = 143 then
136         dataShiftRegister <= std_ulogic_vector(calcOffsetS(calcOffsetS'high downto
137             4));
138     elsif addressCounter = 144 then
139         dataShiftRegister(3 downto 0) <= std_ulogic_vector(calcOffsetS(3 downto 0)
140             );
141     elsif addressCounter = 154 then
142         dataShiftRegister(35 downto 0) <= std_ulogic_vector(calcOffsetN);
143     end if;
144 end if;
145 end process shiftData;
146
147 -----
148                                     -- address counter
149 incrementAddress: process(reset , clock)
150 begin
151     if reset = '1' then
152         addressCounter <= (others => '0');
153     elsif rising_edge(clock) then
154         if sendState = idle then
155             addressCounter <= (others => '0');
156         elsif sendState = send then
157             if txFull = '0' then
158                 addressCounter <= addressCounter + 1;
159             end if;
160         end if;
161     end if;
162 end process incrementAddress;
163
164 END ARCHITECTURE rtl;

```

Code/SendSerial_rtl.vhd

ANNEXE E

Tests

E.1 Timestamp

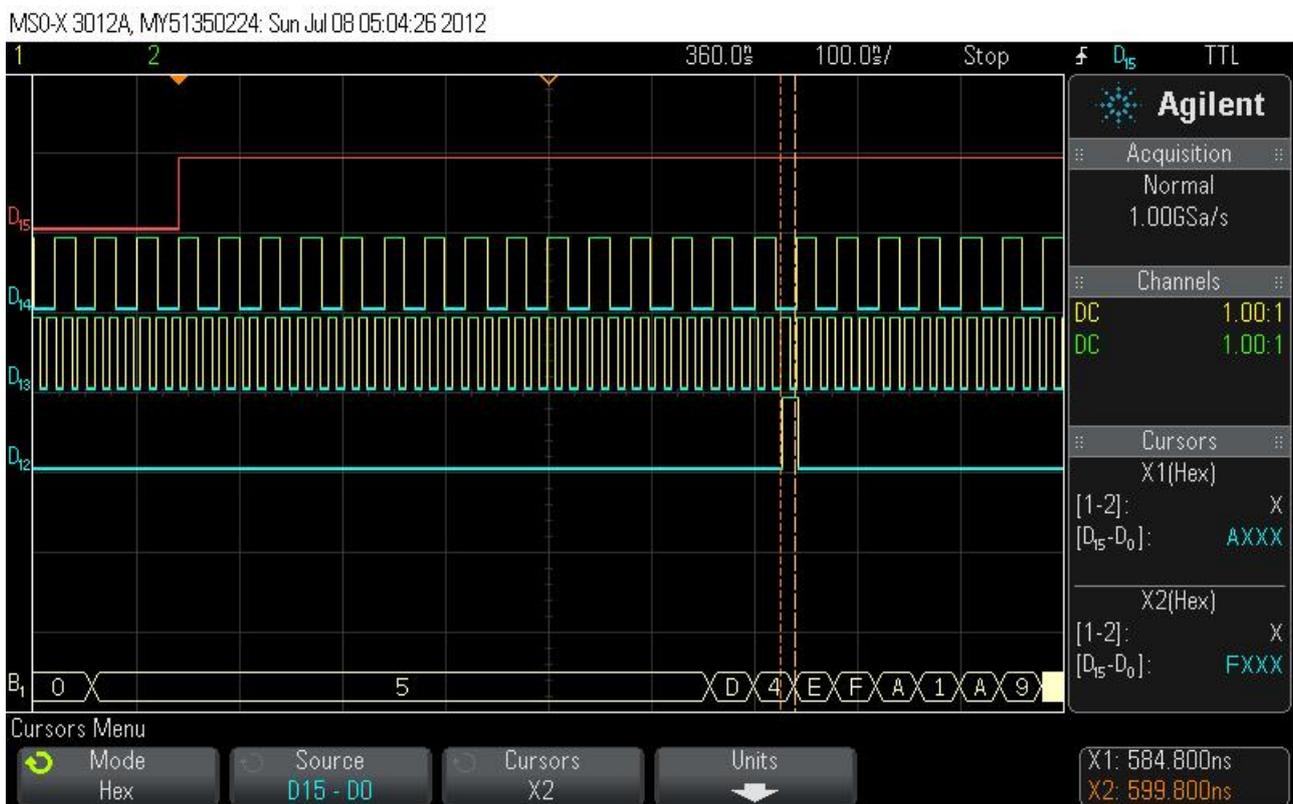
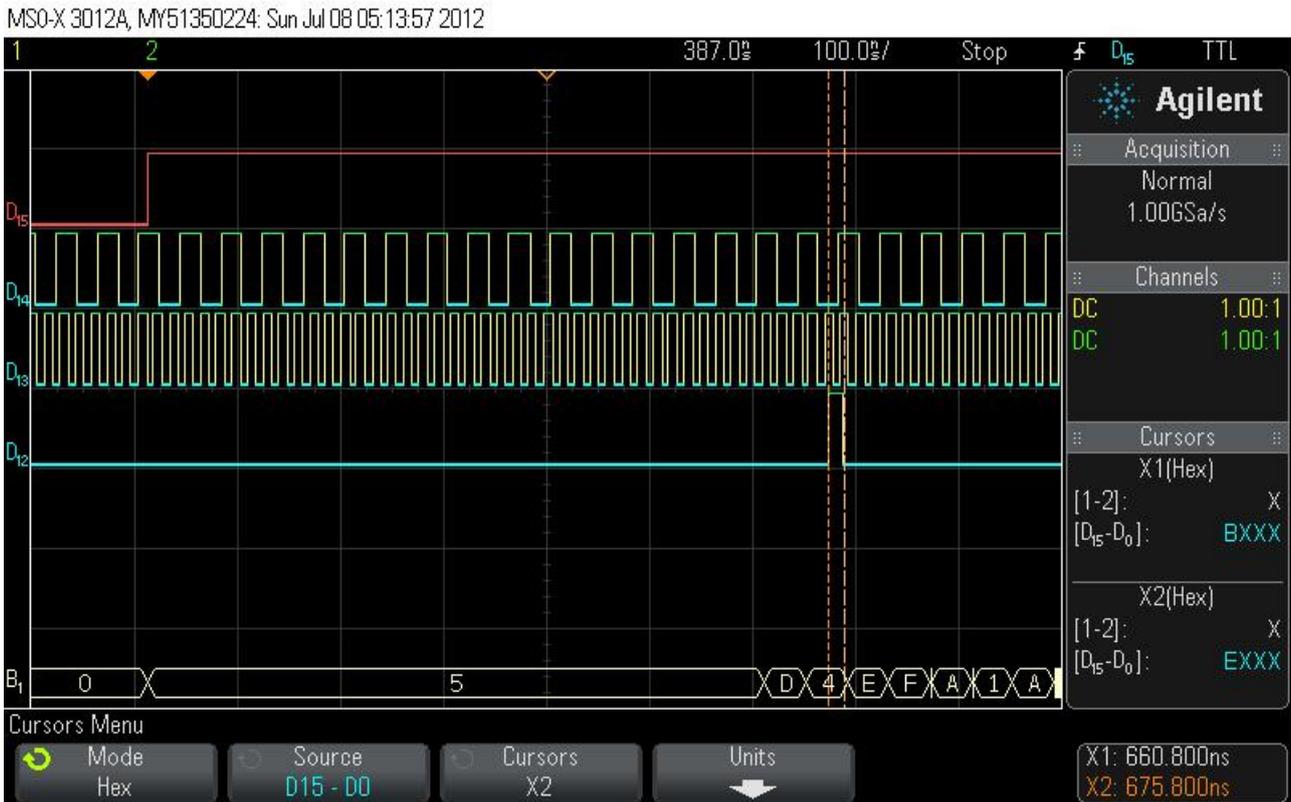


FIGURE E.1 – *Timestamp* à la réception

FIGURE E.2 – *Timestamp* à l'émission

Signal n°	Description
D_{15}	Données Valides
D_{14}	Horloge spécifique à l'émission/réception d'une trame Ethernet
D_{13}	Horloge de la FPGA
D_{12}	Exécution du timestamp
B_1	Bus qui représente les données sous forme hexadécimale

TABLE E.1 – Description des signaux des figures E.1 et E.2

E.2 Échange de messages

E.2.1 Paquets Ethernet

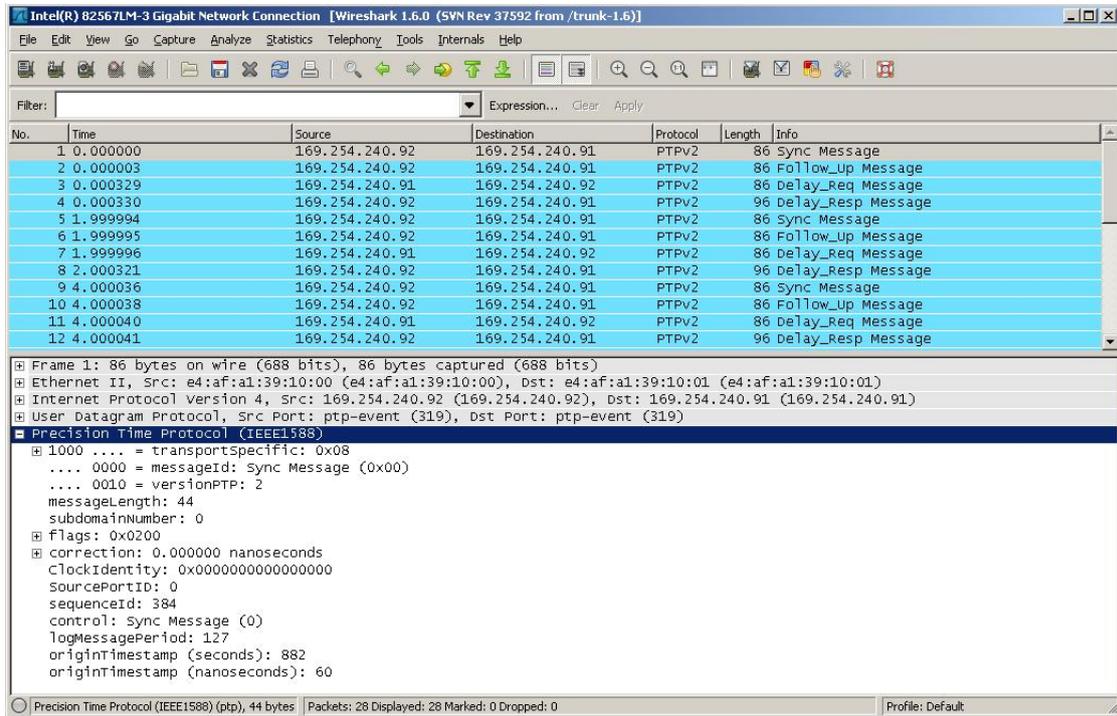


FIGURE E.3 – Capture des messages échangés entre le maître et l’esclave

E.2.2 Données RS-232

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
	Offset seconde	Offset nanoseconde	t1 sec	t1 nano	t2 sec	t2 nano	t3 sec	t3 nano	t4 sec	t4 nano	DelayS	DelayN	Vérification Delay	Vérification Offset seconde	Vérification Offset nanoseconde
1	10	326469652	1341835202	9226	1341835212	326475211	1341835212	326649741	1341835202	191090	0	3667	3667	10	326469652
2	10	326481545	1341835210	275120	1341835214	326752968	1341835214	326927771	1341835204	457317	0	3697	3697	10	326481545
3	10	326493189	1341835206	541423	1341835216	327031105	1341835216	327205787	1341835206	723120	0	3507	3507	10	326493189
4	10	326505484	1341835208	806938	1341835218	327308756	1341835218	327483423	1341835208	988938	0	3666	3666	10	326505484
5	10	326517038	1341835210	1072847	1341835220	327586408	1341835220	327761044	1341835210	1254438	0	3477	3477	10	326517038
