# Modélisation Transactionnelle des Systèmes sur Puce avec SystemC Ensimag 3A — filière SEOC Grenoble-INP

Modélisation TLM en SystemC

Frédéric Pétrot

frederic.petrot@univ-grenoble-alpes.fr

2018-2019





# Planning des séances

```
Introduction: systèmes sur puce et modélisation au niveau transactionnel
           Intervenant extérieur : Jérôme Cornet (STMicroelectronics)
19/10 (FP) Introduction au C++
25/10 (FP) Présentation de SystemC, éléments de base
26/10 (FP) Communications haut-niveau en SystemC
08/11 (FP) Modélisation TLM en SystemC
09/11 (FP) TP1 (1/1): Première plateforme SystemC/TLM
15/11 (FP) Utilisations des plateformes TLM
16/11 (FP) TP2 (1/3): Intégration du logiciel embarqué
22/11 (FP) TP2 (2/3): Intégration du logiciel embarqué
23/11 (FP) Notions Avancées en SystemC/TLM
29/11 (FP) TP2 (3/3): Intégration du logiciel embarqué
30/11 (OM) Synthèse d'architecture
06/12 (OM) TP3 (1/2): Synthèse de haut niveau et génération de circuits numériques
07/12 (OM) TP3 (2/2): Synthèse de haut niveau et génération de circuits numériques
13/12 (FP) Perspectives et conclusion
```

## Sommaire

- 1 Le but ...
- Dernières notions de SystemC
- 3 Bibliothèque TLM 2.0



< 3 / 66 >

## Sommaire

- 1 Le but ...
- 2 Dernières notions de SystemC
- 3 Bibliothèque TLM 2.0



# Ce qu'on veut pouvoir écrire

#### Côté initiateur

```
ensitlm::data_t val = 1;
ensitlm::addr_t addr = 2;
while (true) {
  cout << "Entrer x :" << endl;
  cin >> val;;
  socket.write(addr, val);
}
```

#### Côté cible



## Sommaire

- 1 Le but ...
- Dernières notions de SystemC
- 3 Bibliothèque TLM 2.0



## Sommaire de cette section

- Dernières notions de SystemC
  - Exports
  - Exports & TLM

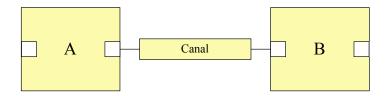


# Rappel

- Port : expose une interface à un point de connexion
- Canal : implémente les différentes interfaces requises pour réaliser la communication
- Utilisation dans les modules : appels de méthodes sur les ports à travers l'opérateur « -> » redéfini
- Appel de méthode par le port dans un module ⇒ appel de la même méthode dans le canal auquel est relié le port



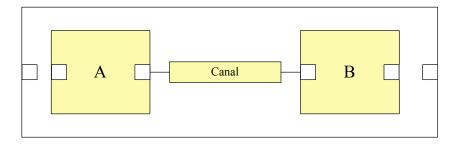
### Assemblage d'origine





< 9 / 66 >

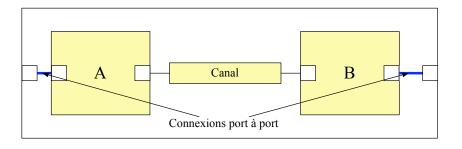
• Intégration en un seul composant?





< 10 / 66 >

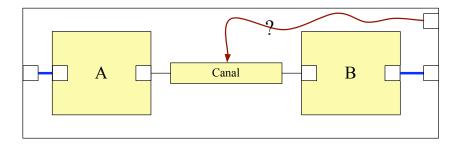
## Connexions port à port





< 11 / 66 >

### • Cas problématique :





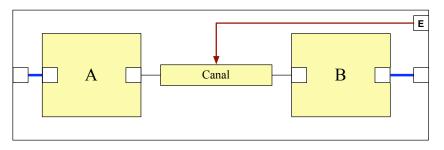
## Export: la classe sc\_export

- Élément (similaire à un port) :
  - exposant une interface à un point de connexion
  - connecté à un objet, auquel il transmet les appels de méthodes
- En pratique :
  - Objet de la classe sc\_export
  - Généricité sur l'interface (comme sc\_port)
  - Nécessité de connexion explicite dans le code à l'objet récepteur des appels de méthodes



