Modélisation Transactionnelle des Systèmes sur Puces

Ensimag 3A, filière SLE

Janvier 2011

Consignes:

- Durée : 2h.
- Tous documents autorisés.
- Le barème est donné à titre indicatif.
- On attend des réponses courtes et pertinentes, inutile de recopier le cours.
- Les schémas brouillons seront pénalisés.

1 Question de cours

Question 1 (2 points) Citez 3 alternatives à l'approche TLM pour le développement du logiciel embarqué. Pour chacune d'elle, décrivez-là brièvement, et précisez les avantages et/ou inconvénients par rapport à TLM.

2 Ajout d'une fonctionnalité au programme du TP3

Dans cet exercice, on part du code du TP3 (jeu de la vie sur plate-forme à base de microblaze), et on ajoute une fonctionnalité (qui n'existe pas sur la version RTL de la plate-forme, mais qui pourrait être ajoutée en modifiant le code VHDL). Les modifications sont décrites avec la syntaxe « diff » : les lignes préfixées d'un '-' sont les lignes supprimées, celles préfixés d'un '+' sont ajoutées, et celles commençant par un espace représentent le contexte (l'endroit où la modification est faite).

Le code a été légèrement offusqué : un mot (toujours le même) a été remplacé par XXXXX. Dans la suite, on dira qu'on ajoute la fonctionnalité XXXXX.

1. On ajoute un champ publique bool m_XXXXXing dans la classe MicroBlazeIss (fichier microblaze.h). Le constructeur est ensuite modifié de la manière suivante :

```
m_XXXXXing(false) {
  +
2. On définie OP_XXXXX comme suit :
  --- iss/microblaze.cpp
  +++ iss/microblaze.cpp
  @@ -63,6 +63,11 @@
   #define OP BS
                           0x11
   #define OP IDIV
                           0x12
   #define OP_FSL
                           0x13
  +#define OP XXXXX
                           0x14
   #define OP MULI
                           0x18
   #define OP_BSI
                           0x19
3. L'ajout suivant se trouve dans la fonction MicroBlazeIss::step, plus précisément
  dans un des cas de l'instruction switch suivante :
  void MicroBlazeIss::step(void)
           // ...
           switch (ins opcode) {
                   // ...
                   // le code est ajouté ici
                    // ...
           }
  }
  Le code ajouté est le suivant :
  --- iss/microblaze.cpp
  +++ iss/microblaze.cpp
  @@ -732,6 +738,12 @@ namespace soclib { namespace common {
                                     r_gpr[ins_rd] = m_ident;
                                     next_pc = r_npc + 4;
                                     break;
                            case OP_XXXXX:
                                     m XXXXXing = true;
  +
                                     break;
                            case OP_IMM:
   #if MBDEBUG
4. Dans la fonction MBWrapper::run_iss(void) du wrapper SystemC de l'ISS, on fait
  l'ajout suivant :
  --- iss/mb_wrapper.cpp
  +++ iss/mb_wrapper.cpp
  @@ -54,6 +54,10 @@ void MBWrapper::run_iss(void) {
```

int inst count = 0;

5. Enfin, la couche d'abstraction du hardware est modifiée comme suit :

```
--- software/cross/hal.h

+++ software/cross/hal.h

@@ -21,7 +21,7 @@

-#define wait_for_irq() do { irq_received = 0; \

- while(irq_received == 0) {}} while (0)

+#define wait_for_irq() __asm(".byte 0x50, 0x0, 0x0, 0x0")
```

La directive __asm() permet d'utiliser de l'assembleur inline dans du code C, et la directive .byte permet d'ajouter les octets donnés en argument dans le code exécutable généré.

La valeur 0x50 et la valeur 0x14 rencontrée plus haut sont égales, à un décalage de bits près.

(Dans l'implémentation réelle de cette fonctionnalité, le tableau <code>OpcodeTable[]</code> est aussi modifié pour enregistrer XXXXX comme étant de type A, mais ce n'est pas nécessaire à la compréhension de l'exercice)

2.1 Questions de cours

Question 2 (1 point) Quelle est la construction C++ utilisée pour la modification 1 au niveau du constructeur? Dans quels cas, en C++, est-ce différent d'une affectation?

Question 3 (1 point)

L'ISS utilisé dans ce TP utilise un algorithme d'interprétation du code microblaze (on reconnaît l'instruction switch typique de ce genre de programmes). Citez une autre technique possible pour réaliser un ISS, en donnant au moins un exemple d'outil implémentant cette technique, et en précisant l'avantage ou l'inconvénient de cette autre technique.

Question 4 (1 point)

Citez une technique alternative à l'ISS pour réaliser la même tâche. Donnez un avantage et un inconvénient de cette autre technique.

2.2 Compréhension du code

Question 5 (3 points) Quelle est la fonctionnalité XXXXX ajoutée par ces modifications? Expliquez le fonctionnement de l'implémentation pour chaque point modifié (de 1 à 5). Question 6 (1 point) Quelle modification serait nécessaire dans les répertoires native_wrapper (qui contient la fonction sc_main et le wrapper natif) et software/native/ (qui contient le nécessaire pour compiler le logiciel sur la plate-forme avec wrapper natif, en particulier hal.h) pour utiliser la fonctionnalité XXXXX?