6	10	326529356	1341835212	1338362	1341835222	327864074	1341835222	328038680	1341835212	1520256	0	3644	3644	10	326529356
7	10	326541069	1341835214	1604271	1341835224	328141726	1341835224	328316301	1341835214	1786074	0	3614	3614	10	326541069
8	10	326553226	1341835216	1870150	1341835226	328419786	1341835226	328594332	1341835216	2051877	0	3590	3590	10	326553226
9	10	326564977	1341835218	2136029	1341835228	328697438	1341835228	328871953	1341835218	2317680	0	3568	3568	10	326564977
10	10	326577379	1341835220	2401892	1341835230	328975498	1341835230	329150362	1341835220	2584302	0	3773	3773	10	326577379
11	10	326588977	1341835222	2668135	1341835232	329253544	1341835232	329428377	1341835222	2850105	0	3568	3568	10	326588977
12	10	326600803	1341835224	2933968	1341835234	329531195	1341835234	329705998	1341835224	3115923	0	3576	3576	10	326600803
13	10	326613189	1341835226	3199786	1341835236	329809240	1341835236	329984013	1341835226	3382029	0	3735	3735	10	326613189
14	10	326625030	1341835228	3465983	1341835238	330087301	1341835238	330262028	1341835228	3648135	0	3712	3712	10	326625030
15	10	326636885	1341835230	3732165	1341835240	330365361	1341835240	330540058	1341835230	3914241	0	3689	3689	10	326636885
16	10	326648773	1341835232	3998331	1341835242	330643422	1341835242	330818074	1341835232	4180347	0	3682	3682	10	326648773
17	10	326660652	1341835234	4264498	1341835244	330921483	1341835244	331096104	1341835234	4446453	0	3667	3667	10	326660652
18	10	326672561	1341835236	4530649	1341835246	331199543	1341835246	331374134	1341835236	4712574	0	3667	3667	10	326672561
19	10	326684280	1341835238	4796786	1341835248	331477604	1341835248	331652164	1341835238	4978271	0	3462	3462	10	326684280
20	10	326696204	1341835240	5062119	1341835250	331754861	1341835250	331929391	1341835240	5243574	0	3462	3462	10	326696204
21	10	326708326	1341835242	5327437	1341835252	332032134	1341835252	332207028	1341835242	5509589	0	3629	3629	10	326708326
22	10	326720090	1341835244	5593543	1341835254	332310194	1341835254	332485058	1341835244	5775286	0	3439	3439	10	326720090
23	10	326732219	1341835246	5859225	1341835256	332587937	1341835256	332762679	1341835246	6040982	0	3507	3507	10	326732219
24	10	326744355	1341835248	6124922	1341835258	332866694	1341835258	333040300	1341835248	6306695	0	3583	3583	10	326744355

FIGURE E.4 – Extrait d’un fichier de données reçues par RS-232

E.3 Temps de propagation

La moyenne du temps de propagation et l'écart-type sont calculés sur 200 mesures. La source des mesures est un fichier du types de celui de la figure E.4.