# Export : exemple (1/2)

• Sur l'exemple précédent :

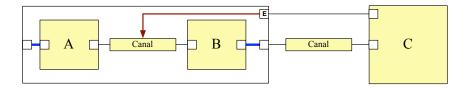


● E->methode() ⇔ canal->methode()



# Export: exemple (2/2)

Intégration du composant créé :



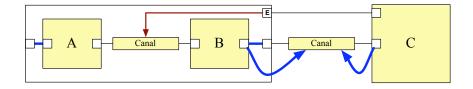
• C peut appeler directement les méthodes du canal.



< 15 / 66 >

# Retour sur les appels effectués (1/2)

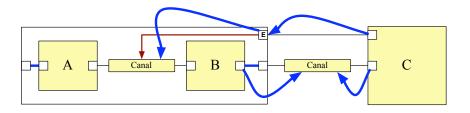
Appels sur ports ( ):





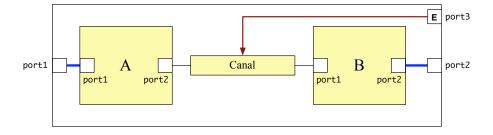
# Retour sur les appels effectués (2/2)

Appels sur ports et exports ( ):





## Schéma du module à créer





# Exemple (déclaration)

Cf. code/exports/



# Exemple (déclaration)

```
SC_MODULE (AetB)
   // ports et exports
   sc_port<my_interface> port1, port2;
   sc_export<my_interface> port3;
   // Constructeur
   SC CTOR (AetB);
      Objets internes
   Α
                            a;
                            b;
   Canal
                            canal;
```



## Exemple (constructeur)

```
AetB::AetB(sc module name name)
              : sc_module(name),
                a(sc_gen_unique_name("A")),
                b(sc_gen_unique_name("B")),
                canal(sc_gen_unique_name("canal"))
   // connexions internes
   a.port2(canal);
   b.port1(canal);
   // connexions port a port vers l'exterieur
   a.port1(port1);
   b.port2(port2);
   // connexion de l'export
   port3.bind(canal);
```



# Exemple (sc\_main)

```
int sc_main(int, char**)
  Aet.B
                    aetb("AetB");
                    c("C");
  OuickChannel
                    q1("q1"), q2("q2");
  aetb.port1.bind(q1);
   c.port1.bind(q1);
  aetb.port2.bind(q2);
   c.port2.bind(q2);
  c.port3.bind(aetb.port3);
   sc_start(); return 0;
```



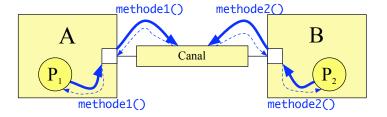
## Sommaire de cette section

- Dernières notions de SystemC
  - Exports
  - Exports & TLM



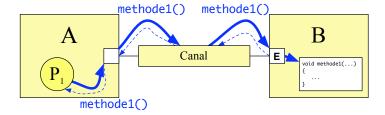
# Communications vues jusqu'ici

Chaque module est « actif »





Modules actifs, passifs, actifs/passifs



A peut appeler directement des méthodes de B



## Sommaire

- 1 Le but ...
- Dernières notions de SystemC
- 3 Bibliothèque TLM 2.0

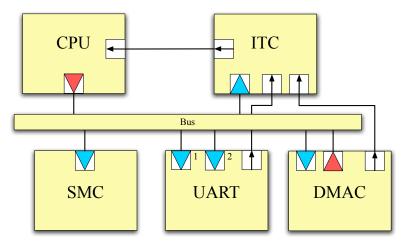


### Sommaire de cette section

- 3
- Bibliothèque TLM 2.0
- Présentation
- Le chemin d'une transaction
- Couche transport
- Protocole Ensitlm



# Ce que l'on souhaite modéliser





#### Historique :

SystemC 2.0: notion de sc\_interface. Chaque entreprise peut coder ses canaux de communications.



