

# Modélisation Transactionnelle des Systèmes sur Puces en SystemC

## Ensimag 3A — filière SLE

## Grenoble-INP

### Introduction du cours

Matthieu Moy  
(transparents originaux : Jérôme Cornet)

Matthieu.Moy@imag.fr

2014-2015



# Objectifs et place du cours dans SLE

## Cours lié

- Conception et exploration d'architectures, multi-coeurs, réseaux sur puces (F. Pétröt, S. Mancini)

## Objectifs

- Une vue sur le haut du flot de conception
- Différents niveaux d'abstractions
- Exemple concret : **modélisation transactionnelle** (TLM)
- Pratique sur un outil utilisé par les industriels : SystemC
- Objectif détourné : culture générale sur les SoCs, révisions de concepts connus (cross-compilation, logiciel embarqué)

# Organisation concrète

- EnsiWiki :

<http://ensiwiki.ensimag.fr/index.php/TLM>

- Supports de cours sur GitHub :

<http://github.com/moy/cours-tlm>

- ▶ git clone (une fois, en début de cours)
- ▶ git pull (régulièrement)
- ▶ Possibilité de travailler à plusieurs sur les squelettes de code (cf. EnsiWiki)

- Contenu de l'archive Git :

- ▶ Transparents (\*.pdf)
- ▶ Exemples de code (code/\*/\*.cpp), à regarder en complément du cours
- ▶ Squelettes de code pour les TPs (TPs/)

# Planning approximatif des séances

- 1 Introduction : les systèmes sur puce
- 2 Introduction : modélisation au niveau transactionnel (TLM)
- 3 Introduction au C++
- 4 Présentation de SystemC, éléments de base
- 5 Communications haut-niveau en SystemC
- 6 Modélisation TLM en SystemC
- 7 TP1 : Première plateforme SystemC/TLM
- 8 Utilisations des plateformes TLM
- 9 TP2 (1/2) : Utilisation de modules existants (affichage)
- 10 TP2 (2/2) : Utilisation de modules existants (affichage)
- 11 Notions Avancé en SystemC/TLM
- 12 TP3 (1/3) : Intégration du logiciel embarqué
- 13 TP3 (2/3) : Intégration du logiciel embarqué
- 14 TP3 (3/3) : Intégration du logiciel embarqué
- 15 Intervenant extérieur : ?
- 16 Perspectives et conclusion

# Sommaire

- 1 Systèmes sur Puce (SoC)
- 2 Modélisation au niveau transactionnel

# Sommaire

- 1 Systèmes sur Puce (SoC)
- 2 Modélisation au niveau transactionnel

# Sommaire de cette section

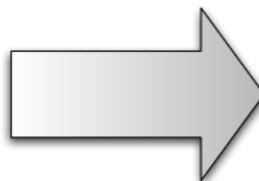
## 1 Systèmes sur Puce (SoC)

- Évolution des besoins et de la technique
- Quelques utilisations des SoC
- Composants principaux
- Problèmes de conception

# Évolution des besoins du grand public



# Évolution des besoins du grand public



# Quelques exemples

- Lecteurs MP3



## Besoins techniques

- Mini ordinateur (interface utilisateur)
- Codecs (décodage/encodage) audio (MP3, etc.)
- Pilotage de disque dur
- Périphériques (USB, IEEE 1394...)
- Autonomie

# Quelques exemples

- Téléphones portables



## Besoins techniques

- Mini ordinateur (interface utilisateur, applications embarquées)
- Traitement de Signal (technologie de transmission)
- Périphériques (USB, Capteur CCD)
- Autonomie

## Quelques exemples

- Télévision numérique

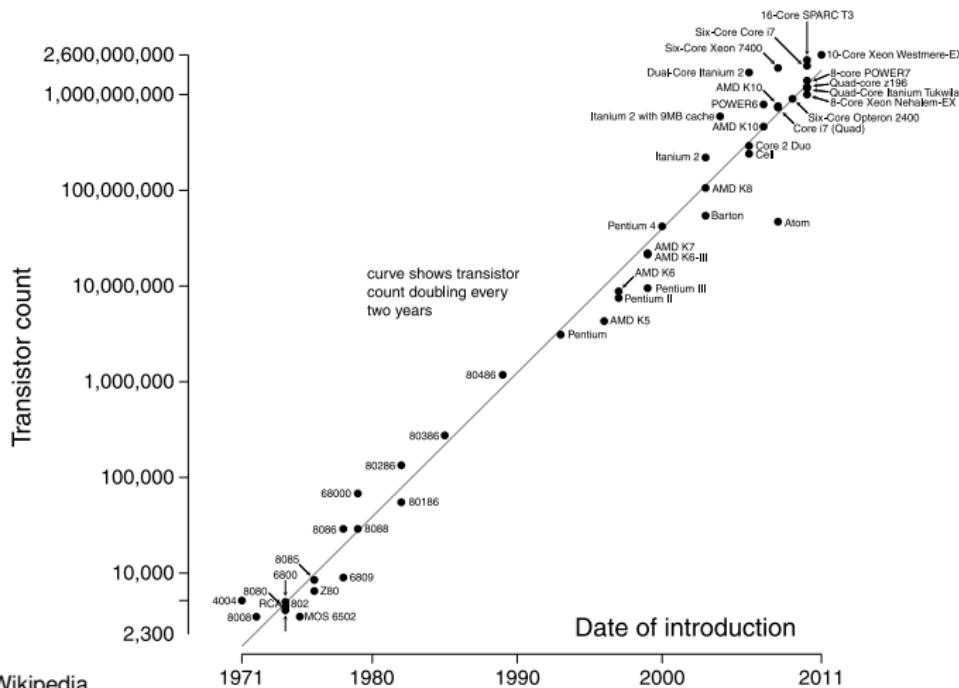
- ▶ Lecteurs/Enregistreurs DVD
- ▶ Démodulateurs Satellite, Décodeurs TNT (*set-top boxes*)
- ▶ Télévision Haute-définition (*HD-TV*)

### Besoins techniques

- ★ Mini ordinateur (interface utilisateur)
- ★ Pilotage de disque dur, lecteur/graveur DVD
- ★ Fonctions graphiques (compositions, zoom, curseur...)
- ★ Encodage/décodage vidéo (MPEG2, MPEG2 HD, MPEG 4, H264...)
- ★ Encodage/décodage audio (PCM, AC3, AAC, MP3...)
- ★ Périphériques (IEEE 1394, S/PDIF, HDMI...)

# Évolutions techniques

## Microprocessor Transistor Counts 1971-2011 & Moore's Law



Source : Wikipedia

([http://en.wikipedia.org/wiki/File:Transistor\\_Count\\_and\\_Moore%27s\\_Law\\_-\\_2011.svg](http://en.wikipedia.org/wiki/File:Transistor_Count_and_Moore%27s_Law_-_2011.svg))

# Évolutions techniques

- Évolution de la complexité des fonctions réalisables



Portes NAND



Contrôleur USB



Chipset



System-on-Chip

# Définition

## System-on-Chip (Système sur puce)

*Puce regroupant tous les éléments électroniques (micro-processeur, composants spécifiques...) nécessaires à la réalisation d'un système (produit) complet.*

# Sommaire de cette section

## 1 Systèmes sur Puce (SoC)

- Évolution des besoins et de la technique
- **Quelques utilisations des SoC**
- Composants principaux
- Problèmes de conception

## Quelques utilisations des SoC

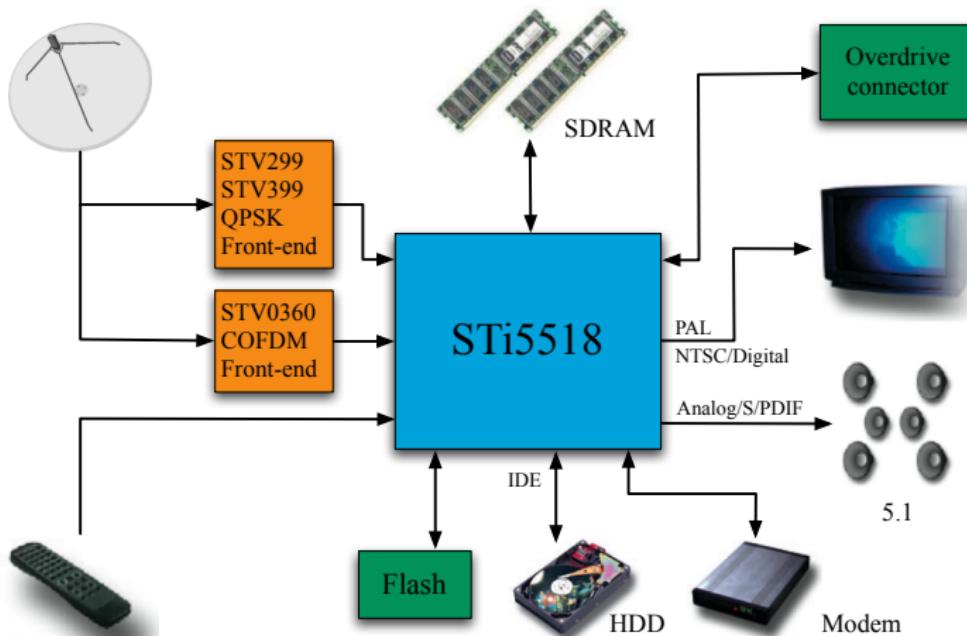
# iPod

- SoC : PP5002 (Portal Player)

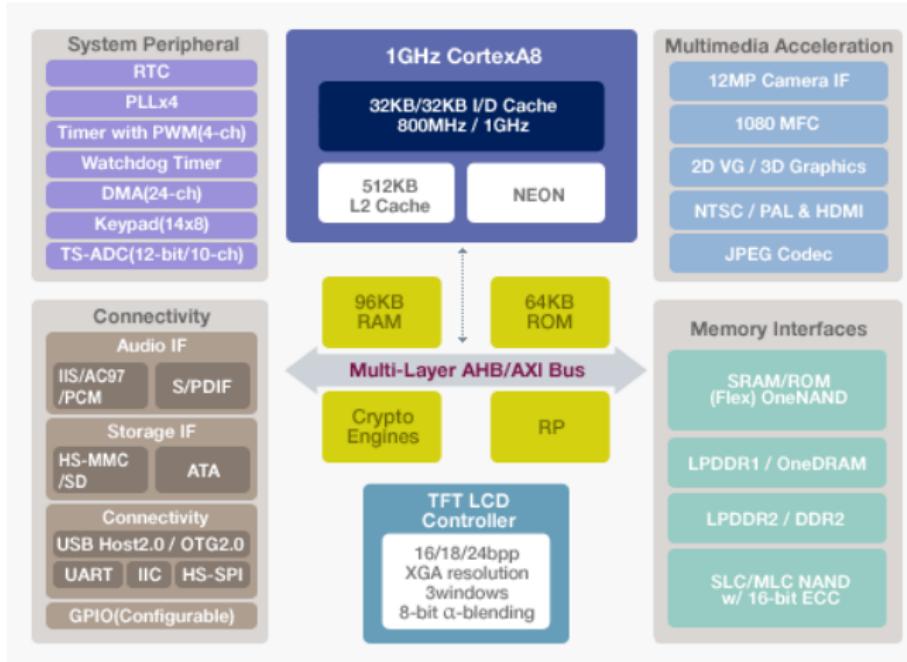


# Décodeur Satellite CDVB2300B

- SoC : STi5518 (STMicroelectronics)

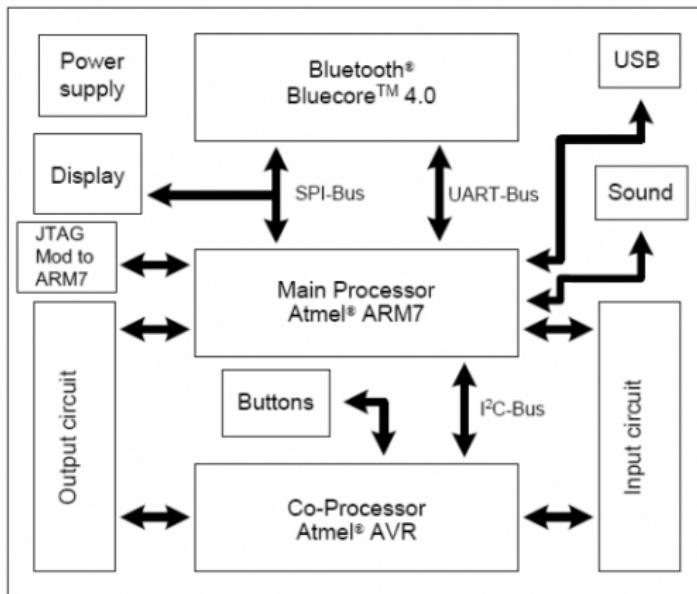


# S5PC110 (Samsung Galaxy S Smartphone)



Source : [http://www.samsung.com/global/business/semiconductor/productInfo.do?fmly\\_id=834&partnum=S5E010RG](http://www.samsung.com/global/business/semiconductor/productInfo.do?fmly_id=834&partnum=S5E010RG)