Longueur du câble	HUB	Temps de propagation moyen	Écart-type
20 m	√	3637 ns	82 ns
	×	450 ns	4.3 ns
100 m	√	4159 ns	78 ns
	×	843 ns	6.5 ns

TABLE E.2 – Temps de propagation

Régulateur

F.1 Dimensionnement

Fonction de transfert du temps local t_l par rapport au temps éloigné t_r (cf. figure F.1).

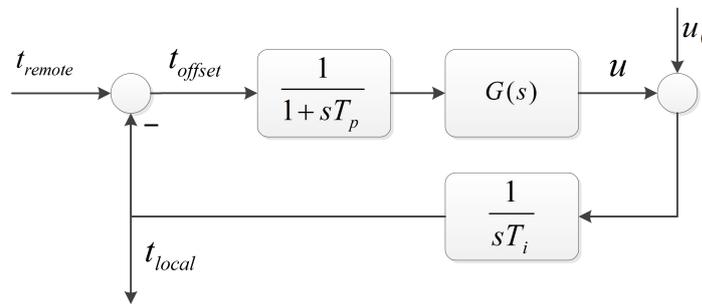


FIGURE F.1 – Régulateur

Période de mesure du décalage : $T_s = 2 \text{ s}$
 Constante de temps de l'intégrateur de l'horloge locale : $T_i = 1 \text{ s}$

Fonction de transfert continue, sans tenir compte du maintien de l'échantillonnage : $\frac{t_l(s)}{t_r(s)} = \frac{G(s)}{sT_i + G(s)}$

Fonction de transfert (pseudo-) continue de t_r vers t_l en tenant compte de l'échantillonnage : $\frac{t_l(s)}{t_r(s)} = \frac{G(s)}{sT_i(1+sT_p) + G(s)}$

Fonction de transfert de l'oscillateur local en roue libre vers le temps local : $\frac{t_l(s)}{u_n(s)} = \frac{1+sT_p}{sT_i(1+sT_p) + G(s)} \quad (1)$

$\Rightarrow G_s$ doit inclure un intégrateur pour compenser u_n constant

Fonction de transfert d'un régulateur PI : $G_s(s) = K_p \frac{1+sT_n}{sT_n} \quad (2)$

(1)+(2) \Rightarrow

$$\frac{t_l(s)}{t_p(s)} = \frac{K_p(1+sT_n)}{sT_n T_i(1+sT_p) + K_p(1+sT_n)}$$

$$\frac{t_l(s)}{u_n(s)} = \frac{sT_n}{s^2 T_n T_i(1+sT_p) + K_p(1+sT_n)}$$

Si le temps local est mis à jour à chaque coup de l'horloge locale

$$: T_s = 2 s, u = \frac{1}{f_{clk}} = \frac{1}{66 [MHz]}$$

Petite constante de temps équivalente, égale à la moitié de la période d'échantillonnage T_s

$$: T_p = 1 s$$

En introduisant le régulateur PI dans la fonction de transfert en boucle fermée, on remarque qu'elle devient d'ordre 3, donc elle possède 3 pôles

$$: \frac{t_i(s)}{t_p(s)} = \frac{1+sT_n}{1+sT_n + \frac{s^2 T_n T_i}{K_p} + \frac{s^3 T_n T_i T_p}{K_p}}$$

il y a 3 pôles

$$: p_0 = -\omega_0, p_{1,2} = -\omega_0(\alpha \pm j\beta)$$

Il s'agit de placer ces 3 pôles de manière à obtenir un comportement stable et bien amorti.

$$\begin{aligned} \left(1 - \frac{s}{p_0}\right) \left(1 - \frac{s}{p_1}\right) \left(1 - \frac{s}{p_2}\right) &= 1 - s \left(\frac{1}{p_0} + \frac{1}{p_1} + \frac{1}{p_2}\right) + s^2 \left(\frac{1}{p_0 p_1} + \frac{1}{p_1 p_2} + \frac{1}{p_2 p_0}\right) - s^3 \left(\frac{1}{p_0 p_1 p_2}\right) = \\ &= 1 + \frac{s}{\omega_0} \left(1 + \frac{2\alpha}{\alpha^2 + \beta^2}\right) + \frac{s^2}{\omega_0^2} \frac{1+2\alpha}{\alpha^2 + \beta^2} + \frac{s^3}{\omega_0^3} \frac{1}{\alpha^2 + \beta^2} \end{aligned}$$

Cas simple : 3 pôles réels identiques $\alpha = 1, \beta = 0$

$$: 1 + 3\frac{s}{\omega_0} + 3\frac{s^2}{\omega_0^2} + \frac{s^3}{\omega_0^3} = \left(1 + \frac{s}{\omega_0}\right)^3$$

Identification des coefficients

$$: T_n = \frac{1}{\omega_0} \left(1 + \frac{2\alpha}{\alpha^2 + \beta^2}\right)$$

Il y a deux coefficients du régulateur PI (K_p et T_n) à dimensionner. Comme nous avons 3 contraintes de par l'identification des coefficients des polynômes au dénominateur, il reste une condition inhérente qui ne peut pas être choisie librement.

$$: \left. \begin{aligned} \frac{T_n T_i}{K_p} &= \frac{1}{\omega_0^2} \frac{1+2\alpha}{\alpha^2 + \beta^2} \\ \frac{T_n T_i T_p}{K_p} &= \frac{1}{\omega_0^3} \frac{1}{\alpha^2 + \beta^2} \end{aligned} \right\} T_p = \frac{1}{\omega_0(1+2\alpha)}$$

$$K_p = \omega_0 T_i \frac{\alpha^2 + \beta^2 + 2\alpha}{1+2\alpha}$$

3 pôles réels identiques

$$: \alpha = 1, \beta = 0$$

Le choix de 3 pôles réels identiques assure un bon amortissement avec une réponse indicielle sans dépassement

$$\omega_0 = \frac{1}{3T_p} = \frac{2}{3T_s}, K_p = \frac{2T_i}{3T_s}, T_n = \frac{9}{2}T_s, \frac{K_p}{T_n} = \frac{4T_i}{27T_s^2}$$

incrément de l'horloge locale, nominal

$$: \Delta T_0 = h = u_0$$

incrément actuel de l'horloge locale

$$: \Delta T = \Delta T_0 + \Delta t$$

sortie du régulateur $G(s)$

$$: \Delta t = u$$

La sortie u du régulateur correspond à un incrément supplémentaire de l'horloge, qu'il faut répartir de manière uniforme sur une période T_s .