< 29 / 66 >

#### Historique :

- SystemC 2.0: notion de sc\_interface. Chaque entreprise peut coder ses canaux de communications.
  - Problème : Un composant écrit avec le protocole de l'entreprise X ne peut pas se connecter sur le canal de l'entreprise Y!
  - ★ Difficulté à intégrer des composants venant d'entreprise extérieures,
  - ★ Contournements avec des adaptateurs (lents, pas toujours possibles)



#### Historique :

- SystemC 2.0: notion de sc\_interface. Chaque entreprise peut coder ses canaux de communications.
  - Problème : Un composant écrit avec le protocole de l'entreprise X ne peut pas se connecter sur le canal de l'entreprise Y!
  - ⋆ Difficulté à intégrer des composants venant d'entreprise extérieures,
  - ★ Contournements avec des adaptateurs (lents, pas toujours possibles)
- TLM-1.0 : un pas vers l'interopérabilité
  - ★ Définition d'une interface (template)
  - ★ Mais rien sur le contenu des transactions
  - ★ ⇒ seulement une petite partie d'un vrai protocole standardisé!



#### Historique :

- SystemC 2.0: notion de sc\_interface. Chaque entreprise peut coder ses canaux de communications.
  - Problème : Un composant écrit avec le protocole de l'entreprise X ne peut pas se connecter sur le canal de l'entreprise Y!
  - ★ Difficulté à intégrer des composants venant d'entreprise extérieures,
  - ★ Contournements avec des adaptateurs (lents, pas toujours possibles)
- TLM-1.0 : un pas vers l'interopérabilité
  - ★ Définition d'une interface (template)
  - ★ Mais rien sur le contenu des transactions
  - ★ ⇒ seulement une petite partie d'un vrai protocole standardisé!
- ► TLM-2.0 : l'interopérabilité se rapproche ...
  - ★ Contenu des transactions défini



# Architecture de la bibliothèque

- Généricité
- Couche Transport
  - Mécanismes génériques de transmission des transactions
  - Permet de modéliser n'importe quel protocole de bus
  - Standardisée
- Couche Protocole
  - ► Contenu des transaction standardisé (tlm::tlm\_generic\_payload)
  - Comportement
  - "Interfaces de convenances" pour rendre le code plus concis.
  - ► Étude d'un exemple : protocole EnsitIm
- Couche Utilisateur
  - Ce que le programmeur doit mettre dans ses modules...



## Interfaces de convenances

- Problème : mettre tout le monde d'accord sur l'API utilisateur est
  - ▶ Difficile (déjà des années de discussions entre vendeurs pour arriver à TLM-2)



## Interfaces de convenances

- Problème : mettre tout le monde d'accord sur l'API utilisateur est
  - ▶ Difficile (déjà des années de discussions entre vendeurs pour arriver à TLM-2)
  - Pas très utile : L'important est de pouvoir connecter un composant écrit par X à un canal écrit par Y, pas le code écrit à l'intérieur de Y.



### Interfaces de convenances

- Problème : mettre tout le monde d'accord sur l'API utilisateur est
  - Difficile (déjà des années de discussions entre vendeurs pour arriver à TLM-2)
  - ▶ Pas très utile : L'important est de pouvoir connecter un composant écrit par X à un canal écrit par Y, pas le code écrit à l'intérieur de Y.
- ⇒ TLM-2 définit une API générique mais très verbeuse
- Chaque entreprise peut écrire une API qui lui convient.



#### Notre interface de convenance : Ensitlm

- Faite maison! (Giovanni Funchal)
- Objectifs :
  - simplicité du code (⇒ allez voir comment c'est fait!)
  - simplicité d'utilisation (vous me remercierez bientôt;-) )
- Beaucoup de limitations, mais suffisante pour les TPs.



