# 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

2019-2020





## Planning des séances

```
Introduction : systèmes sur puce et modélisation au niveau transactionnel
17/10 (FP) Introduction au C++
18/10 (FP) Intervenant extérieur : Laurent Maillet-Contoz (STMicroelectronics)
24/10 (FP) Présentation de SystemC, éléments de base
25/10 (FP) Communications haut-niveau en SystemC
07/11 (FP) Modélisation TLM en SystemC
14/11 (FP) TP1 (1/1): Première plateforme SystemC/TLM
15/11 (FP) Utilisations des plateformes TLM
21/11 (FP) TP2 (1/3): Intégration du logiciel embarqué
22/11 (FP) TP2 (2/3): Intégration du logiciel embarqué
28/11 (FP) Notions Avancées en SystemC/TLM
29/11 (FP) TP2 (3/3): Intégration du logiciel embarqué
05/12 (OM) Synthèse d'architecture
06/12 (OM) TP3 (1/2): Synthèse de haut niveau et génération de circuits numériques
12/12 (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
- Bibliothèque TLM 2.0



### Sommaire

- 1 Le but ...
- 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

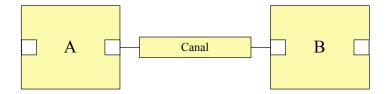


## Rappel

- 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 auguel est relié le port

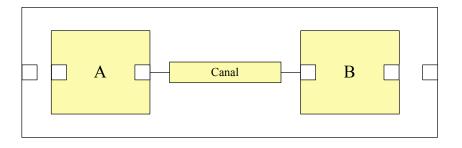


### Assemblage d'origine



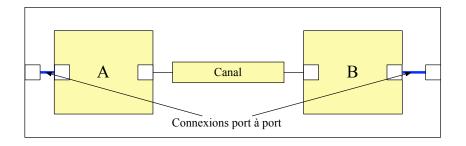


• Intégration en un seul composant?



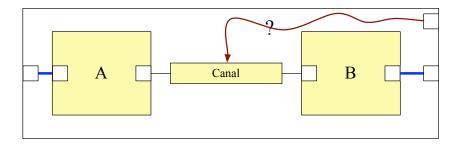


### Connexions port à port





### • Cas problématique :





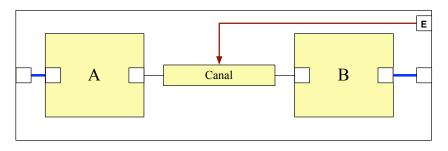
## Export: la classe sc\_export

- 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 :

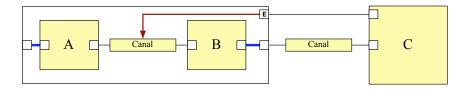


● E->methode() ⇔ canal->methode()



# Export: exemple (2/2)

Intégration du composant créé :

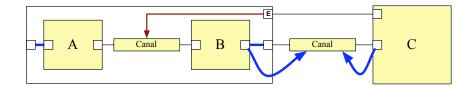


• C peut appeler directement les méthodes du canal.



# Retour sur les appels effectués (1/2)

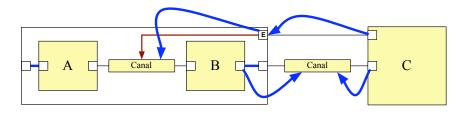
Appels sur ports ( ):





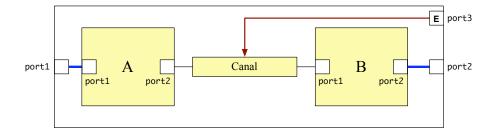
# Retour sur les appels effectués (2/2)

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");
                    q1("q1"), q2("q2"), q3("q3");
  OuickChannel
  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;
```



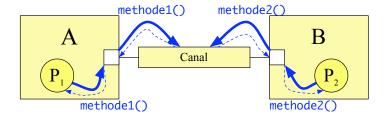
### Sommaire de cette section

- Dernières notions de SystemC
  - Exports
  - Exports & TLM



# Communications vues jusqu'ici

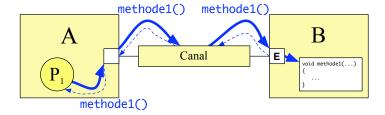
Chaque module est « actif »