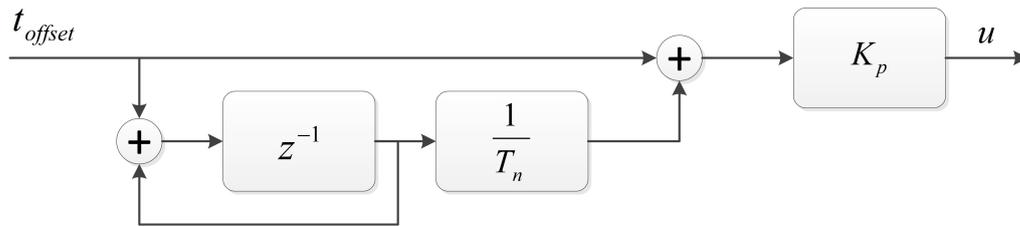


FIGURE F.2 – Implémentation du régulateur

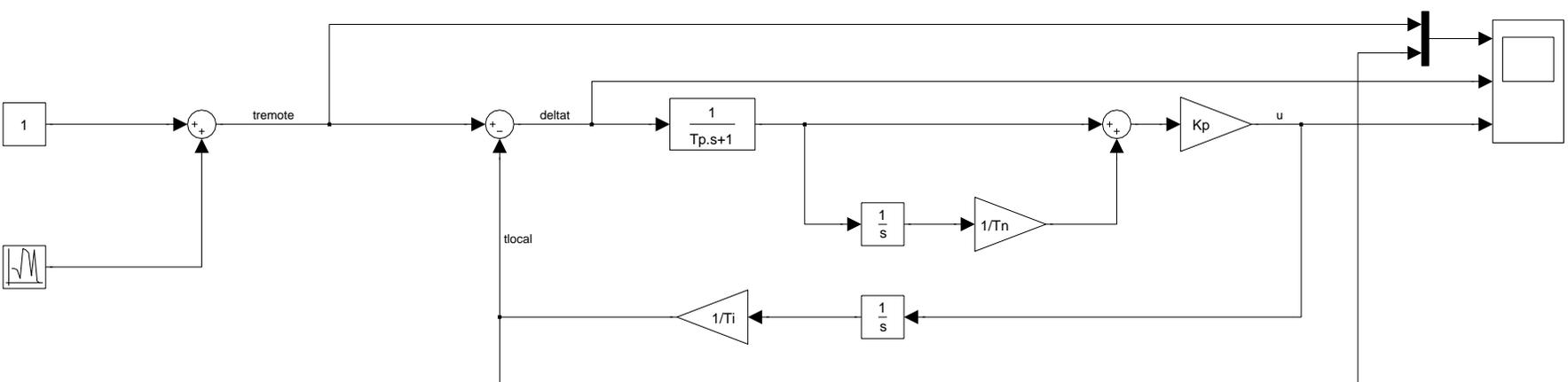
F.2 Simulations

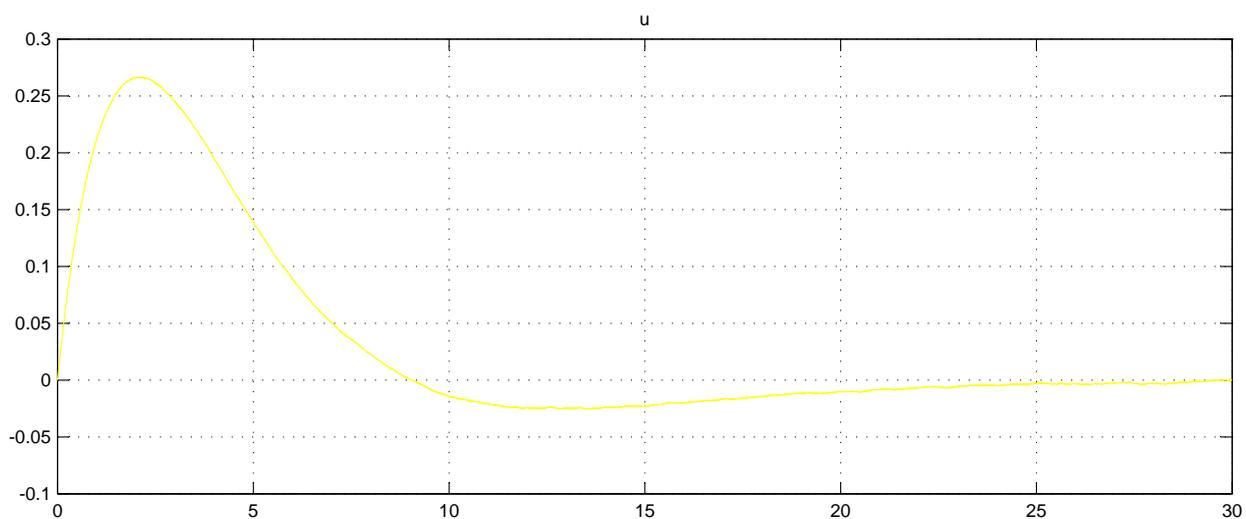
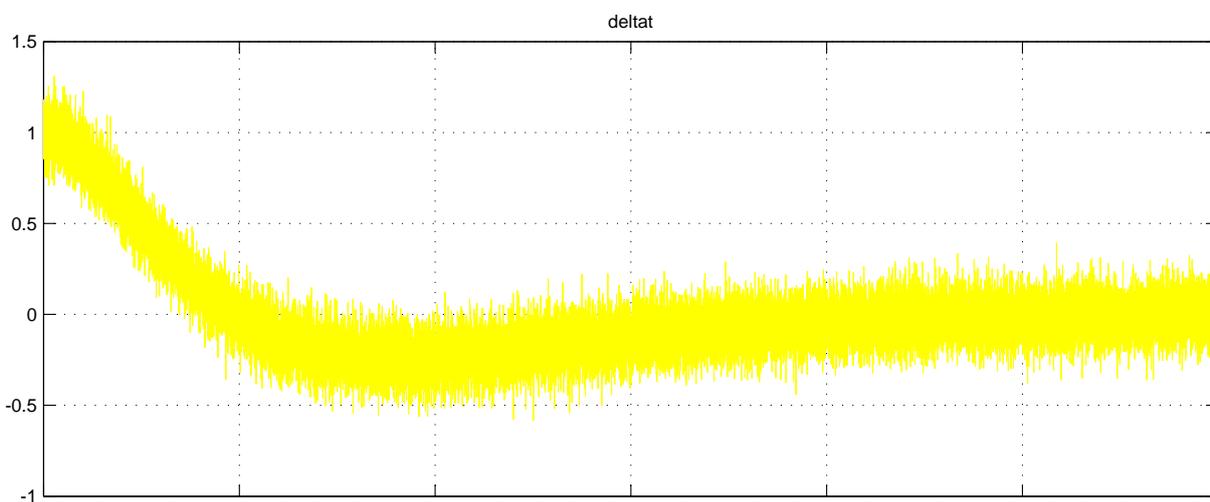
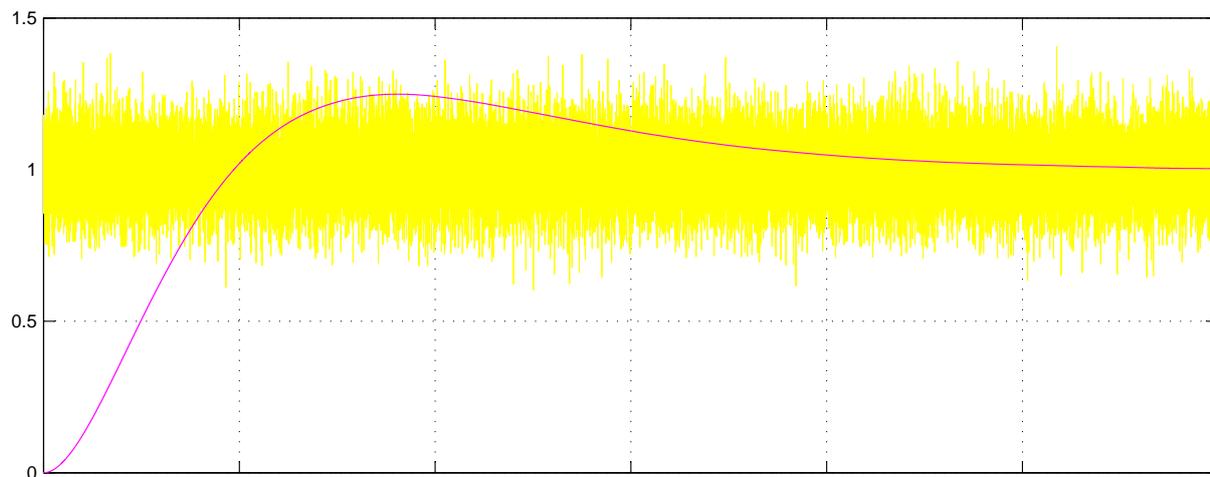
L'annexe page 82 représente la boucle continue, c.-à-d. sans tenir compte de l'échantillonnage. La simulation est donnée en page 83. On constate que le Δ_t tend vers 0.