#### Sommaire de cette section

- Bibliothèque TLM 2.0
  - Présentation
  - Le chemin d'une transaction
  - Couche transport
  - Protocole Ensitlm



< 33 / 66 >

Chemin d'une transaction : l'idée Cible		
	Canal TLM	



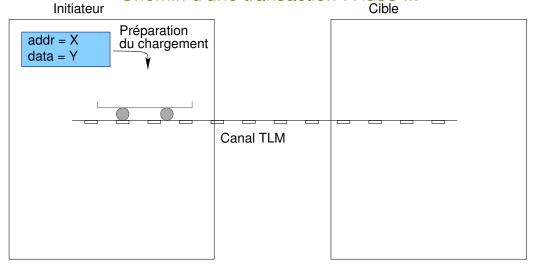
addr = X	
addi – A	
data = Y	
data – 1	

Initiateur

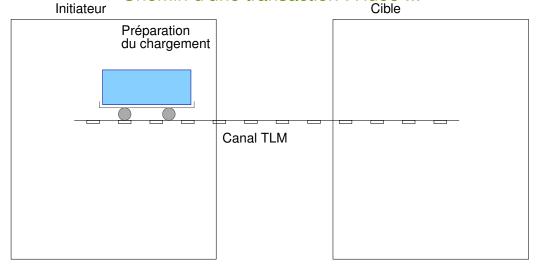
Préparation du chargement

Canal TLM

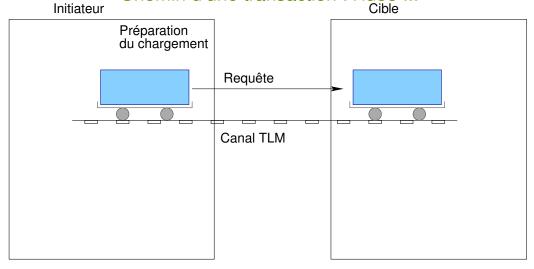




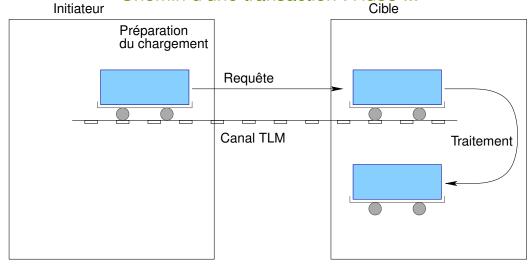




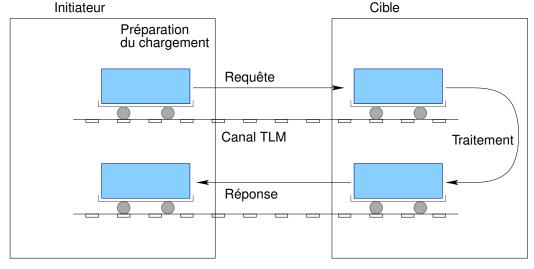




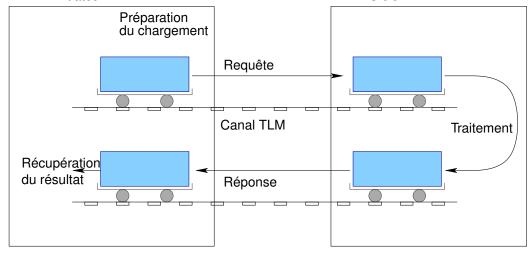














Initiateur

#### Des tonnes de variantes

- 1 appel de fonction, ou plusieurs phases successives
- Connexion point à point, ou via un canal
- Communication de valeurs ou d'un bloc de valeurs
- Possibilité de rendre la main ou pas
- ...