# Brique lego NXT

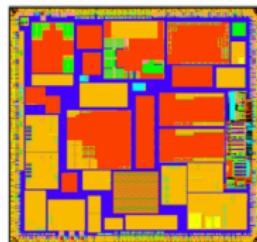


Source : <http://iar.com/website1/1.0.1.0/1518/1/>

# Sommaire de cette section

## 1 Systèmes sur Puce (SoC)

- Évolution des besoins et de la technique
- Quelques utilisations des SoC
- Composants principaux
- Problèmes de conception



## Composants des SoC (non exhaustif)

# Microprocesseurs

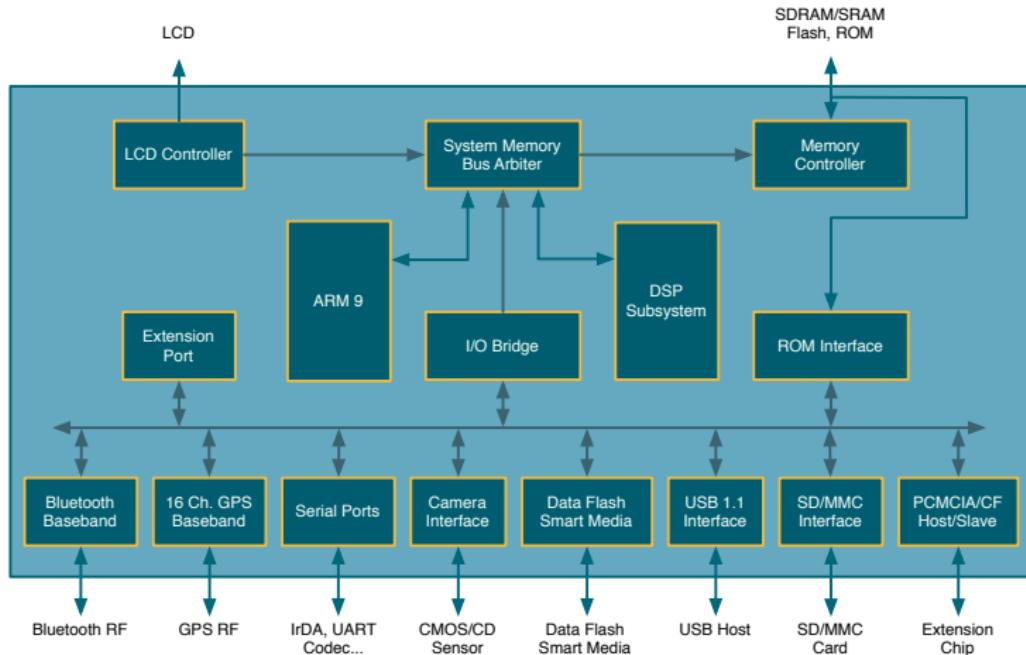
- CPU (Central Processing Unit) : processeur généraux
  - ▶ Fonctions : contrôle, interface utilisateur, traitements légers
  - ▶ Exemples : ARM9, ST20, SH4, Leon mais pas Intel core i7 !...
- DSP (Digital Signal Processor)
  - ▶ Fonctions : Traitement du signal, calculs complexes
  - ▶ Exemples : TI TMS320C55x, etc.
- Processeurs VLIW (Very Long Instruction Word)
  - ▶ Fonctions : traitement multimédia
  - ▶ Exemples : ST210, Kalray...
- Supports de la partie logicielle du système

# Mémoires

- ROM, RAM, Flash...
  - ▶ Souvent hors du SoC
- Dans la puce :
  - ▶ Contrôleur(s) mémoires
  - ▶ Petites mémoires internes
  - ▶ Mémoires caches, « fifo » (tampons/files d'attente)
- Fonctions
  - ▶ Stockage temporaire (RAM)
  - ▶ Programme interne (ROM), possibilité de mise à jour (Flash)
  - ▶ Stockage (Flash)

## Exemple : PDA GPS

- SoC : Atlas-M (Centrality)



# Composants utilitaires

- DMA (Direct Memory Access)

- ▶ Transferts mémoires/mémoires, mémoires/périphériques
- ▶ Décharge le CPU (pas d'attente liée aux transferts)

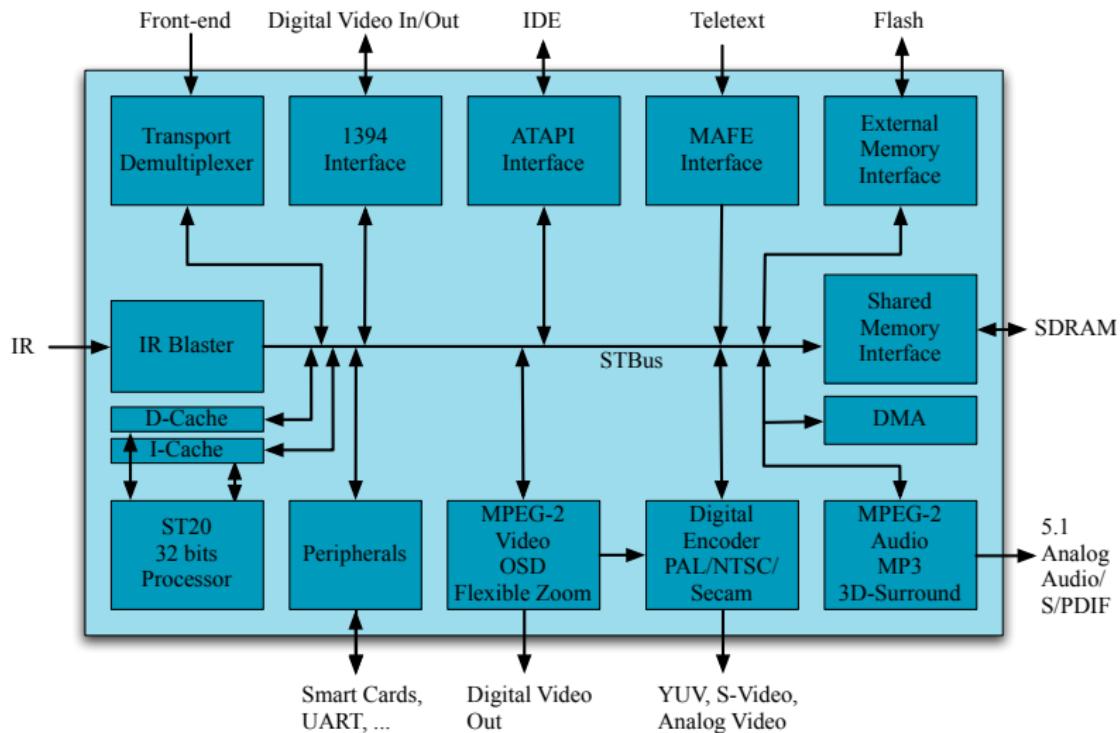
# Composants utilitaires

- DMA (Direct Memory Access)
  - ▶ Transferts mémoires/mémoires, mémoires/périphériques
  - ▶ Décharge le CPU (pas d'attente liée aux transferts)
- Timer, RTC (Real-Time Clock)
  - ▶ Mesure de l'écoulement du temps
  - ▶ Utilisations :
    - ★ Contrôle du nb d'images par secondes
    - ★ Programmation de délais d'expiration
    - ★ Utilisation par OS Temps Réel

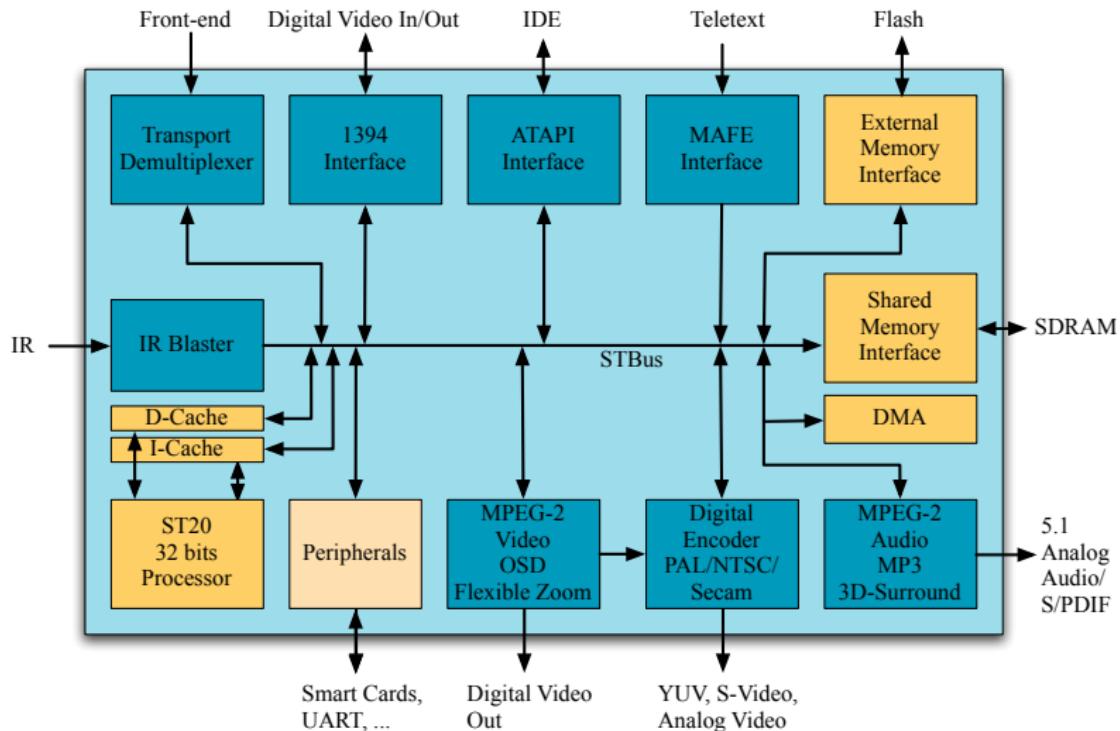
# Composants utilitaires

- DMA (Direct Memory Access)
  - ▶ Transferts mémoires/mémoires, mémoires/périphériques
  - ▶ Décharge le CPU (pas d'attente liée aux transferts)
- Timer, RTC (Real-Time Clock)
  - ▶ Mesure de l'écoulement du temps
  - ▶ Utilisations :
    - ★ Contrôle du nb d'images par secondes
    - ★ Programmation de délais d'expiration
    - ★ Utilisation par OS Temps Réel
- Contrôleur d'interruptions (ITC)
  - ▶ Centralisation de tous les signaux d'interruptions
  - ▶ Informations sur l'émetteur de l'interruption

# Exemple : STi5518



# Exemple : STi5518 - CPU, Mémoires, Utilitaires



# Entrées/Sorties (1/2)

- GPIO (General Purpose Inputs/Outputs)
  - ▶ programmation/lectures de broches du circuit
  - ▶ Utilisation : lectures de boutons, clavier simple
- Composants ports série
  - ▶ UART (Universal Asynchronous Receiver/Transmitter) : port RS232
  - ▶ SSP (Synchronous Serial Port) : port série haute vitesse
  - ▶ Utilisation : branchement de composants externes, debugage
- Contrôleurs LCD (numérique)

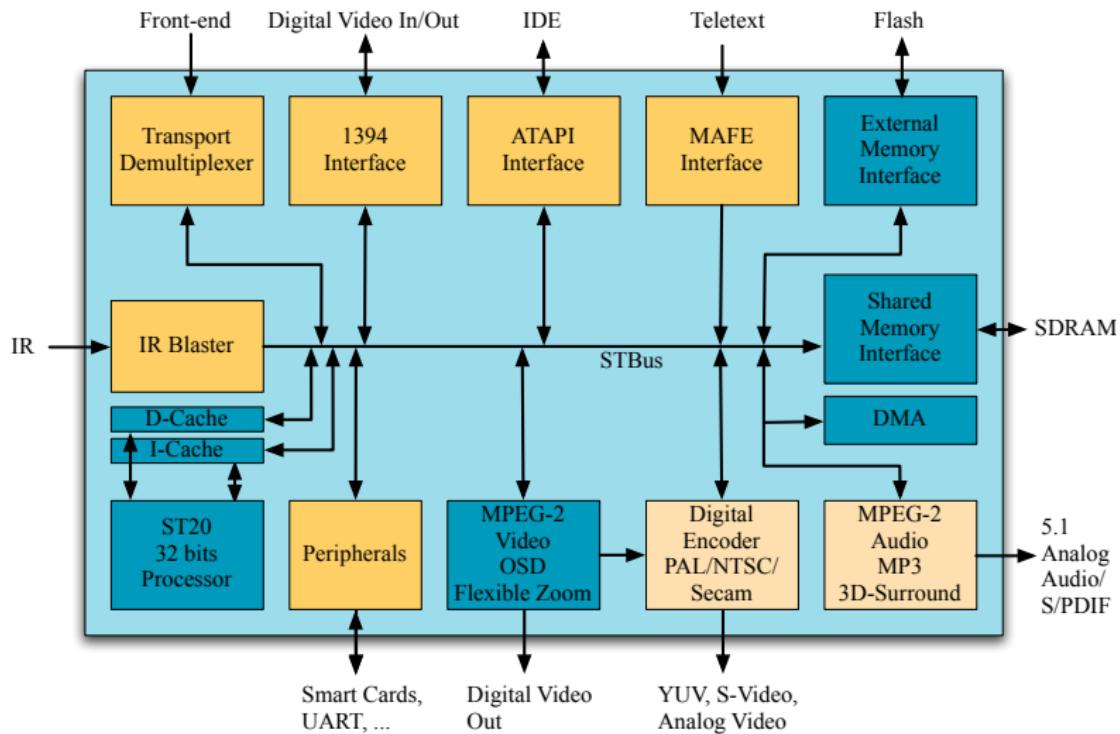
## Entrées/Sorties (2/2)

- Pilotage de bus de périphériques
  - ▶ IDE/ATA...
    - ★ Disque dur interne
    - ★ DVD
  - ▶ USB
    - ★ Host : branchement de périphériques externes
    - ★ Peripheral : branchement à un ordinateur
  - ▶ IEEE 1394 aka FireWire (camescopes numériques, ...)
    - ★ Camescopes numériques
    - ★ Liaisons haute vitesse
- Composants RF
  - ▶ Bluetooth
  - ▶ GPS
  - ▶ GSM...

