

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);

Communications TLM Modules actifs, passifs, actifs/passifs ethode1() В A peut appeler directement des méthodes de B

Pourquoi standardiser TLM 2

- 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



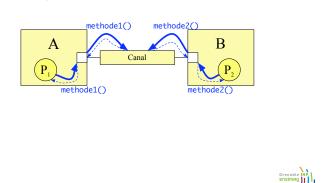
• Problème : mettre tout le monde d'accord sur l'API utilisateur est

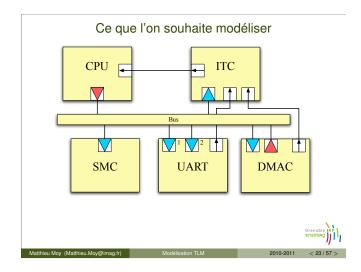
Interfaces de convenances

- Difficile (déjà des années de discussions entre vendeurs pour
- 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.
- $\bullet \ \Rightarrow$ TLM-2 définit une API générique mais très verbeuse
- Chaque entreprise peut écrire une API qui lui convient.

Communications vues jusqu'ici

• Chaque module est « actif »





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)

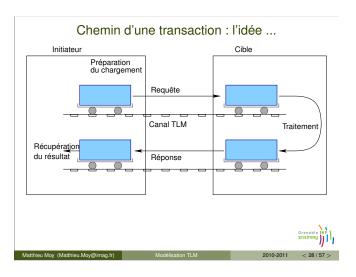
- Comportement
- "Interfaces de convenances" pour rendre le code plus concis.
- Étude d'un exemple : protocole Ensitlm
- Couche Utilisateur
 - ► Ce que le programmeur doit mettre dans ses modules...



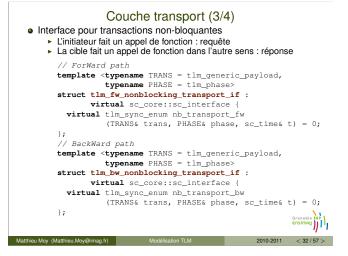
Notre interface de convenance : EnsitIm

- 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.





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> template <typename TRANS = tlm_generic_payload> struct tlm_blocking_transport_if : virtual sc core::sc interface { virtual void b_transport(TRANS& trans, sc_core::sc_time& t) = 0; ► 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)



Interface des composants

- 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_fr
 - ► Envoyer une réponse à une transaction non-bloquante i.e. appeler nb_transport_bw

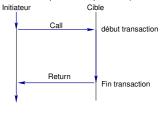
Des tonnes de variantes

- 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



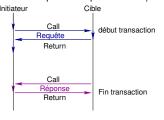
Couche transport (2/4)

• Message Sequence Chart pour transport bloquant :



Couche transport (4/4)

• Message Sequence Chart pour transport non-bloquant :



Exporter/appeler une fonction (1/2)

Question



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

• sc_export!

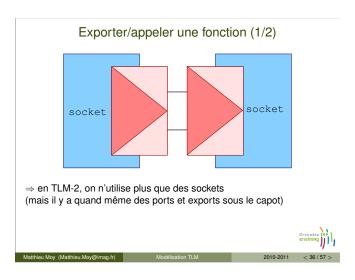
Question

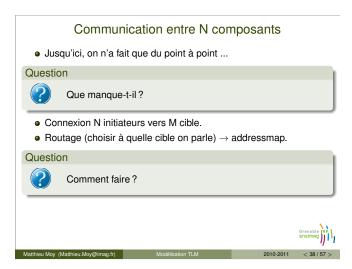


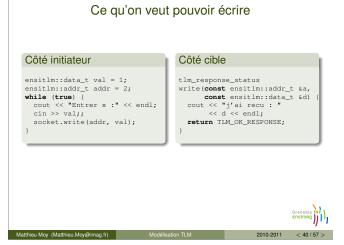
Comment un module appelle-t-il une fonction d'un autre obiet?

• sc_port!









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.

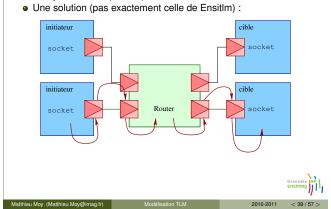
Sockets et TLM-2

- 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.



Modéliser l'interconnexion

• On ajoute un composant pour modéliser le bus.



Notre interface de convenance : EnsitIm

- 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: principe

- ensitlm/initiator_socket.h:pour ne pas avoir à ${\bf construire} \ {\bf explicitement} \ {\bf une} \ {\tt tlm_generic_payload}.$
- 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 EnsitIm

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

Grenoble Westing Include "ensitlm.h"

Matthieu Moy (Matthieu.Moy@imag.fr) Modélisation TLM 2010-2011 < 44/57>
```

```
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);
    };
Matthieu Mov (Matthieu.Mov@imag.fr)
```

```
ensitlm 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();
            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();
Matthieu Moy (Matthieu.Moy@imag.fr) Modélisation TLM
```

ensitIm_target_socket.h (2/5)

- La fonction b_transport:
 - ► C'est la fonction appelée par l'initiateur (le bus)

Matthieu Moy (Matthieu.Moy@imag.fr) Modélisation TLM

- ► 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));
         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);
Matthieu Moy (Matthieu.Moy@imag.fr)
```

ensitIm_target_socket.h (4/5)

• Utilisation: implémenter read/write

```
#include "ensitlm_target_socket.h"
struct target : sc_module {
 tlm_utils::simple_target_socket<target> socket;
 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) {
};
```



bus.h (1/3)

Le code :

```
SC_MODULE (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);
```

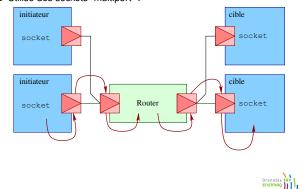
• Un module (presque) comme les autres.



};

ensitlm router.h (3/3)

• Utilise des sockets "multiport" :



ensitlm_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 (2/3)

Utilisation :

```
int sc_main(int, char**)
  Generator
                generator1("Generator1");
               memory("Memory", 100);
  Memory
  Bus
               router("router");
  generator1.socket.bind(router.target);
  router.initiator.bind(memory.target);
   // address map
  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 EnsitIm : 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.