#### Sommaire de cette section

- 3 Bibliothèque TLM 2.0
  - PrésentationLe chemin d'une transaction
  - Couche transport
  - Protocole EnsitIm



# Couche transport (1/4)

- Interface pour transactions bloquantes
  - ► Toute la transaction doit se faire en un appel de fonction
  - Interface tlm\_blocking\_transport\_if<TRANS>



# Couche transport (1/4)

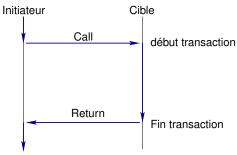
- Interface pour transactions bloquantes
  - ► Toute la transaction doit se faire en un appel de fonction
  - Interface tlm\_blocking\_transport\_if<TRANS>

- Communication initiateur/cible :
  - ★ initiateur → cible : transaction passée en argument
    - → Call path
  - ★ cible → initiateur : même transaction (passée par référence)
    - → Return path
- ► (Pour l'instant, on ignore le deuxième argument de b\_transport)



# Couche transport (2/4)

• Message Sequence Chart pour transport bloquant :





# Couche transport (3/4)

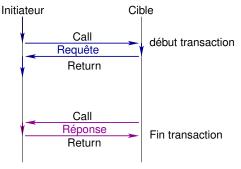
- Interface pour transactions non-bloquantes
  - L'initiateur fait un appel de fonction : requête
  - La cible fait un appel de fonction dans l'autre sens : réponse

```
// ForWard path
template <typename TRANS = tlm_generic_payload,
          typename PHASE = tlm_phase>
struct tlm fw nonblocking transport if :
       virtual sc core::sc interface {
  virtual tlm_sync_enum nb_transport_fw
          (TRANS& trans, PHASE& phase, sc_time& t) = 0;
};
// BackWard path
template <typename TRANS = tlm_generic_payload,
          typename PHASE = tlm_phase>
struct tlm bw nonblocking transport if :
       virtual sc_core::sc_interface {
  virtual tlm_sync_enum nb_transport_bw
          (TRANS& trans, PHASE& phase, sc_time& t) = 0;
};
```



# Couche transport (4/4)

Message Sequence Chart pour transport non-bloquant :





- Un composant TLM initiateur peut :
  - Lancer une transaction bloquante
  - Lancer une transaction non-bloquante
  - Recevoir une réponse de transaction non-bloquante



- Un composant TLM initiateur peut :
  - ► Lancer une transaction bloquante i.e. appeler b\_transport
  - ► Lancer une transaction non-bloquante i.e. appeler nb\_transport\_fw
  - Recevoir une réponse de transaction non-bloquante i.e. exposer une fonction nb\_transport\_bw



< 41 / 66 >

- Un composant TLM initiateur peut :
  - ► Lancer une transaction bloquante i.e. appeler b\_transport
  - ► Lancer une transaction non-bloquante i.e. appeler nb\_transport\_fw
  - Recevoir une réponse de transaction non-bloquante i.e. exposer une fonction nb\_transport\_bw
- Un composant TLM cible peut :
  - Recevoir une transaction bloquante
  - Recevoir une requête de transaction non-bloquante
  - ► Envoyer une réponse à une transaction non-bloquante



- Un composant TLM initiateur peut :
  - ► Lancer une transaction bloquante i.e. appeler b\_transport
  - Lancer une transaction non-bloquantei.e. appeler nb\_transport\_fw
  - Recevoir une réponse de transaction non-bloquante i.e. exposer une fonction nb\_transport\_bw
- Un composant TLM cible peut :
  - Recevoir une transaction bloquante
     i.e. exposer une fonction b\_transport
  - Recevoir une requête de transaction non-bloquante
     i.e. exposer une fonction nb\_transport\_fw
  - Envoyer une réponse à une transaction non-bloquante
     i.e. appeler nb\_transport\_bw



#### Question



Comment un module expose-t-il une fonction aux autres objets?



#### Question



Comment un module expose-t-il une fonction aux autres objets?

• sc\_export!



#### Question



Comment un module expose-t-il une fonction aux autres objets?

• sc\_export!

#### Question



Comment un module appelle-t-il une fonction d'un autre objet?



< 42 / 66 >

#### Question



Comment un module expose-t-il une fonction aux autres objets?

• sc\_export!

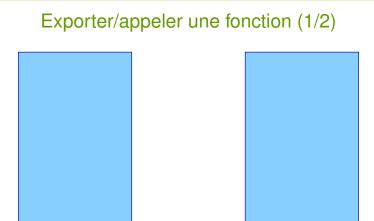
#### Question



Comment un module appelle-t-il une fonction d'un autre objet?