# Parties analogiques

- Générations d'horloges, reset...
- ADC, DAC (Analog/Digital Converter) : entrées/sorties analogiques
  - ▶ Audio
  - ▶ Vidéo
  - ▶ Commandes d'actionneurs
  - ▶ Capteurs

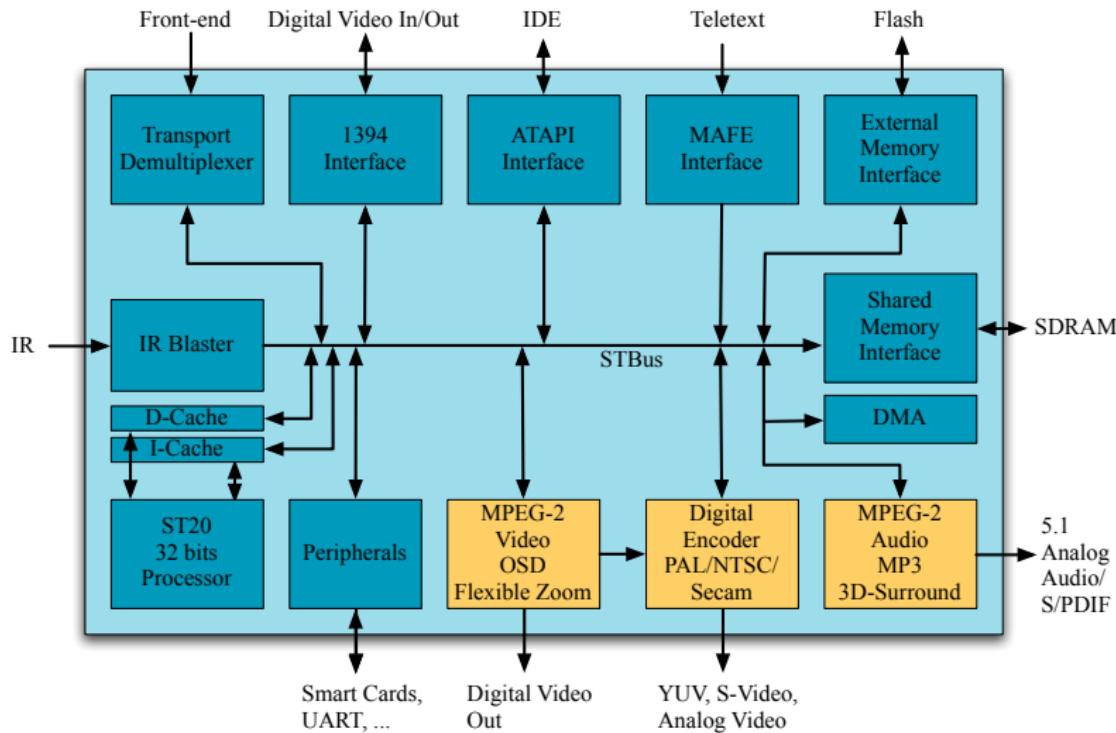
# Exemple : STi5518 - E/S, Analogique



# Composants dédiés

- Accélération d'une fonction particulière
  - ▶ Serait trop lent en logiciel !
  - ▶ Compromis
    - ★ Complexité
    - ★ Accélération
    - ★ Consommation
    - ★ Flexibilité
- Plusieurs possibilités de réalisation :
  - ▶ 100% matérielle
    - ★ ex : Décodeurs Vidéos « câblés »
  - ▶ Semi-matérielle
    - ★ Utilisation d'un cœur de processeur pour simplifier le matériel
    - ★ ex : Décodeurs audios, traitements plus difficiles à câbler

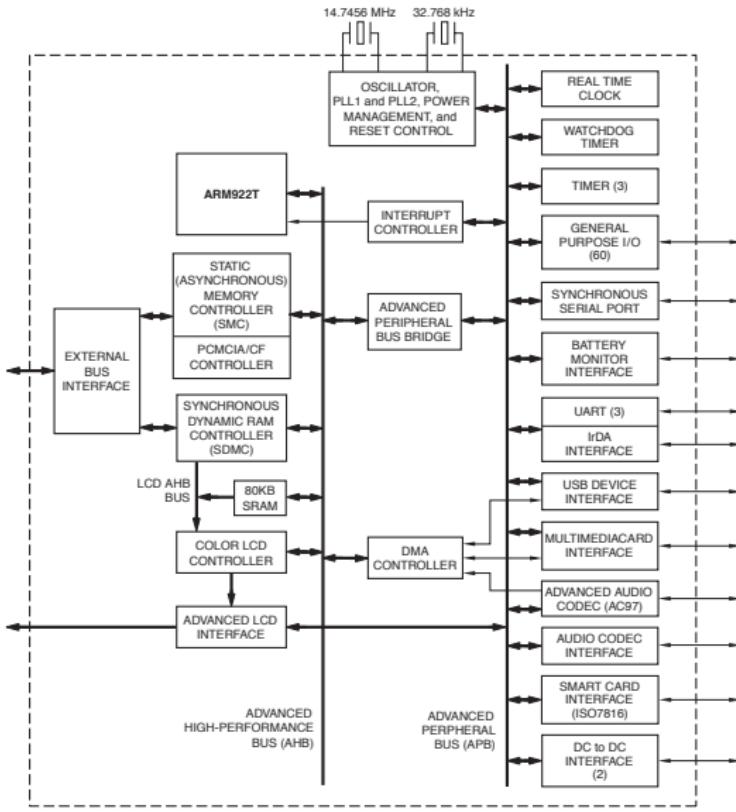
# Exemple : STi5518 - Composants dédiés



# Réseau d'interconnection (interconnect)

- Principal moyen de communication entre composants
- Bus partagés
  - ▶ Communications par plages mémoires
  - ▶ Arbitrage des communications
  - ▶ Un peu analogue aux bus « PC » actuels mais
    - ★ Pas de connectique
    - ★ Basse consommation
  - ▶ Paramètres : vitesse, largeur...
  - ▶ exemple : AmbaBus (ARM) AHB, APB, AXI...
- Networks-on-Chip (NoC)
  - ▶ Réseau complexe construit en fonction des besoins du SoC
  - ▶ exemple : STBus

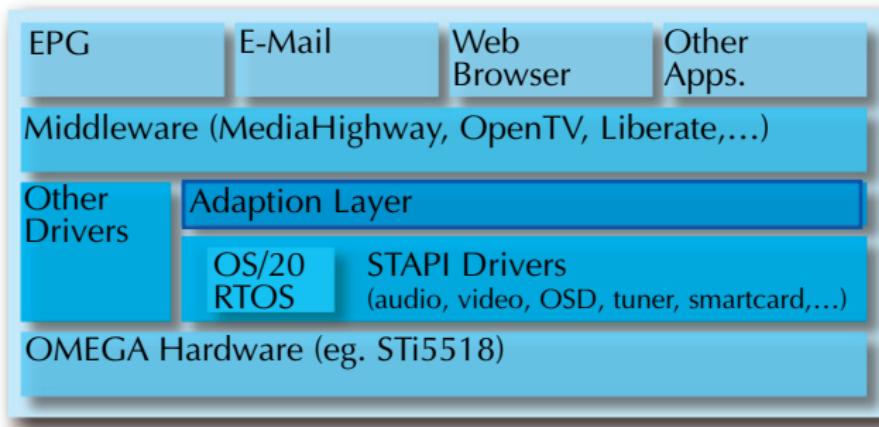
# Exemple détaillé (Sharp/NXP LH7-A400 SoC)



# Le logiciel (embarqué)

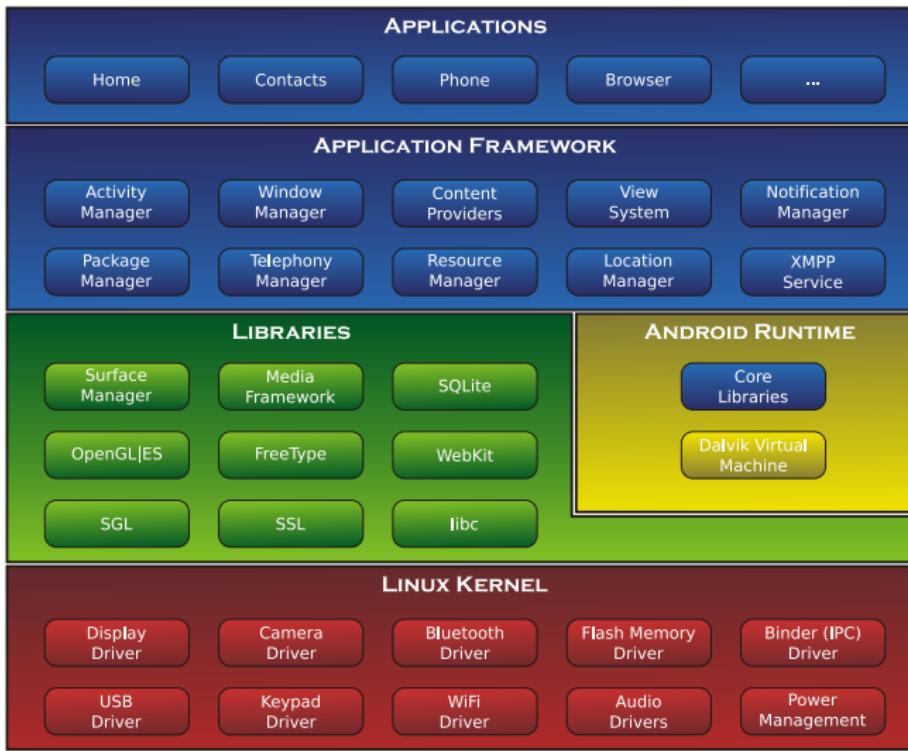
- Plusieurs logiciels sur architectures différentes
  - ▶ Mélange SH4, ARM, ST...
  - ▶ Endianess différentes
  - ▶ Problèmes techniques d'ordre de boot
  - ▶ Problèmes de synchronisations
- Communications de base : accès au bus et interruptions
- Partie génie logiciel
  - ▶ Utilisation d'OS multitâche/temps réel : Linux, OS/20, Windows CE...
  - ▶ Factorisation du code bas niveau dans des pilotes (drivers)
  - ▶ Couche supplémentaire au dessus de l'OS : le middleware

# Exemple de structure logicielle (set-top-box)



Source : doc STi5518

# Exemple de structure logicielle (Android)

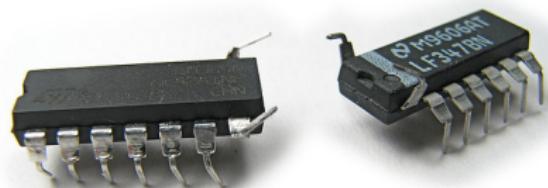


Source : <http://en.wikipedia.org/wiki/File:Android-System-Architecture.svg>

# Sommaire de cette section

## 1 Systèmes sur Puce (SoC)

- Évolution des besoins et de la technique
- Quelques utilisations des SoC
- Composants principaux
- Problèmes de conception