Question 7 (1 point) En terme de vitesse de simulation, la nouvelle version de wait_for_irq sera-t-elle plus rapide ou plus lente que l'ancienne? Pourquoi?

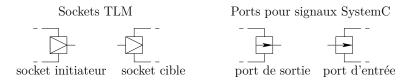
3 Écriture d'une plate-forme TLM

On considère une application de traitement d'image qui utilise notamment deux microprocesseurs ayant accès à une mémoire commune. Les deux processeurs écrivent sur des zones disjointes de la mémoire. À la fin de son traitement, le processeur 1 met à disposition du processeur 2 l'image qu'il vient de finir de calculer en l'écrivant en mémoire. Le processeur 2 est originellement en attente d'une image disponible en provenance du processeur 1. Lorsqu'une image est disponible, il la recopie dans sa zone mémoire et réalise un traitement sur celle-ci puis se remet en attente d'une autre image (on ne se préoccupe pas de savoir comment le résultat du traitement par le processeur 2 est communiqué vers l'extérieur).

Pour synchroniser les deux processeurs, on souhaite utiliser un composant Mailbox, dont la spécification est fournie en annexe.

Note : chaque processeur dispose d'une unique entrée interruption nommée irq, active sur front montant. Les autres entrées/sorties (processeur et mémoire) sont les mêmes que pour les composants vus en TP.

Question 8 (3 points) En utilisant les conventions vues en cours et rappelées partiellement ci-dessous, donnez une vue graphique de la plate-forme.



Expliquer comment intégrer le composant Mailbox et comment l'utiliser, de façon concise mais précise.

Question 9 (5 points) Écrire en SystemC (fichier .h et fichier .cpp) la classe Mailbox implémentant la spécification donnée en annexe.

Vous utiliserez les mêmes éléments de la bibliothèque ENSITLM que ceux vus en cours et en TPs. On supposera l'existence de deux types ensitlm::addr_t et ensitlm::data_t, chacun codés sur 32 bits. Enfin, vous considérerez que les sorties d'interruptions sont à false en début de simulation (pas d'initialisation nécessaire).

On souhaite maintenant écrire en langage C le logiciel embarqué sur le processeur 1. On suppose l'existence des fonctions suivantes :

- void production_image() : calcule une nouvelle image et la met à disposition dans la mémoire commune (a utiliser sur le processeur 1),
- void recopie_image() : depuis le processeur 2, lit une image dans la mémoire partagée, et la recopie dans une zone mémoire utilisée seulement par le processeur 2,
- void consommation_image() : fait un second traitement sur l'image contenue dans la zone mémoire utilisée par le processeur 2.
- void write_mem(a, d) : écrit la donnée d à l'adresse a sur le bus auquel est relié le processeur,
- ensitlm::data_t read_mem(a): lit une donnée à l'adresse a sur le bus auquel est relié le processeur, et la retourne,
- void wait_for_irq() : attend que le port d'interruption passe à 1. Si le signal d'interruption est déjà à 1, cette fonction retourne immédiatement.

Le port esclave (cible) du composant Mailbox est à l'adresse 0x1000 sur le bus principal.

Question 10 (2 points) Écrire le logiciel embarqué du processeur 1 (une fonction main_proc1), et du processeur 2 (une fonction main_proc2).

Annexe

Mailbox Documentation

Le composant Mailbox est un module esclave Advanced Microcontroller Bus Architecture (AMBA) destiné à être connecté à un bus haute-performance Advanced High-performance Bus (AHB).

Fonctionnalités

Le composant Mailbox fournit la logique et les entrées/sorties nécessaires à la synchronisation de deux modules maîtres pour un échange unidirectionnel maître 1 vers maître 2 d'une donnée sur 32 bits.

Entrées/Sorties

Le composant Mailbox possède les entrées/sorties suivantes :

- Interface esclave compatible AMBA
- Sortie d'interruption int_sender pour le composant maître 1 (émetteur)
- Sortie d'interruption int_receiver pour le composant maître 2 (récepteur)

Fonctionnement interne

Initialement les deux sorties d'interruption du composant Mailbox sont à 0 (ou false). Lors d'une écriture de valeur sur le registre DATA_REG, une interruption sur int_receiver est émise (passage à 1 ou true), la sortie d'interruption int_sender est réinitialisée (à 0 ou false) et la valeur est stockée dans le registre. Lors d'une lecture de valeur sur le registre DATA_REG, une interruption sur int_sender est émise (passage à 1), la sortie d'interruption int_receiver est réinitialisée (à 0) et la valeur du registre renvoyée.

2010-2011 page: 1/2

Récapitulatif des registres

Adresse relative	Type	Taille	Valeur initiale	Nom	Description
0x00	Lecture/Écriture	32 bits	0x00000000	DATA_REG	Registre de données

Utilisation du composant

Le registre de données contient la valeur à échanger entre les deux composants maîtres. L'écriture d'une valeur dans ce registre déclenche une interruption sur int_receiver et remet à zéro l'interruption sur int_sender. De façon symétrique, une lecture du registre provoque une interruption sur int_sender et une remise à zéro de l'interruption de int_receiver.

2010-2011 page: 2/2