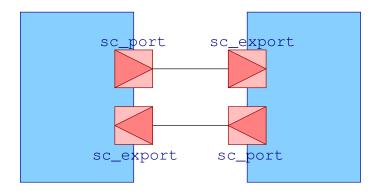
• sc\_port!





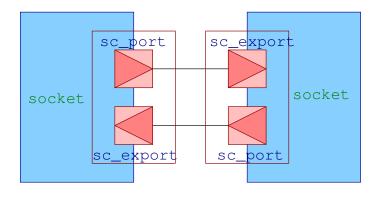
⇒ en TLM-2, on n'utilise plus que des sockets (mais il y a quand même des ports et exports sous le capot)





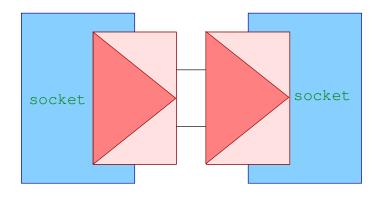
⇒ en TLM-2, on n'utilise plus que des sockets (mais il y a quand même des ports et exports sous le capot)





⇒ en TLM-2, on n'utilise plus que des sockets (mais il y a quand même des ports et exports sous le capot)





⇒ en TLM-2, on n'utilise plus que des sockets (mais il y a quand même des ports et exports sous le capot)



### Sockets et TLM-2

- Beaucoup de types de sockets différents.
- On va utiliser tlm::tlm\_initiator\_socket /
  tlm::tlm\_target\_socket et en dériver ensitlm::initiator\_socket
  / ensitlm::target\_socket.



## Communication entre N composants

• Jusqu'ici, on n'a fait que du point à point ...

#### Question



Que manque-t-il?



## Communication entre N composants

• Jusqu'ici, on n'a fait que du point à point ...

#### Question



Que manque-t-il?

- Connexion N initiateurs vers M cible.
- Routage (choisir à quelle cible on parle) → addressmap.



### Communication entre N composants

• Jusqu'ici, on n'a fait que du point à point ...

#### Question



Que manque-t-il?

- Connexion N initiateurs vers M cible.
- Routage (choisir à quelle cible on parle) → addressmap.

#### Question

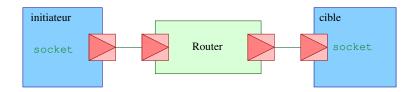


Comment faire?



#### Modéliser l'interconnexion

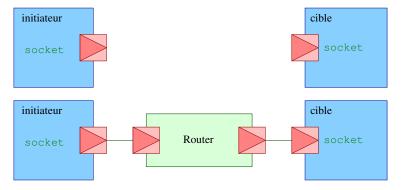
- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





#### Modéliser l'interconnexion

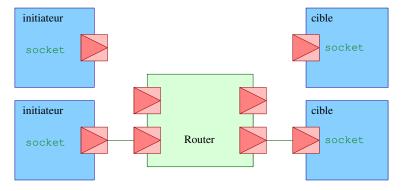
- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





#### Modéliser l'interconnexion

- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :

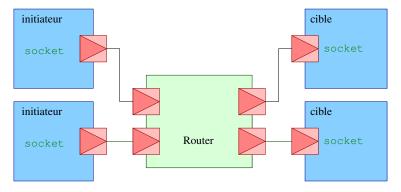




< 46 / 66 >

### Modéliser l'interconnexion

- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :

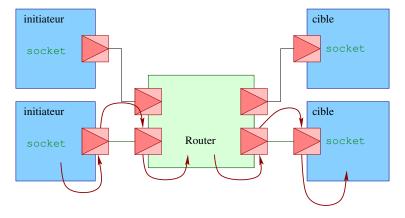




< 46 / 66 >

### Modéliser l'interconnexion

- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





### Sommaire de cette section

- 3 Bibliothèque TLM 2.0
  - Présentation
  - Le chemin d'une transaction
  - Couche transport
  - Protocole Ensitlm