### Communications TLM

Modules actifs, passifs, actifs/passifs



A peut appeler directement des méthodes de B



### Sommaire

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

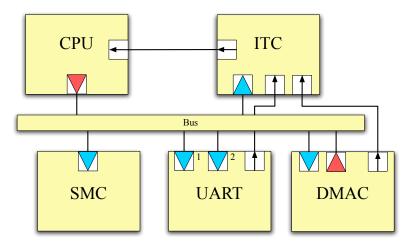


### Sommaire de cette section

- 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 propres canaux de communications



#### Historique :

- SystemC 2.0: notion de sc\_interface. Chaque entreprise peut coder ses propres 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'entreprises tierces ;
  - Contournements avec des adaptateurs (aussi nommés wrappers, lents, pas toujours possibles)



#### Historique :

- SystemC 2.0: notion de sc\_interface. Chaque entreprise peut coder ses propres 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'entreprises tierces ;
  - Contournements avec des adaptateurs (aussi nommés wrappers, 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 propres 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'entreprises tierces ;
  - Contournements avec des adaptateurs (aussi nommés wrappers, 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 Ensitlm
- 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

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



( Initiateur	<b>Chemin d</b> 'บ	ine transactior	n : l'idée Cible	
		Canal TLM		



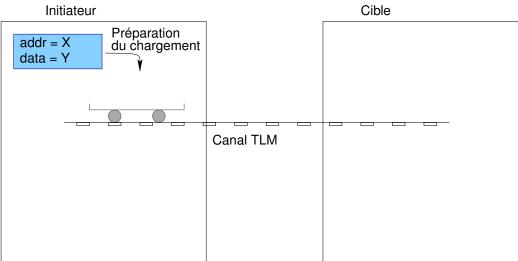
Cible

Initiateur

addr = X data = Y Préparation du chargement

Canal TLM

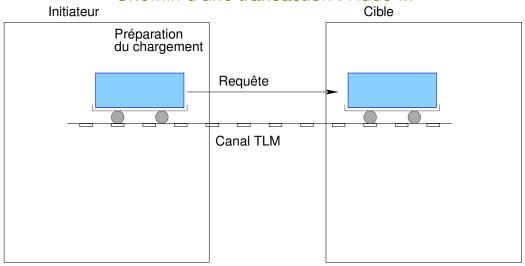




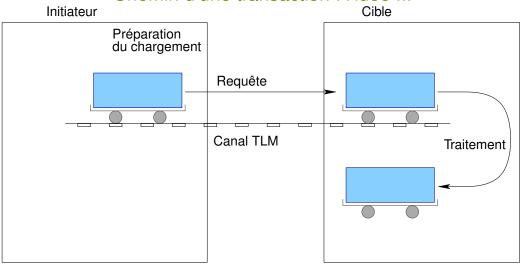


Initiateur Cible Préparation du chargement Canal TLM

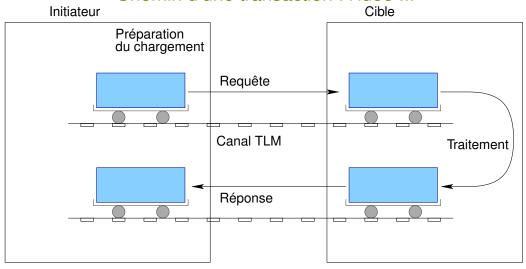




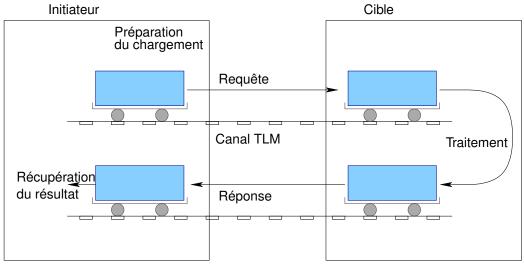














### Des tonnes de variantes

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



# 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)

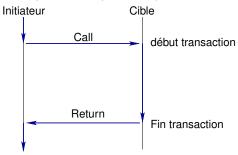
- Interface pour transactions bloquantes
  - ► Toute la transaction doit se faire en un appel de fonction
  - Interface tlm\_blocking\_transport\_if<TRANS>