## Problèmes de conception

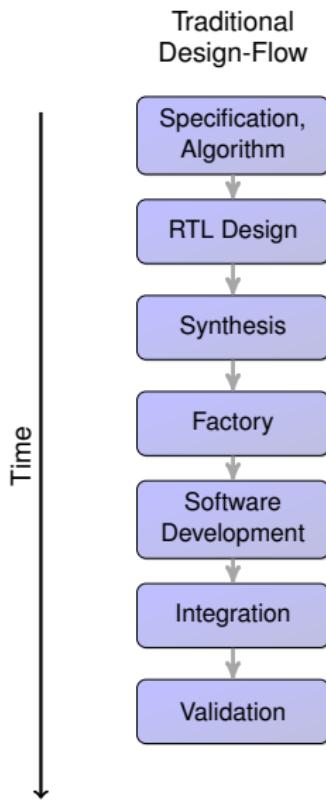
# Complexité croissante de conception

- Nombre de transistors : + 50% par an (Moore)
- Productivité en conception : + 30% par an  
⇒ « Design Gap »
- Besoin incessant de nouvelles techniques de conception

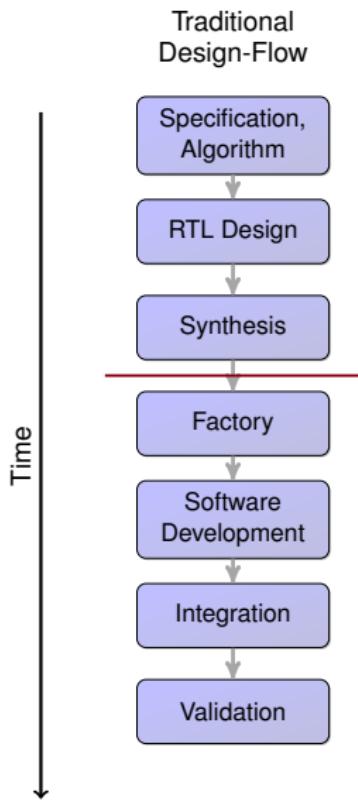
# Complexité croissante de conception

- Circuits à assembler énormes
  - ▶ Multiples éléments complexes : processeurs, réseau d'interconnection...
  - ▶ Parfois plusieurs mini-SoC dans le SoC (sous-ensembles simples CPU+DMA+Mémoire)
  - ▶ Évolution possible vers le massivement multiprocesseur
- VHDL/Verilog suffisent difficilement...
- Pas de révolution type « niveau porte → RTL » pour l'instant

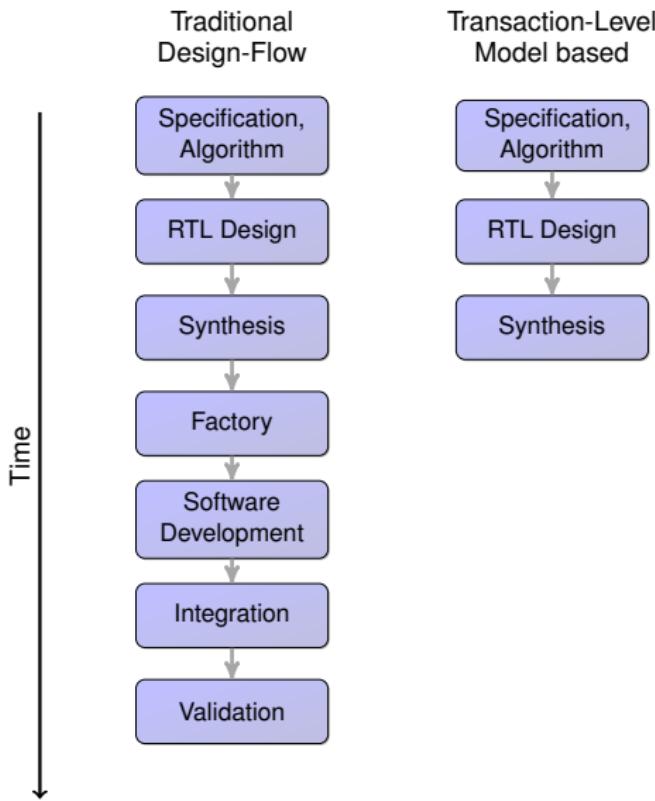
# Hardware/Software Design Flow



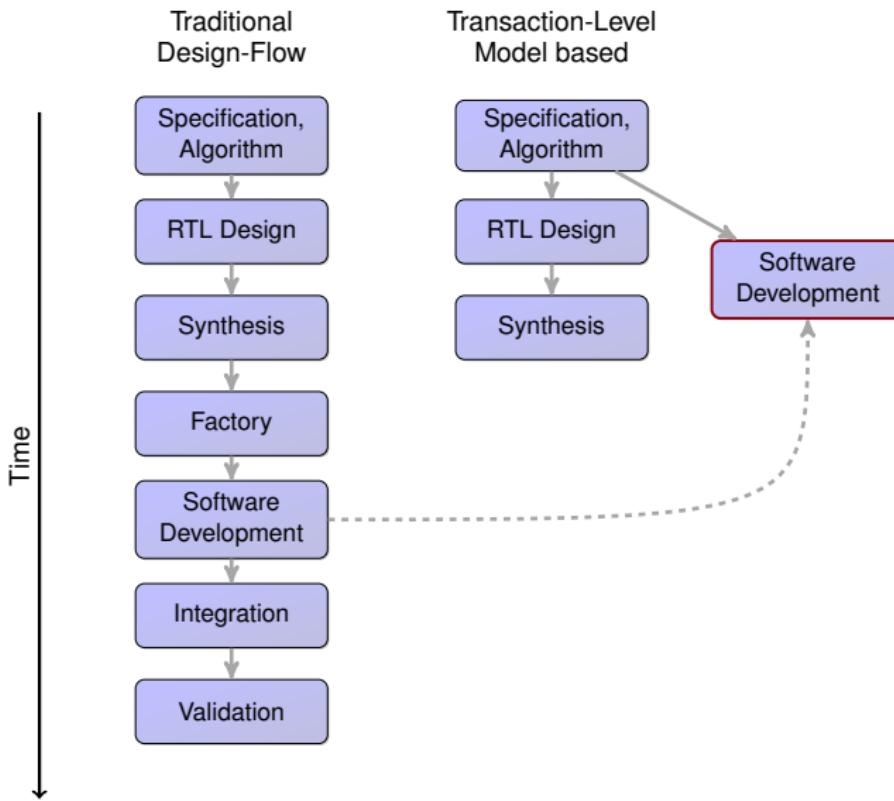
# Hardware/Software Design Flow



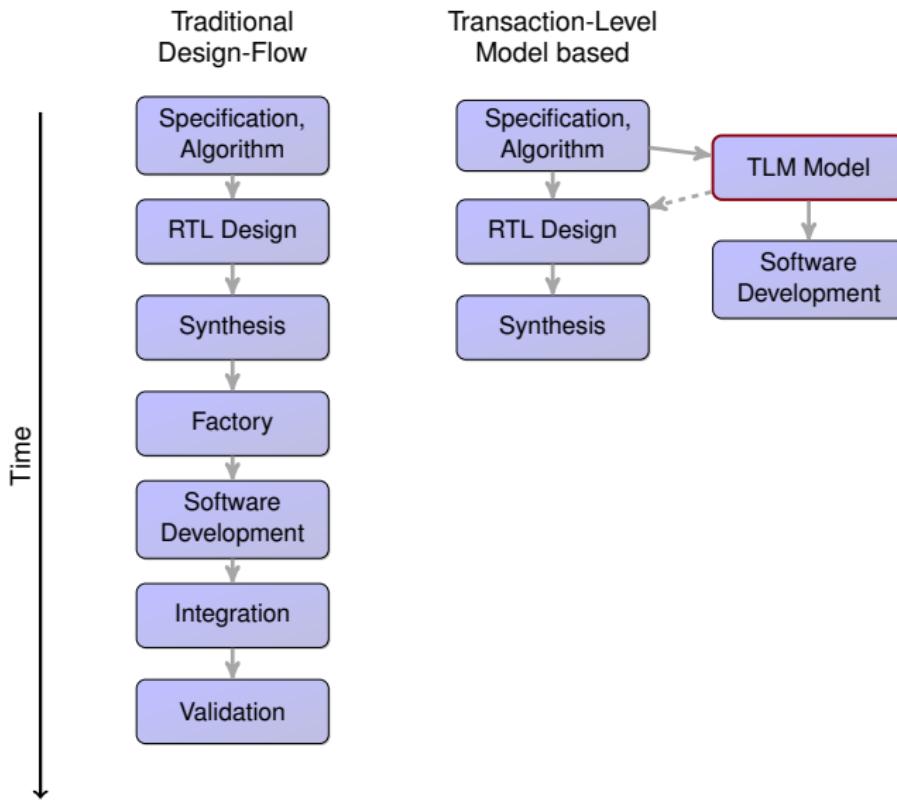
# Hardware/Software Design Flow



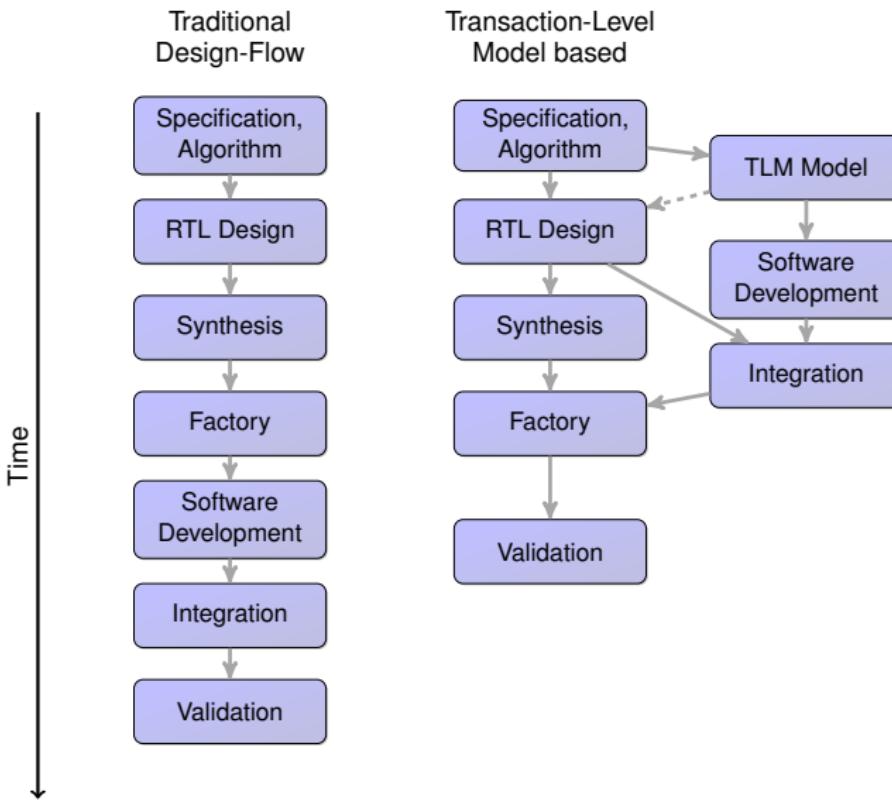
# Hardware/Software Design Flow



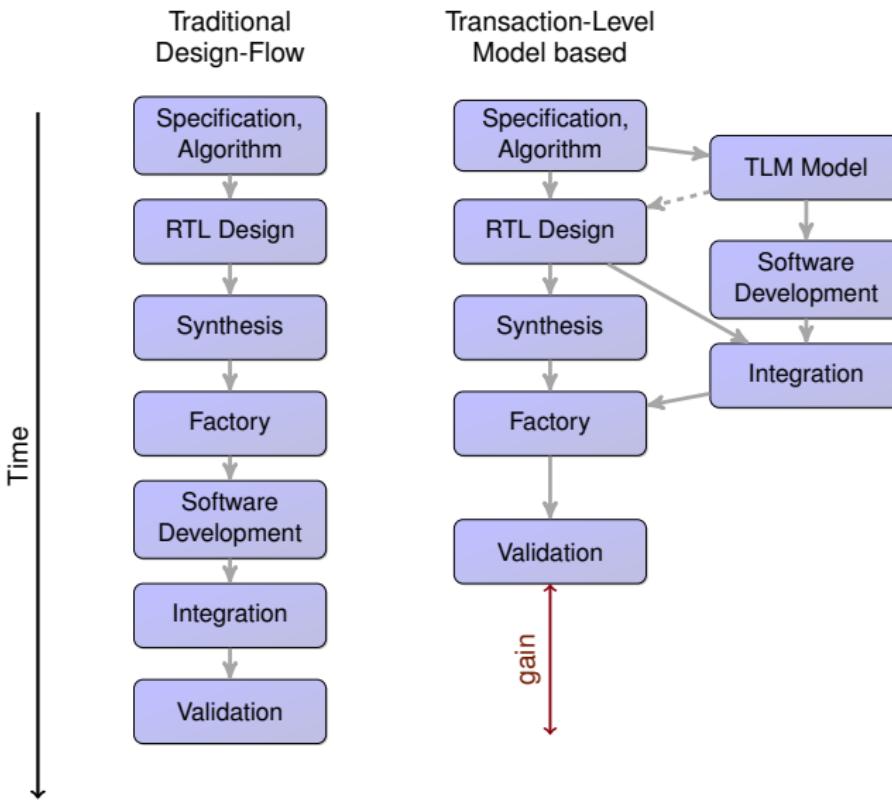
# Hardware/Software Design Flow



# Hardware/Software Design Flow



# Hardware/Software Design Flow



# Durée du cycle de développement

- Évolution rapide
- Dates à ne pas manquer (Noël, nouvel an chinois, Consumer Electronics Show...)
- ⇒ Un produit prêt 6 mois trop tard est difficilement vendable !