L'annexe page 84 représente la boucle digitale (l'échantillonnage est pris en compte). Seulement la partie fractionnelle de l'offset est prise en compte. La simulation est donnée en page 85.

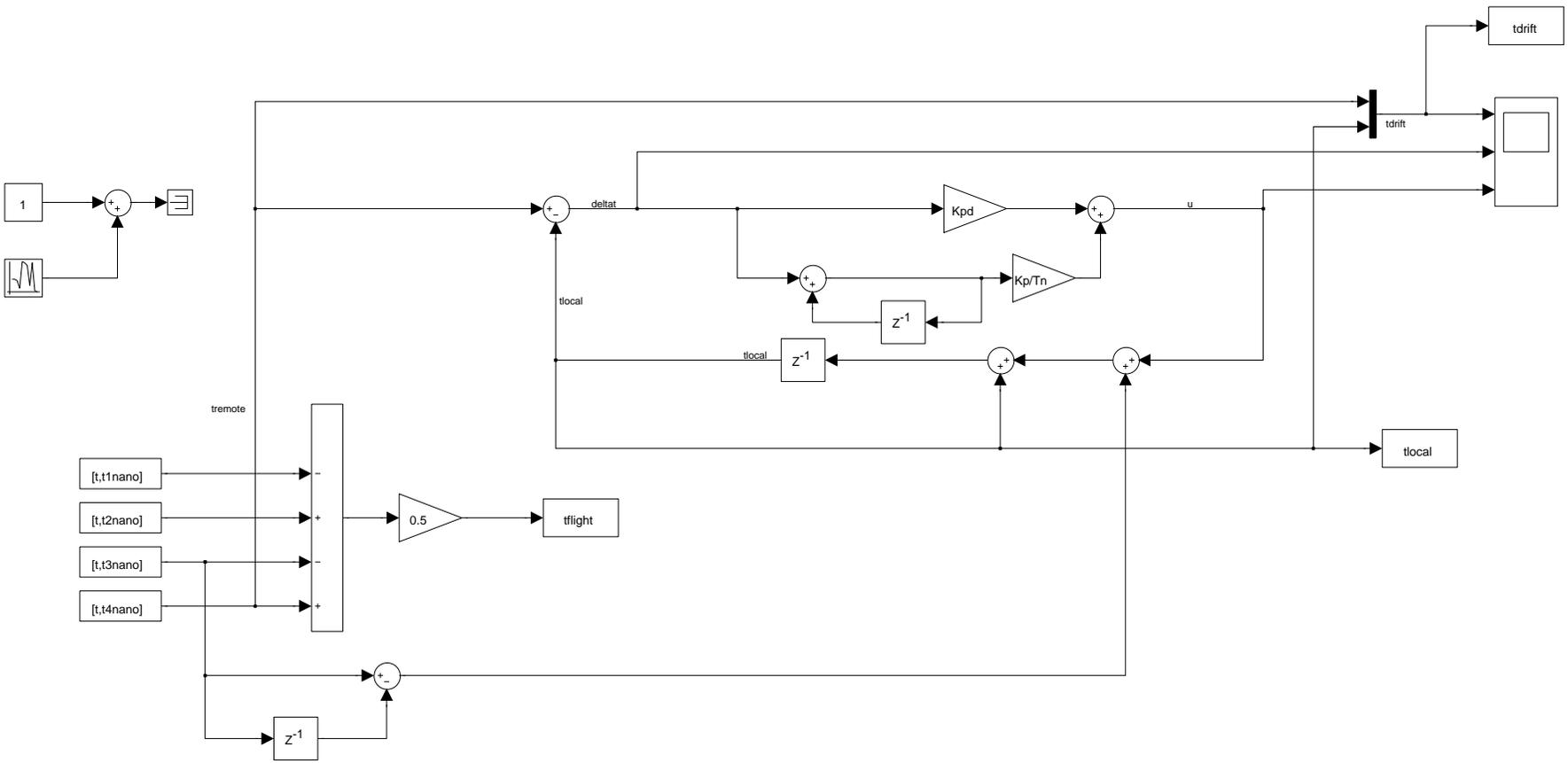
L'annexe page 86 représente la boucle digitale. Mais cette fois la mise à jour de l'horloge locale à la fréquence du quartz est