# Ce qu'on veut pouvoir écrire

### Côté initiateur

```
ensitlm::data_t val = 1;
ensitlm::addr_t addr = 2;
while (true) {
  cout << "Entrer x :" << endl;
  cin >> val;;
  socket.write(addr, val);
}
```

### Côté cible



### Notre interface de convenance : Ensitlm

- Faite maison! (Giovanni Funchal)
- Objectifs :
  - simplicité du code (⇒ allez voir comment c'est fait!)
  - simplicité d'utilisation (vous me remercierez bientôt;-) )
- Beaucoup de limitations, mais suffisante pour les TPs.



< 49 / 66 >

### **EnsitIm: limitations**

- Protocole bloquant seulement (On ne s'embête pas avec le "backward path")
- Pas de généricité :

```
adresses:typedef uint32_t addr_t;données:typedef uint32 t data t;
```

- Pas de byte-enable,
- Pas de transaction par bloc,
- Seulement deux commandes : read/write,
- Peu d'optimisations de performances possibles.



# EnsitIm: principe

- ensitlm/initiator\_socket.h: pour ne pas avoir à construire explicitement une tlm\_generic\_payload.
- ensitlm/target\_socket.h: pour ne pas avoir à écrire une méthode b\_transport, mais juste read et write.
- bus.h: une classe Bus.



### Pour utiliser Ensitlm

```
/* pour utiliser les sockets */
#include "ensitlm.h"
```



# Exemples de code

- code/ensitlm-mini: exemple minimaliste, un seul fichier (pas très propre, mais pratique pour avoir une vue d'ensemble).
- code/ensitlm-mini-multi: le même exemple, avec un découpage 1 classe = 1 fichier .h + 1 fichier .cpp.



```
namespace ensitlm {
  template <typename MODULE>
  class initiator_socket :
        public tlm::tlm_initiator_socket
  { ... }
```







```
namespace ensitlm {
   template <typename MODULE,
             bool MULTIPORT = false>
   class initiator socket:
         public tlm::tlm_initiator_socket
               <CHAR BIT * sizeof(data t),
               tlm::tlm base protocol types,
               MULTIPORT?0:1>,
         private tlm::tlm bw transport if
               <tlm::tlm base protocol types>
   { . . . }
```



### • Le code : API

```
[...]
class initiator socket : [...] {
   initiator socket();
   explicit initiator_socket(const char* name);
   tlm::tlm_response_status
   read(const addr_t& addr, data_t& data,
        int port = 0);
   tlm::tlm_response_status
   write(const addr_t& addr, data_t data,
         int port = 0);
};
```



## initiator\_socket.h (3/4)

### Utilisation:

```
#include "ensitlm.h"
struct Foo : sc_core::sc_module
   ensitlm::initiator_socket<Foo> socket;
   SC_CTOR (Foo);
  void compute() {
      // ...
      status = socket.write(i, data);
      if (status != tlm::TLM OK RESPONSE) ...;
         // ...
```



### ensitIm initiator socket.h (4/4)

### • Ce que vous économisez à chaque read/write :

```
tlm::tlm_response_status read(const addr_t& addr,
                               data_t& data, int port = 0) {
   tlm::tlm_generic_payload* trans;
   if (!container.empty()) {
      trans = container.back();
      container.pop_back();
   } else {
      trans = new tlm::tlm_generic_payload();
   trans->set_command(tlm::TLM_READ_COMMAND);
   trans->set address(addr);
   trans->set_data_ptr
      (reinterpret_cast<unsigned char*>(&data));
   trans->set_data_length(sizeof(data_t));
   trans->set_streaming_width(sizeof(data_t));
   (*this) [port] -> b_transport (*trans, time);
   container.push_back(trans);
   return trans->get_response_status();
```



# ensitlm\_target\_socket.h (1/4)



# ensitIm\_target\_socket.h (2/5)

- La fonction b\_transport :
  - C'est la fonction appelée par l'initiateur (le bus)
  - ▶ Appelle des fonctions read et write sur le module englobant
  - ▶ ⇒ l'utilisateur devra définir les fonctions read et write.