# Durée du cycle de développement

- Évolution rapide
- Dates à ne pas manquer (Noël, nouvel an chinois, Consumer Electronics Show...)
- ⇒ Un produit prêt 6 mois trop tard est difficilement vendable !
- ⇒ Le « Time to market » est aussi important que la main d'œuvre totale.

# Coût d'une erreur

## Bug dans le logiciel

- Mise à jour du firmware
- Pas forcément acceptable partout...  
(difficulté pour l'utilisateur, systèmes critiques)

# Coût d'une erreur

## Bug dans le logiciel

- Mise à jour du firmware
- Pas forcément acceptable partout...  
(difficulté pour l'utilisateur, systèmes critiques)

## Bug dans le matériel

- Fabrication de nouveaux masques
- Exemple de coût :

Finesse de gravure	$0.25 \mu m$	$0.13 \mu m$	$65 nm$
Coût masque 1 couche	10 000 \$	30 000 \$	75 000 \$

source EETimes

# Coût d'une erreur

## Bug dans le logiciel

- Mise à jour du firmware
- Pas forcément acceptable partout...  
(difficulté pour l'utilisateur, systèmes critiques)

## Bug dans le matériel

- Fabrication de nouveaux masques
- Exemple de coût :

Finesse de gravure	0.25 $\mu m$	0.13 $\mu m$	65 nm
Coût masque 1 couche	10 000 \$	30 000 \$	75 000 \$
Nb de couches	12	25	40
Coût total	120 000 \$	750 000 \$	3 M\$

source EETimes

# Coût d'une erreur

## Bug dans le matériel (suite)

- Circuit déjà fabriqué : recherche d'un contournement (workaround)
- Valable en technologie ASIC
- SoC FPGA
  - ▶ ARM Excalibur : ARM 922 (200 MHz) + FPGA APEX 20KE
  - ▶ Xilinx Virtex 4 : PowerPC 405 (450 MHz) + FPGA + Ethernet MAC
  - ▶ Là encore, mise à jour limitée

# Problèmes de conception

## ● Vitesse de simulation

- ▶ Simulation du SoC niveau RTL : plusieurs heures, voire jours...
- ▶ ex : Encodage et décodage d'une image en MPEG 4 = 1 h en simulation RTL

# Problèmes de conception

## ● Vitesse de simulation

- ▶ Simulation du SoC niveau RTL : plusieurs heures, voire jours...
- ▶ ex : Encodage et décodage d'une image en MPEG 4 = 1 h en simulation RTL
- ▶ Impossibilité de tester le(s) logiciel(s) embarqué(s) à ce niveau

# Problèmes de conception

## ● Vitesse de simulation

- ▶ Simulation du SoC niveau RTL : plusieurs heures, voire jours...
- ▶ ex : Encodage et décodage d'une image en MPEG 4 = 1 h en simulation RTL
- ▶ Impossibilité de tester le(s) logiciel(s) embarqué(s) à ce niveau
- ▶ Moins de temps disponible pour valider le système...

# Problèmes de conception

## ● Vitesse de simulation

- ▶ Simulation du SoC niveau RTL : plusieurs heures, voire jours...
- ▶ ex : Encodage et décodage d'une image en MPEG 4 = 1 h en simulation RTL
- ▶ Impossibilité de tester le(s) logiciel(s) embarqué(s) à ce niveau
- ▶ Moins de temps disponible pour valider le système...
- ▶ Développement séparé des différents blocs

# Problèmes de conception

## ● Vitesse de simulation

- ▶ Simulation du SoC niveau RTL : plusieurs heures, voire jours...
- ▶ ex : Encodage et décodage d'une image en MPEG 4 = 1 h en simulation RTL
- ▶ Impossibilité de tester le(s) logiciel(s) embarqué(s) à ce niveau
- ▶ Moins de temps disponible pour valider le système...
- ▶ Développement séparé des différents blocs
- ▶ Quelques solutions couramment pratiquées :
  - ★ Cosimulation
  - ★ Émulation matérielle

# Problèmes d'intégration

## ● Fonctionnelle

- ▶ Développement séparé des composants, réutilisation
- ▶ Aucune garantie de fonctionnement
- ▶ Problèmes de compatibilité plus complexes qu'électroniques

# Problèmes d'intégration

## ● Fonctionnelle

- ▶ Développement séparé des composants, réutilisation
- ▶ Aucune garantie de fonctionnement
- ▶ Problèmes de compatibilité plus complexes qu'électroniques

## ● Performances

- ▶ Adéquation d'un ensemble de composants pour réaliser une tâche dans un temps donné
- ▶ Dépendances non fonctionnelles complexes

# Problèmes de validation

- Conformité du système à la spécification ?
- Spécification de plus en plus complexes
  - ▶ Normes MPEG x, H264, HEVC ...
  - ▶ Formats informatiques divers
  - ▶ Interprétation parfois erronée
- Volumes de données de plus en plus gros (vidéo HD, FHD, 4K, bientôt 8K)
- Format de la spécification ?

# La semaine prochaine...

# Sommaire

- 1 Systèmes sur Puce (SoC)
- 2 Modélisation au niveau transactionnel

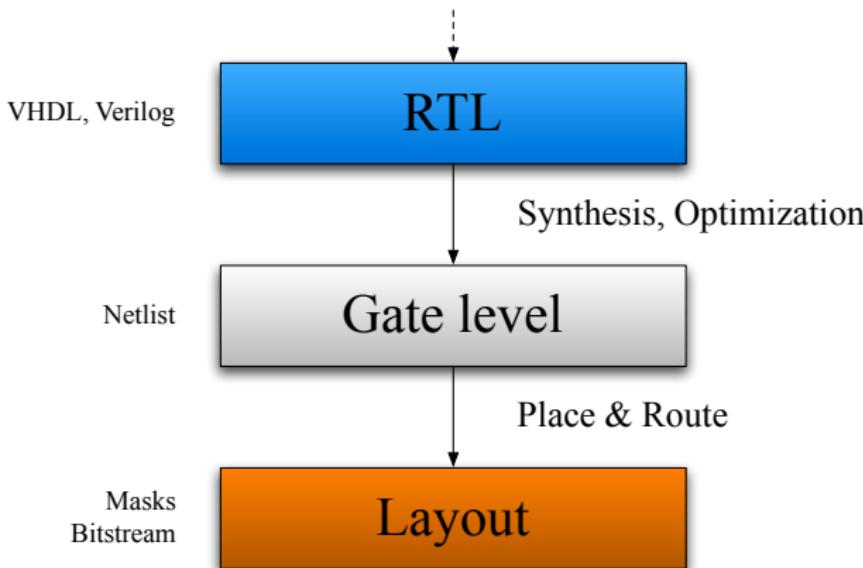
# Sommaire de cette section

## 2 Modélisation au niveau transactionnel

- Motivations
- TLM, qu'est-ce que c'est ?
- Bilan

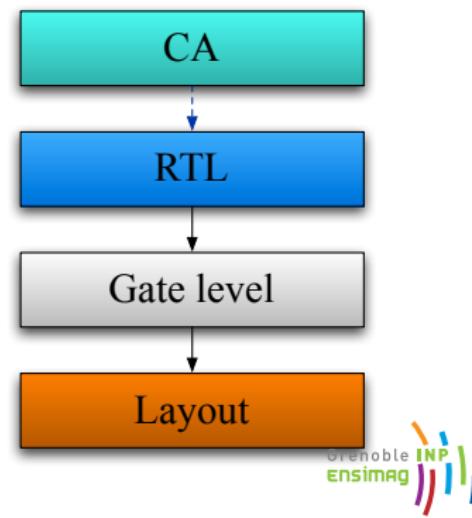
# Retour sur le flot de conception

- Bas du flot de conception (vu en 2A)  
3 principaux niveaux d'abstraction

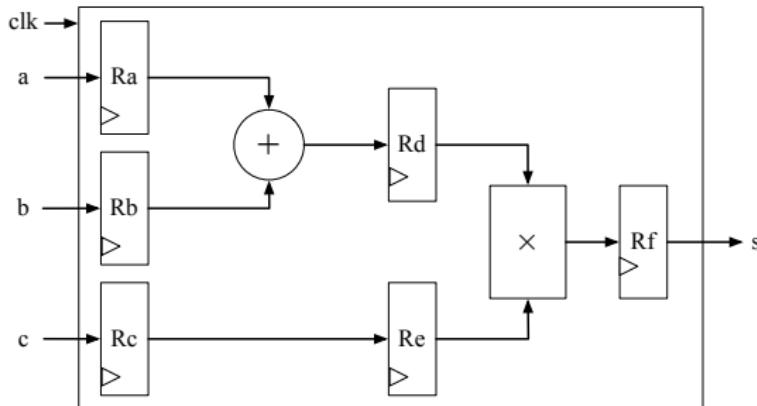


# Niveau supérieur : Cycle Accurate (1/2)

- Objectif : simulation rapide
- Caractéristiques
  - ▶ Précis au cycle d'horloge près
  - ▶ Précis au niveau données  
**(bit true)**
  - ▶ Écriture libre du modèle interne des composants (C, C++...)



# Cycle Accurate : exemple



```
void my_function() // pseudo-code tres approximatif ...
{
    Ra = a;
    Rb = b;
    Rc = c;
    wait(clk, 2);
    s = (Ra+Rb)*Rc;
}
```

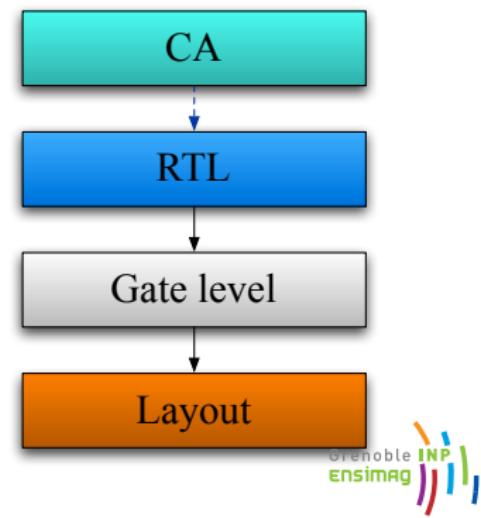
# Niveau supérieur : Cycle Accurate (2/2)

## Utilisation

- ▶ Modèles de remplacement pour simulations RTL
- ▶ Ex : modèles de processeurs...