simulée. Pour réduire le temps de simulation, la fréquence du clock est fixée à 66 [kHz] à la place de 66 [MHz]. La simulation est donnée en page 87. Elle semble fonctionner, cependant :

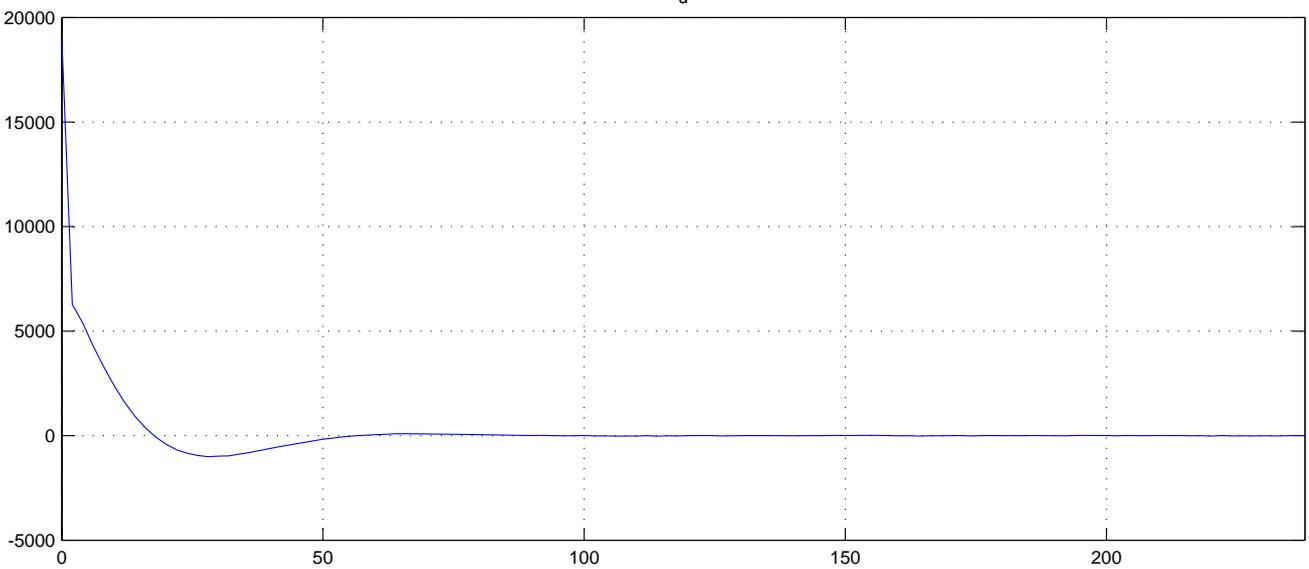
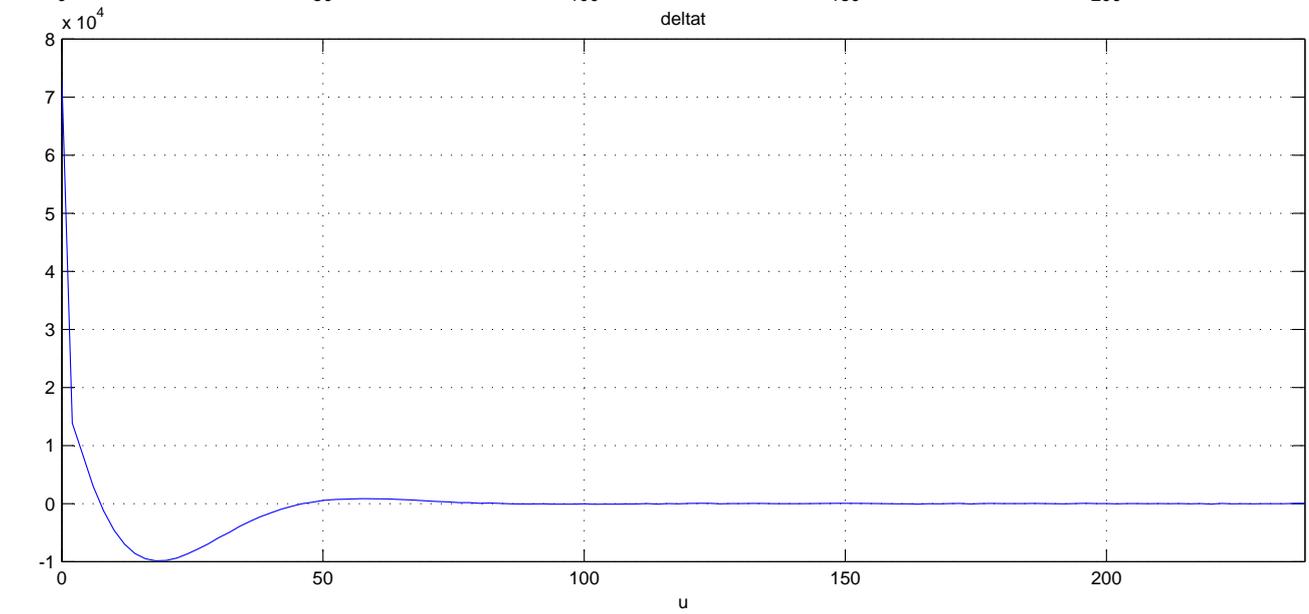
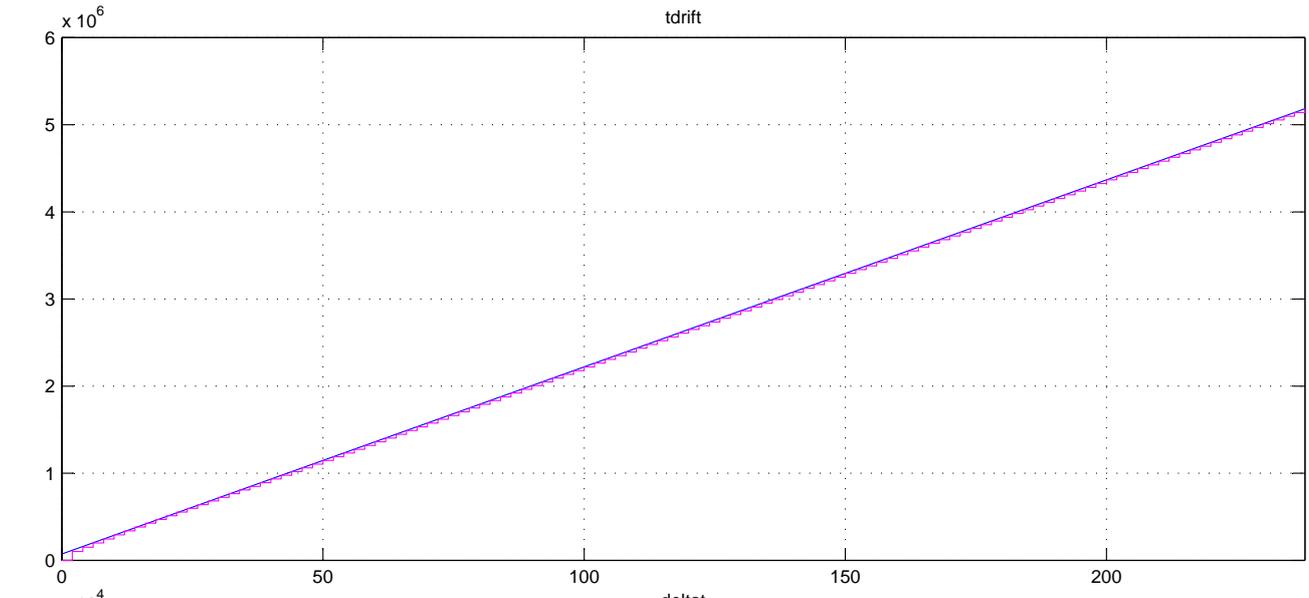
- Il va falloir revoir le placement des pôles du régulateur pour accélérer la convergence.