# ensitIm\_target\_socket.h (3/5)

• Le code : la fonction b\_transport

```
void b_transport(tlm::tlm_generic_payload& trans,
                 sc core::sc time& t) {
  addr_t addr = static_cast<addr_t>(trans.get_address());
  data_t& data = *(reinterpret_cast<data_t*>
                      (trans.get_data_ptr()));
  switch(trans.get_command()) {
    case tlm::TLM_READ_COMMAND:
       trans.set response status(m mod->read(addr, data));
       break:
    case tlm::TLM WRITE COMMAND:
       trans.set response status(m mod->write(addr, data));
       break:
    case tlm::TLM IGNORE COMMAND:
       break:
    default:
       trans.set response status
             (tlm::TLM_COMMAND_ERROR_RESPONSE);
```



# ensitlm\_target\_socket.h (4/5)

• Utilisation: implémenter read/write

```
#include "ensitlm_target_socket.h"
struct target : sc_module {
 ensitlm::target_socket<target> socket;
 tlm::tlm_response_status write(const ensitlm::addr_t &a,
                                 const ensitlm::data_t &d) {
   cout << "j'ai recu : " << d << endl;
   return tlm::TLM OK RESPONSE;
 tlm::tlm_response_status read (const ensitlm::addr_t &a,
                                       ensitlm::data_t &d) {
   // [...]
```



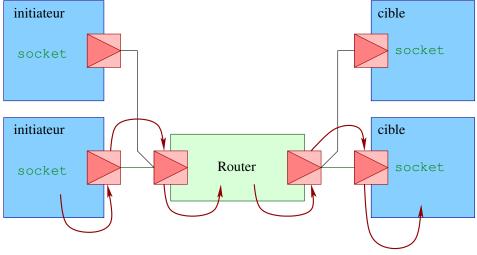
# ensitIm\_target\_socket.h (5/5)

- Pour implémenter read/write :
  - ▶ Doivent avoir exactement le même type que read/write de la classe de base (copier/coller ...)
  - Reçoivent des adresses relatives au début de bloc (i.e. une écriture à l'adresse 142 sur un module « mappé » sur l'intervalle [100, 200[ donne une adresse 42 côté cible)
  - ▶ read peut modifier la donnée, write ne peut pas.



### ensitlm\_router.h (1/3)

• Utilise des sockets "multiport" :





# bus.h (2/3)

#### • Le code :

```
SC_MODULE (Bus) {
   // Parametre 'true' pour connection multiport
   // (Specificite du bus)
   ensitlm::initiator_socket < Bus, true > initiator;
   ensitlm::target_socket<Bus, true> target;
   Bus (sc core::sc module name name);
   tlm::tlm_response_status
         read(ensitlm::addr_t a, ensitlm::data_t& d);
   tlm::tlm_response_status
         write(ensitlm::addr_t a, ensitlm::data_t d);
   void map(ensitlm::compatible_socket& port,
         ensitlm::addr_t start_addr, ensitlm::addr_t size);
   // ...
};
```

• Un module (presque) comme les autres.



# bus.h (3/3)

### Utilisation :

```
int sc main(int, char**)
   Generator
                generator1("Generator1");
   Memory
                memory ("Memory", 100);
   Bus
                router("router");
   generator1.socket.bind(router.target);
   router.initiator.bind(memory.target);
   // address map
              target port | address | size
   router.map(memory.target, 0 , 100);
   sc core::sc start(); return 0;
```



### Conclusion

- TLM-2:
  - Interfaces standardisées.
  - Contenu de transaction standardisée,
  - Comportement des bus laissés à l'utilisateur.
- Protocole Ensitlm : ce que l'on va utiliser en TP
  - ► Plus concis que TLM-2 « brut »
  - Router avec addressmap
- Et les interruptions?
  - Plusieurs solutions...
  - ▶ Utilisation de sc\_in, sc\_out, etc. pas parfaite mais raisonnable.