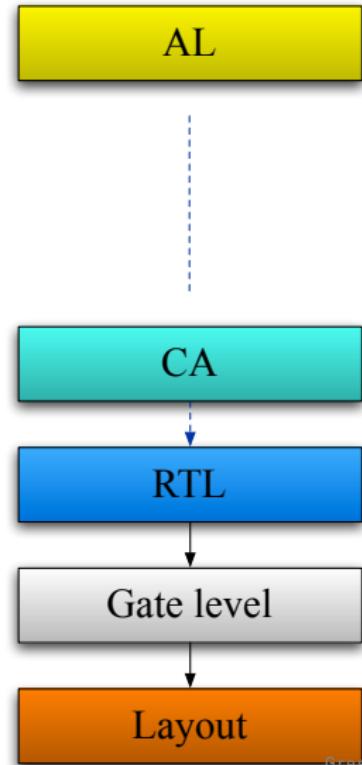
## Inconvénients

- ▶ Non synthétisable  
(référence = RTL)
- ▶ Effort de modélisation important



# Niveau « Algorithmique »

- Programme décrivant la fonctionnalité (C, Matlab, etc.)
- Souvent séquentiel
- Ex : algorithme de référence décodage MPEG
- Ecriture non ambiguë d'une portion de la spécification
- Pas de référence au matériel :
  - ▶ Pas de partitionnement hard/soft
  - ▶ Partie contrôle absente

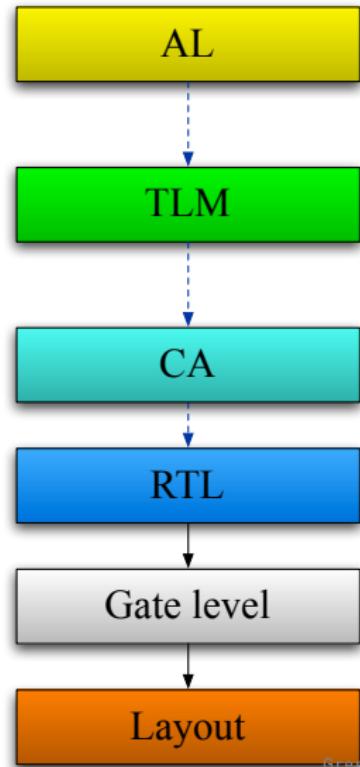


# Exemple : décodage XVID

```
...  
bound = 0;  
  
for (y = 0; y < mb_height; y++) {  
    cp_mb = st_mb = 0;  
    for (x = 0; x < mb_width; x++) {  
        MACROBLOCK *mb;  
  
        /* skip stuffing */  
        while (BitstreamShowBits(bs, 10) == 1)  
            BitstreamSkip(bs, 10);  
  
        if (check_resync_marker(bs, fcode - 1)) {  
            bound = read_video_packet_header(bs, dec, fcode - 1,  
                &quant, &fcode, NULL, &intra_dc_threshold);  
            x = bound % mb_width;  
            y = bound / mb_width;  
        }  
        mb = &dec->mbs[y * dec->mb_width + x];  
  
        DPRINTF(XVID_DEBUG_MB, "macroblock (%i,%i) %08x\n", x, y, BitstreamShowBits(bs, 32));  
  
        if (!(BitstreamGetBit(bs)))           /* block _is_ coded */  
            uint32_t mcbpc, cbpc, cbpy, cbp;  
            uint32_t intra, acpred_flag = 0;  
            int mcsel = 0;                  /* mcsel: '0'=local motion, '1'=GMC */  
  
            cp_mb++;  
            mcbpc = get_mcbpc_inter(bs);  
            mb->mode = mcbpc & 7;  
            cbpc = (mcbpc >> 4);
```

# Niveau transactionnel : TLM

- Transaction Level Modeling
- Plusieurs définitions...  
ici : TLM IEEE 1666-2011  
(standard)
- Objectif n°1 : développement du logiciel embarqué
- Caractéristiques
  - ▶ Pas d'horloge (**cycle-less**)
  - ▶ Bit true
  - ▶ Définition, modélisation précise des communications

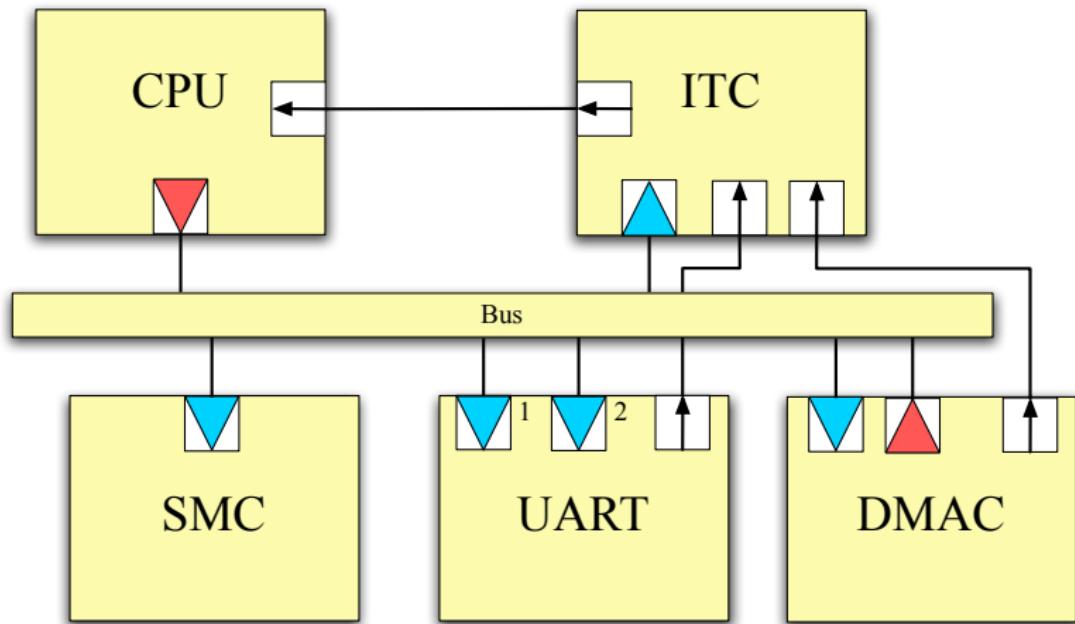


# Sommaire de cette section

## 2 Modélisation au niveau transactionnel

- Motivations
- TLM, qu'est-ce que c'est ?
- Bilan

# Un exemple



# Objectif développement du logiciel embarqué

## Contrat entre logiciel embarqué et matériel

- Logiciel correct en simulation TLM  $\Rightarrow$  logiciel correct en simulation RTL et sur puce
- Nécessite tous les éléments matériels « visibles » par le logiciel

# Objectif développement du logiciel embarqué

## Contrat entre logiciel embarqué et matériel

- Logiciel correct en simulation TLM  $\Rightarrow$  logiciel correct en simulation RTL et sur puce
- Nécessite tous les éléments matériels « visibles » par le logiciel

$\Rightarrow$  Modéliser tout ce qui est nécessaire au logiciel embarqué,  
mais seulement cela

# Uses of Functional Models

Reference for  
Hardware  
Validation



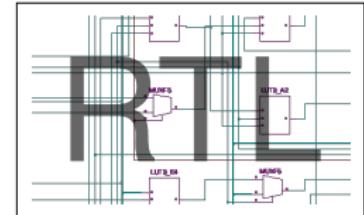
Virtual  
Prototype  
for Software  
Development

# Uses of Functional Models

Reference for  
Hardware  
Validation



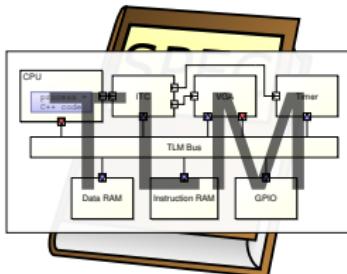
?  
=



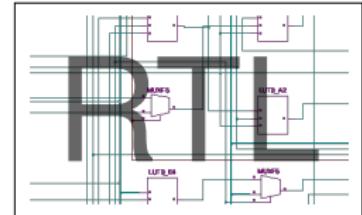
Virtual  
Prototype  
for Software  
Development

# Uses of Functional Models

Reference for  
Hardware  
Validation



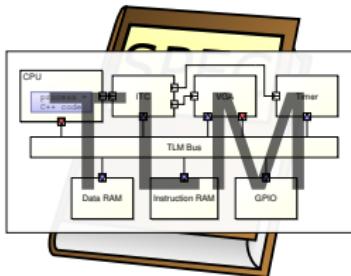
?



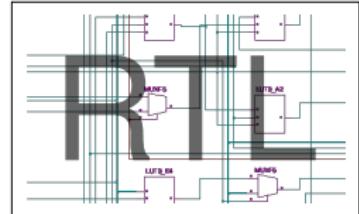
Virtual  
Prototype  
for Software  
Development

# Uses of Functional Models

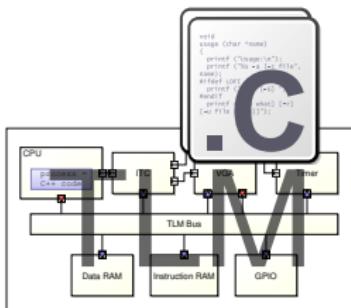
Reference for  
Hardware  
Validation



?

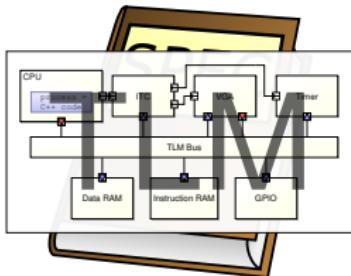


Virtual  
Prototype  
for Software  
Development

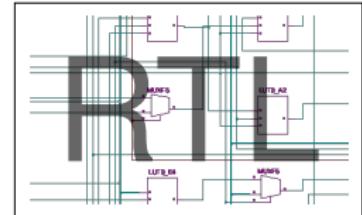


# Uses of Functional Models

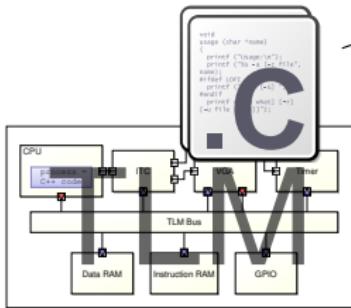
Reference for  
Hardware  
Validation



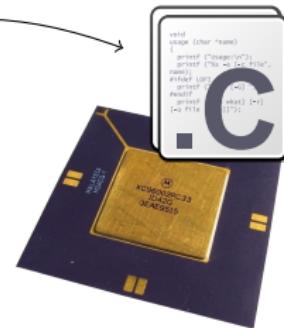
?



Virtual  
Prototype  
for Software  
Development

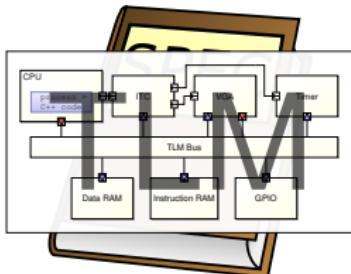


Unmodified  
Software



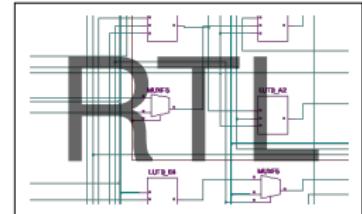
# Uses of Functional Models

Reference for  
Hardware  
Validation

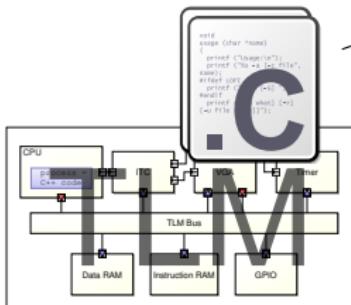


?

=



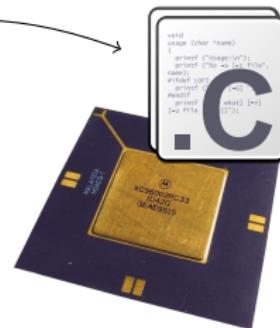
Virtual  
Prototype  
for Software  
Development



Unmodified  
Software

?

U



# Éléments nécessaires

- Possibilité d'actions lectures/écritures
- Plages d'adresses
- Mémoires
- Bancs de registres
- Interruptions

## Idée principale

- Actions de lectures/écritures = **transactions** sur le réseau d'interconnexion
- Correspondance avec les opérations logiques effectuées sur le bus

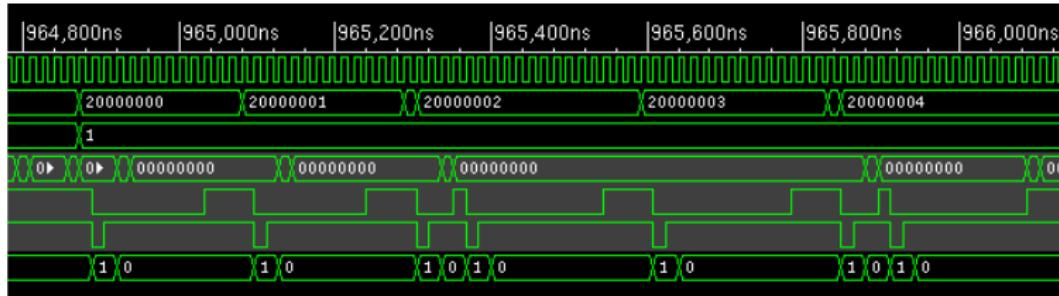
## Idée principale

- Actions de lectures/écritures = **transactions** sur le réseau d'interconnexion
- Correspondance avec les opérations logiques effectuées sur le bus

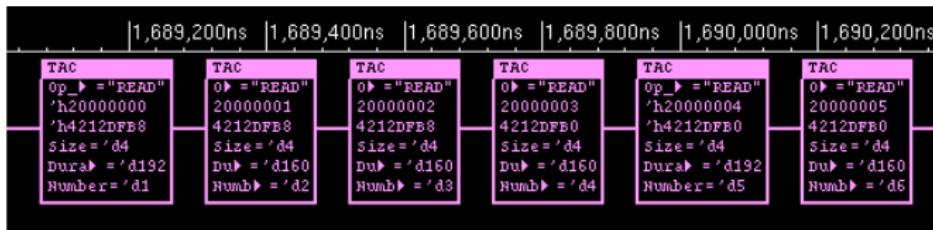
### Informations minimales contenues dans une transaction