- Les parties *sec* et *nsec* du temps sont simulées. Tous les calculs sont en *nsec*. Les formats arithmétiques à virgule fixe.
- Un instant de temps supplémentaire t_5 doit être défini. C'est le temps à partir duquel la correction calculée par le régulateur est mise en œuvre.



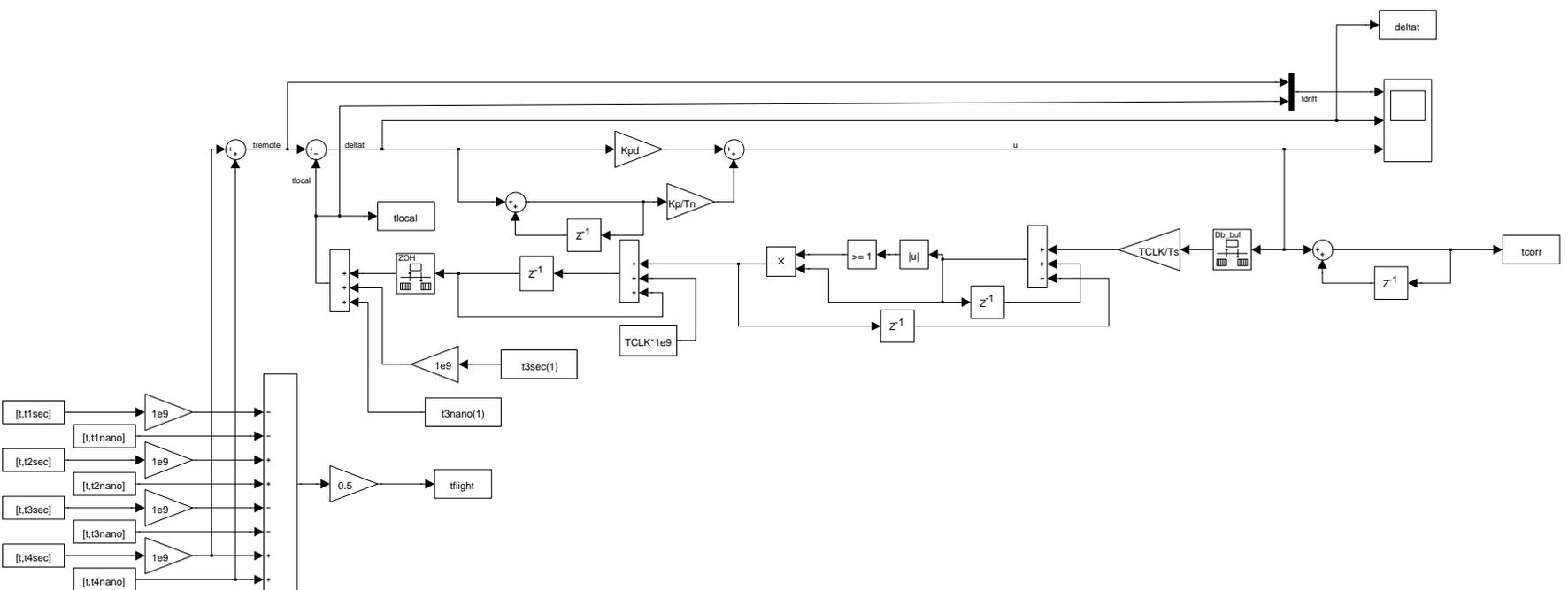


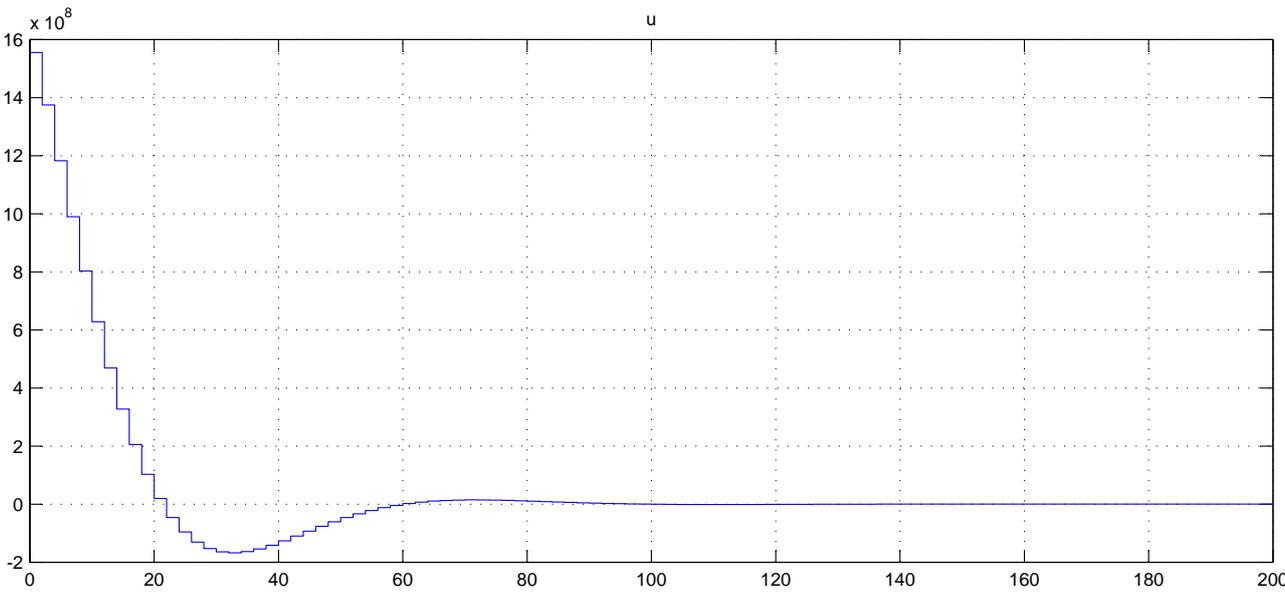
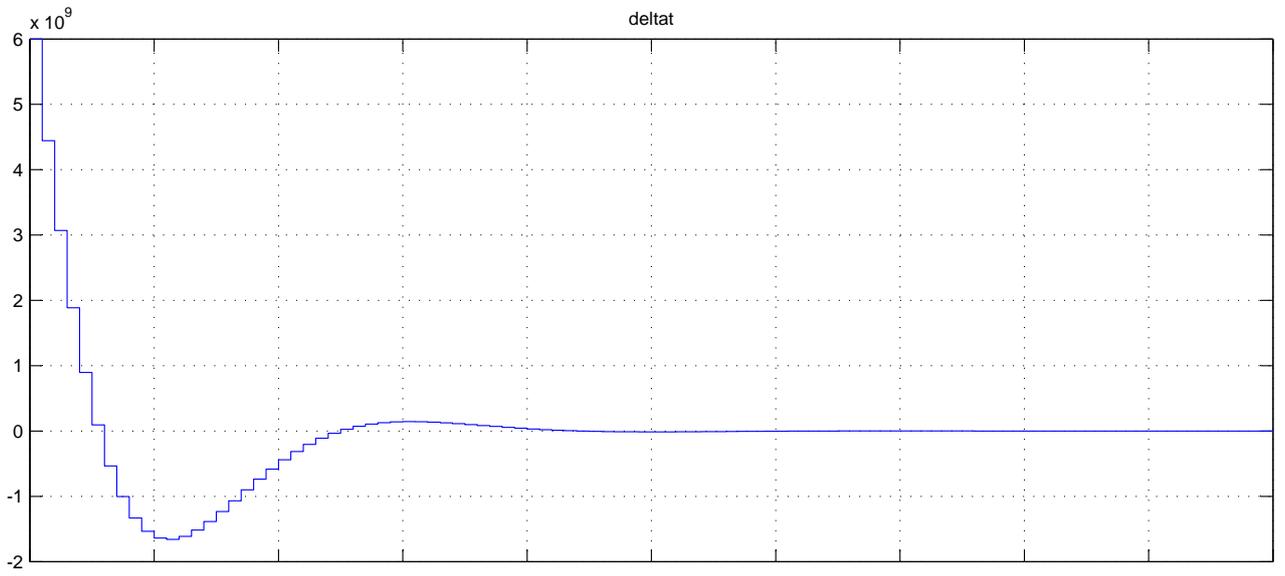
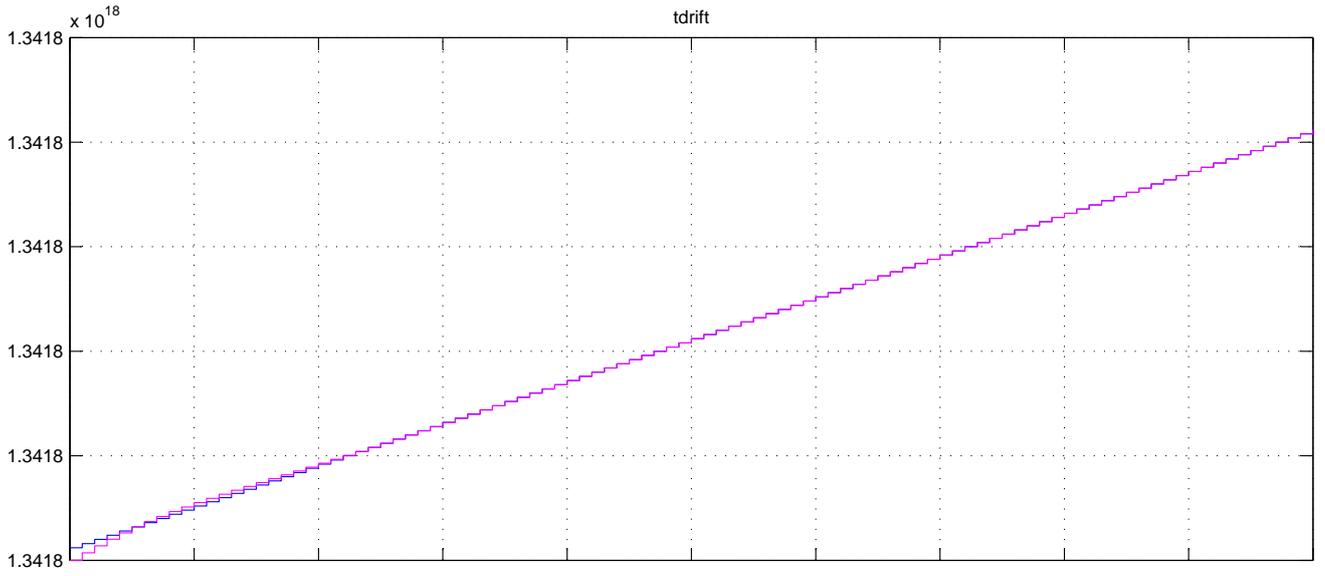
Time offset: 0





Time offset: 0





Time offset: 0

Table des figures

1.1	Précision vs. Stabilité [8]	7
2.1	Échange de messages pour une synchronisation	10
2.2	Envoi des messages	11
3.1	Configuration matérielle	13
3.2	Structure du projet	15
3.3	Encapsulation des protocoles	16
3.4	Encapsulation / désencapsulation des protocoles	17
3.5	Format du <i>timestamp</i>	19
3.6	Préambule Ethernet	19
3.7	<i>Timestamp</i> et protocoles	20
3.8	Modèle pour la génération des <i>timestamp</i>	20
3.9	Machine d'états de la génération des <i>timestamp</i>	21
3.10	Principe de fonctionnement de l'horloge locale	22
3.11	Machine d'états du maître	23
3.12	Machine d'états de l'esclave	24
3.13	Interface graphique de l'application Qt	25