- 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)

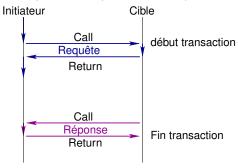
- Interface pour transactions non-bloquantes
  - L'initiateur fait un appel de fonction : requête
  - La cible fait un appel de fonction dans l'autre sens : réponse

```
// 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



- 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-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
     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?



#### Question



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

• sc\_export!

#### Question



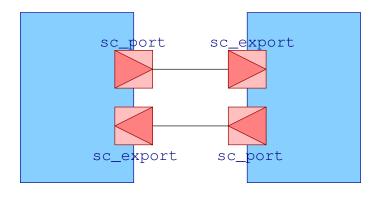
Comment un module appelle-t-il une fonction d'un autre objet?

• sc\_port!

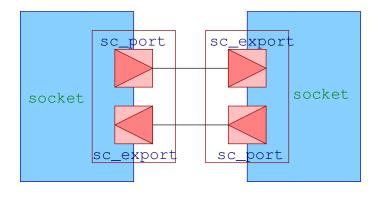




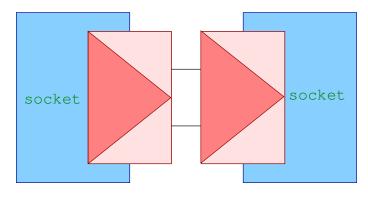












⇒ en TLM-2, on n'utilise plus que des sockets (mais il y a quand même des ports et exports sous le capot)



### 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

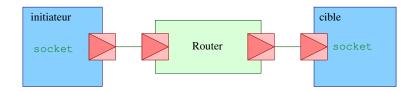


Comment faire?



#### Modéliser l'interconnexion

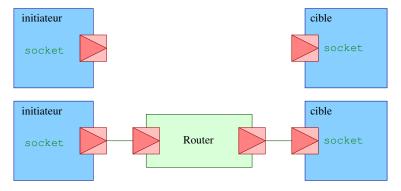
- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





#### Modéliser l'interconnexion

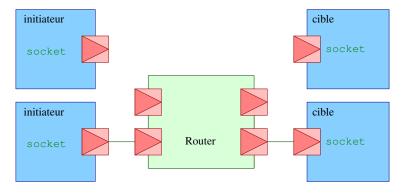
- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





#### Modéliser l'interconnexion

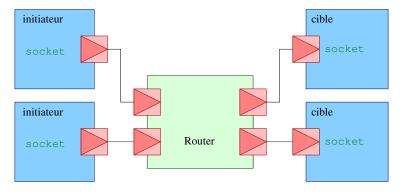
- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





### Modéliser l'interconnexion

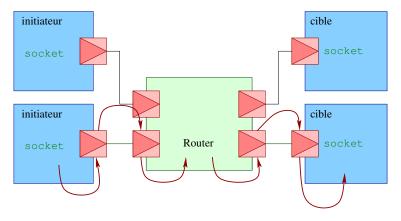
- On ajoute un composant pour modéliser le bus.
- Une solution (pas exactement celle de Ensitlm) :





### Modéliser l'interconnexion

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





### Sommaire de cette section

- 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.



### **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.



# Ensitlm: 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.



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

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



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



### ensitIm\_initiator\_socket.h (1/4)



### ensitIm\_initiator\_socket.h (1/4)

```
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>
   { . . . }
```



### ensitlm\_initiator\_socket.h (2/4)

### • 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();
```



## ensitIm\_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) {
   // [...]
```



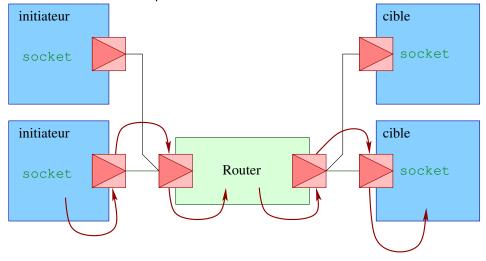
## ensitIm\_target\_socket.h (5/5)

- 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", 100);
  Memory
               router("router");
  Bus
  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.