- Type : lecture ou écriture
- Adresse de base
- Données
- Taille (nb de données)
- État : OK, Erreur, Temps dépassé...
- Implicite : taille d'une donnée élémentaire, taille d'une adresse

# Ex : lectures successives sur bus AHB



RTL



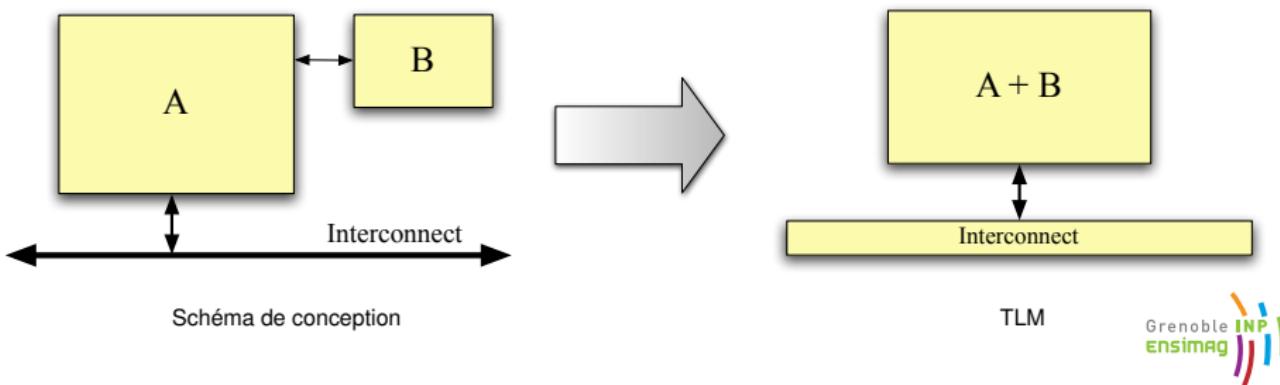
TLM

Abstraction des communications sur bus

# Composants

- Séparation en fonction des communications

- ▶ Fusion de composants communiquant en dehors du réseau d'interconnection
- ▶ Règle non absolue  
(fonction des besoins et des types de communications disponibles)

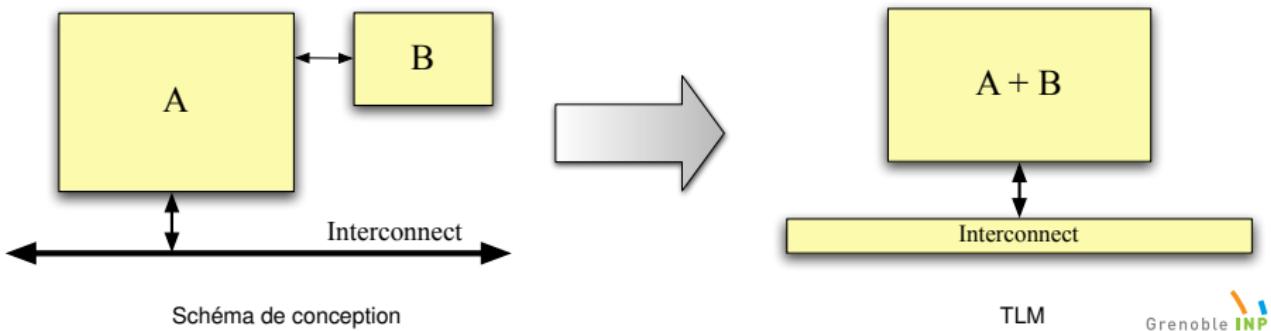


# Composants

- Séparation en fonction des communications

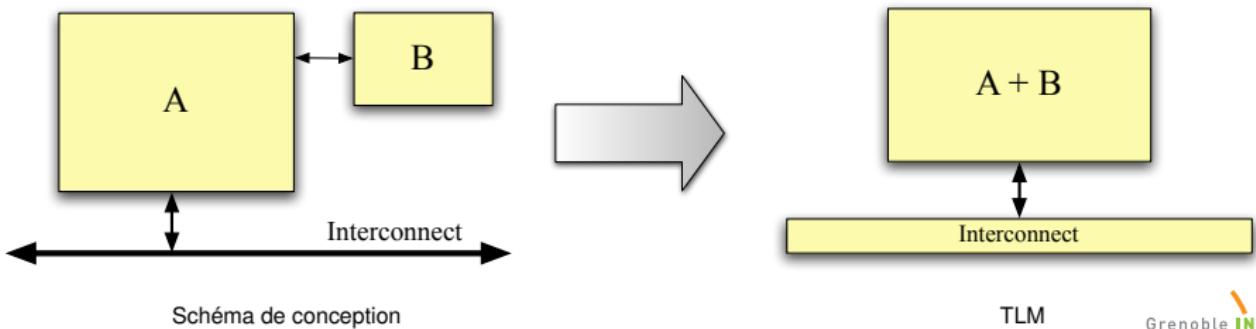
- ▶ Fusion de composants communiquant en dehors du réseau d'interconnection
- ▶ Règle non absolue  
(fonction des besoins et des types de communications disponibles)

- Possibilité de hiérarchie



# Composants

- Séparation en fonction des communications
  - ▶ Fusion de composants communiquant en dehors du réseau d'interconnection
  - ▶ Règle non absolue  
(fonction des besoins et des types de communications disponibles)
- Possibilité de hiérarchie
- Simulation indépendante de chaque composant :  
→ **concurrence**



# Ports de communication (transactions)

- Deux types de ports (de façon générale)
  - ▶ Initiateurs (**initiator, master**)
    - ★ « Emetteurs » des transactions

# Ports de communication (transactions)

- Deux types de ports (de façon générale)
  - ▶ Initiateurs (**initiator, master**)
    - ★ « Émetteurs » des transactions
  - ▶ Cible (**target, slave**)
    - ★ « Répondent » aux transactions
    - ★ Partie passive d'un composant
    - ★ Association port cible ↔ plage d'adresse

# Ports de communication (transactions)

- Deux types de ports (de façon générale)
  - ▶ Initiateurs (**initiator, master**)
    - ★ « Émetteurs » des transactions
  - ▶ Cible (**target, slave**)
    - ★ « Répondent » aux transactions
    - ★ Partie passive d'un composant
    - ★ Association port cible ↔ plage d'adresse
- Analogie avec le réseau
  - ▶ initiateur ≈ client
  - ▶ cible ≈ serveur
  - ▶ ! Rien à voir avec la distinction lecture/écriture !

# Ports de communication (transactions)

- Deux types de ports (de façon générale)
  - ▶ Initiateurs (**initiator, master**)
    - ★ « Émetteurs » des transactions
  - ▶ Cible (**target, slave**)
    - ★ « Répondent » aux transactions
    - ★ Partie passive d'un composant
    - ★ Association port cible ↔ plage d'adresse
- Exemple :

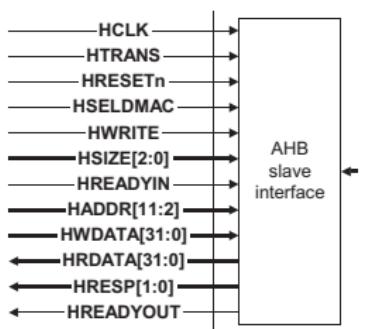
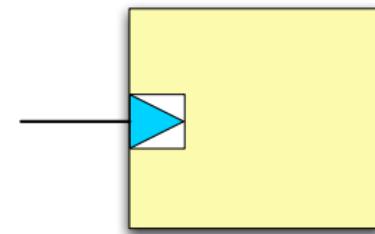


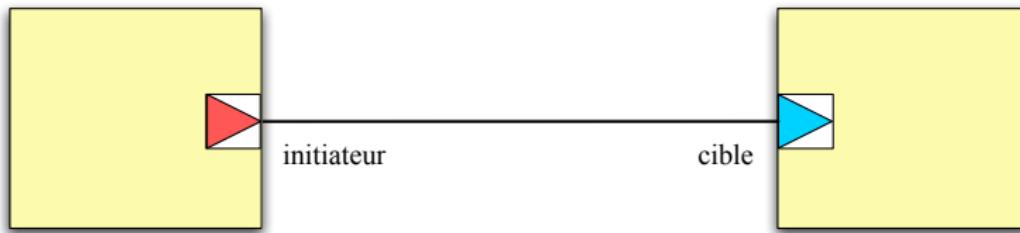
Schéma de conception



TLM

# Protocole (1/2)

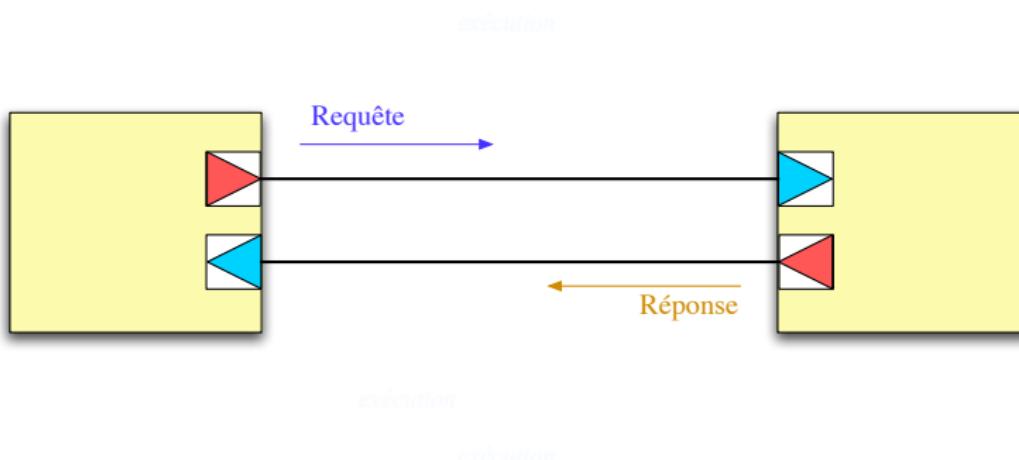
- Ensemble des actions possibles au niveau des ports (lecture, écriture, ...)
- Protocoles **bloquants**



## Protocole (2/2)

- Protocoles **non bloquants**

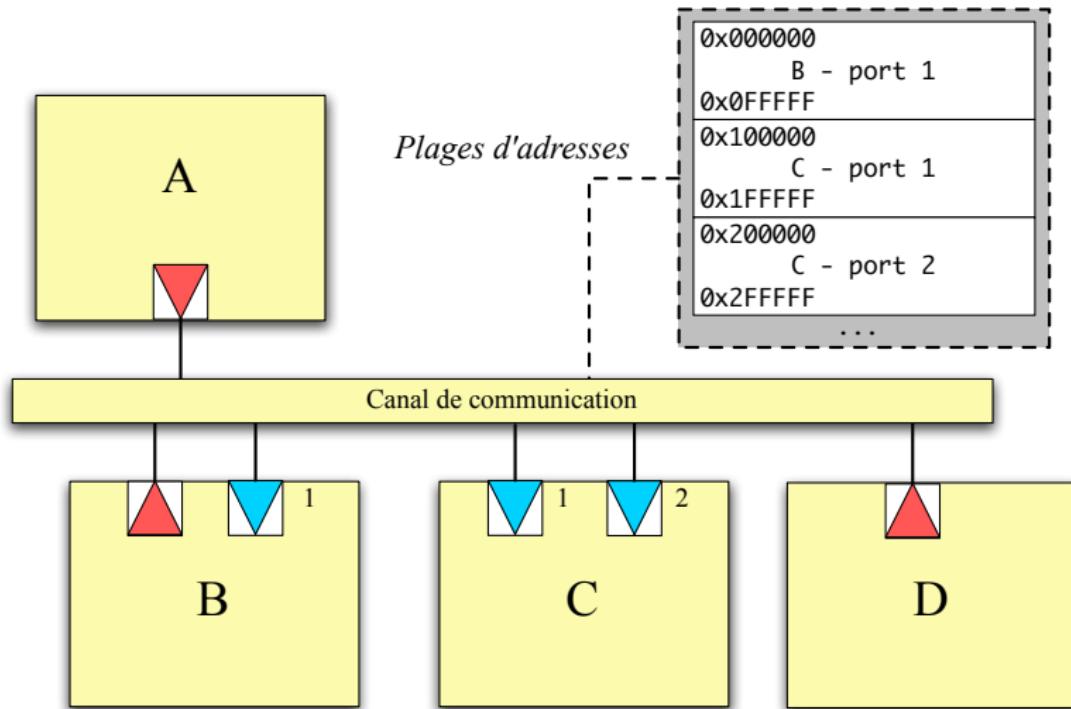
- ▶ Ne bloquent pas l'initiateur
- ▶ Deux canaux de communication : requête et réponse