4.1	Capture des messages	29
A.1	Kit FPGA v2	33
E.1	<i>Timestamp</i> à la réception	75
E.2	<i>Timestamp</i> à l'émission	76
E.3	Capture des messages échangés entre le maître et l'esclave	77
E.4	Extrait d'un fichier de données reçues par RS-232	77
F.1	Régulateur	79
F.2	Implémentation du régulateur	81

Liste des tableaux

3.1	Programmes utilisés pour le développement FPGA	14
3.2	Utilitaires	14
3.3	Programmes utilisés pour le développement sur PC	14
3.4	Données transmises au PC	16
3.5	Paramètres de la connexion	17
3.6	En-tête des messages PTP	18
3.7	Messages <code>Sync</code> et <code>Delay_Req</code>	18
3.8	Message <code>Follow_Up</code>	18
3.9	Message <code>Delay_Resp</code>	18
A.1	Utilisation du kit FPGA	33
E.1	Description des signaux des figures E.1 et E.2	76
E.2	Temps de propagation	78

Liste des programmes

3.10 Extrait du fichier <code>dialog.h</code>	25
3.10 Extrait du constructeur de la classe <code>Dialog</code>	26
3.10 Extrait du fichier <code>dialog.c</code>	27
D.1 Package PTP	58
D.2 Réception des messages PTP	62
D.3 Émission des messages PTP	65
D.4 Horloge locale	69
D.5 Gestion des données envoyées via le port série	72