# Canal de communication (1/2)

- Abstrait les différents éléments du bus
  - ▶ Décodage
  - ▶ Multiplexage
  - ▶ Signaux...
- Fonctionnalité principale : routage des transactions
- Connaissance des plages d'adresses des composants
- Ports de communications spéciaux  
(cible : plusieurs-vers-un, initiateur : un-vers-plusieurs)

## Canal de communication (2/2)



# Interruptions (1/2)

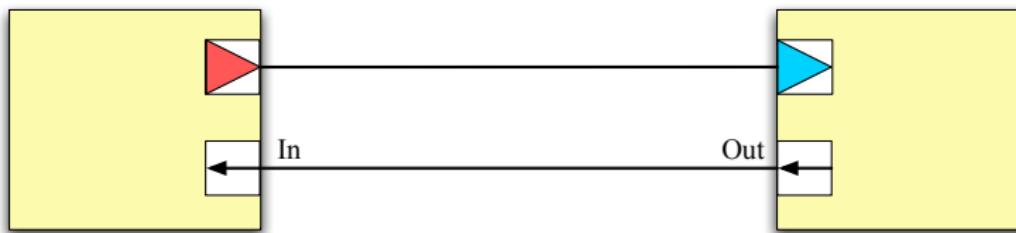
- Qu'est-ce que c'est ?
  - ▶ Connection directe entre composants par un fil
  - ▶ Unidirectionnel



- À quoi ça sert ?
  - ▶ Processeurs
    - ★ Déclenchement immédiat de routines en cours d'exécution du code normal
    - ★ ex : Interruption Souris, traitement terminé par un autre composant...
    - ★ Économies d'énergies (HLT sur Pentium, ...)
  - ▶ Autres composants matériels
    - ★ Synchronisation
    - ★ « Arrêt d'urgence » d'un composant

## Interruptions (2/2)

- Modélisation non standardisée...
- Une solution : signaux booléens (RTL)
  - ▶ Sensibilité sur fronts (montants, descendants)
  - ▶ Entrées, sorties de signaux (idem RTL)
  - ▶ Connections point à point
  - ▶ Principal moyen de synchronisation pour les cibles



# Modélisation interne d'un composant

- Liberté de codage... mais respect du niveau d'abstraction !

## Partie « initiateur »

- Transactions générées réalistes
  - ▶ Mêmes adresses
  - ▶ Données précises

## Partie « cible »

- Mémoires
  - ▶ Respect de la taille du données
  - ▶ Endianess
- Bancs de registres
  - ▶ Adresses relatives des différents registres
  - ▶ Actions associées
    - Contrat d'utilisation du composant

# Exemple de bancs de registres (DMAC ARM)

Name	Address (base+)	Type	Reset value	Description
DMACIntStatus	0x000	RO	0x00	See <i>Interrupt Status Register</i> on page 3-10
DMACIntTCStatus	0x004	RO	0x00	See <i>Interrupt Terminal Count Status Register</i> on page 3-10
DMACIntTCClear	0x008	WO	-	See <i>Interrupt Terminal Count Clear Register</i> on page 3-11
DMACIntErrorStatus	0x00C	RO	0x00	See <i>Interrupt Error Status Register</i> on page 3-11
DMACIntErrClr	0x010	WO	-	See <i>Interrupt Error Clear Register</i> on page 3-12
DMACRawIntTCStatus	0x014	RO	-	See <i>Raw Interrupt Terminal Count Status Register</i> on page 3-13
DMACRawIntErrorStatus	0x018	RO	-	See <i>Raw Error Interrupt Status Register</i> on page 3-13
DMACEnbldChns	0x01C	RO	0x00	See <i>Enabled Channel Register</i> on page 3-14
DMACSoftBReq	0x020	R/W	0x0000	See <i>Software Burst Request Register</i> on page 3-14
DMACSoftSReq	0x024	R/W	0x0000	See <i>Software Single Request Register</i> on page 3-15

# Exemple de mode d'emploi de registre (DMAC ARM)

## 3.4.10 Software Single Request Register

The read/write DMACSoftSReq Register, with address offset of 0x024, enables DMA single requests to be generated by software. You can generate a DMA request for each source by writing a 1 to the corresponding register bit. A register bit is cleared when the transaction has completed. Writing 0 to this register has no effect. Reading the register indicates the sources that are requesting single DMA transfers. You can generate a request from either a peripheral or the software request register. Figure 3-10 shows the bit assignments for this register.

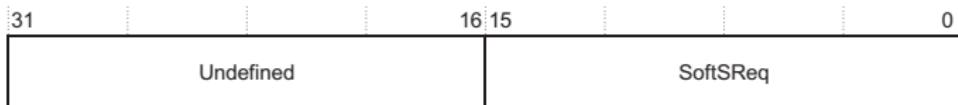


Figure 3-10 DMACSoftSReq Register bit assignments

Table 3-11 lists the bit assignments for this register.

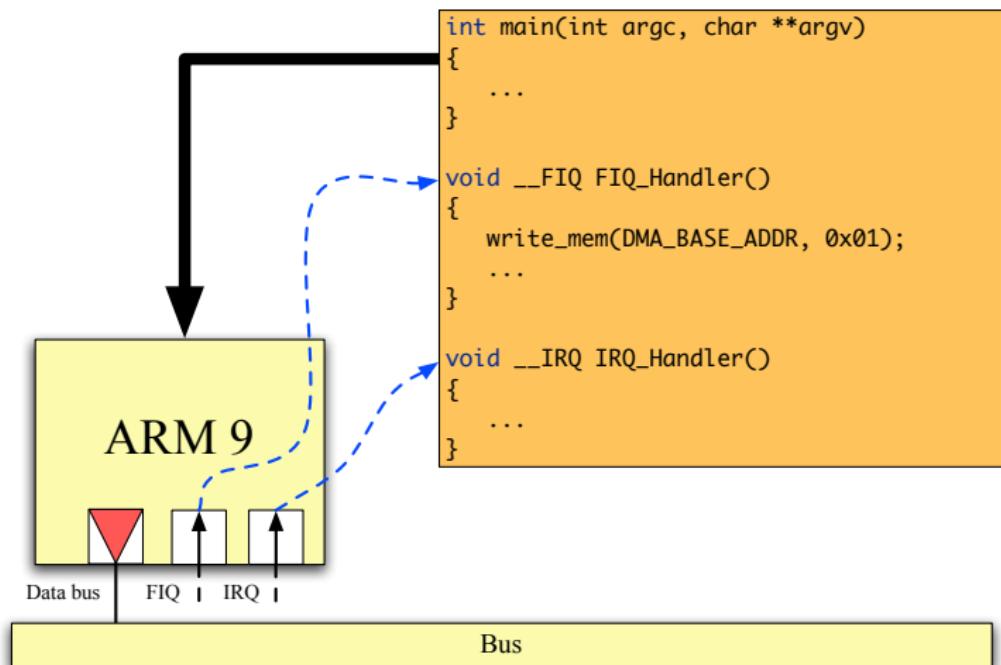
Table 3-11 DMACSoftSReq Register bit assignments

Bits	Name	Function
[31:16]	-	Read undefined. Write as zero.
[15:0]	SoftSReq	Software single request.

# Insertion du logiciel embarqué (1/2)

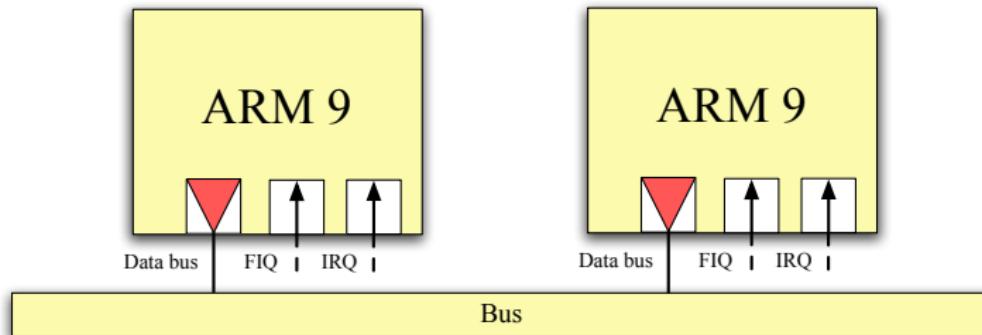
- « Emballage » autour du code (**wrapper**)
- Interface
  - ▶ Accès mémoire via un bus de données  
→ port initiateur
  - ▶ Entrée(s) interruptions
  - ▶ Dépendant du modèle de processeur...
- Mise en correspondance interruptions ↔ code de traitement

## Insertion du logiciel embarqué (2/2)



# Question

- Communication d'une valeur entière  $x$  entre les processeurs ?



## Question



Comment faire ? Faut-il ajouter des composants ?

# Sommaire de cette section

## 2 Modélisation au niveau transactionnel

- Motivations
- TLM, qu'est-ce que c'est ?
- Bilan

# Comparaison avec les autres niveaux (1/2)

## TLM vs. Algorithmique

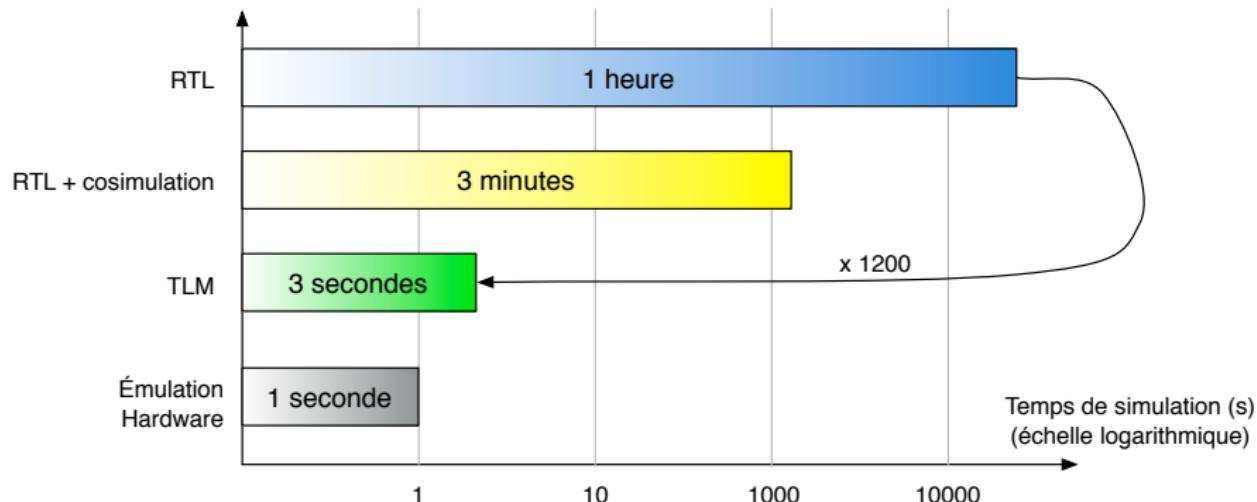
- Découpage de l'algorithme en blocs indépendants
- Validation du fonctionnement en parallèle
- Aspect composant
  - ▶ Réutilisation
  - ▶ Hiérarchie de composants
- Partitionnement

# Comparaison avec les autres niveaux (2/2)

## TLM vs. Cycle accurate

- Vitesse de simulation
  - ▶ Écriture libre de l'intérieur du composant
  - ▶ Communications abstraites
  - ▶ Comportement asynchrone
  - ▶ Dépend de l'implémentation !
- Précision des données
- Modélisation facile : réutilisation du code de niveau AL

# Vitesse de simulation



Encodage + décodage d'une image MPEG 4

# Apports de TLM

- Écriture du code embarqué possible en avance de phase !
  - ▶ Vitesse de simulation
  - ▶ Facilité de modélisation
- Debuggage de l'intégration des composants
- Nouveau niveau de référence
  - ▶ Moyen de communications entre monde du hard et monde du soft...
  - ▶ Référence disponible en avance de phase
- Analyse d'architecture

# Synthèse

- Synthèse comportementale : peu en industrie
  - ▶ Quelques essais : MathLab/Simulink → RTL, C → RTL, ...
  - ▶ Nécessité d'un niveau d'abstraction bien défini
- TLM
  - ▶ Précision des communications uniquement
  - ▶ Intérieur du composant : aucune règle (pointeurs, bibliothèque, etc.)
  - ▶ Synthèse éventuelle :
    - ★ Partie connection au bus
    - ★ Réseau d'interconnexion
    - ★ Portions de code avec algorithmique simple

⇒ en général, RTL et TLM sont écrits à la main et indépendamment.

Coming soon...

TLM SystemC