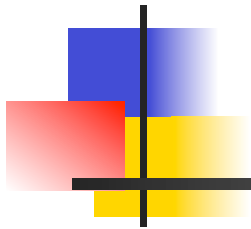


# Introduction aux Systèmes embarqués temps-réel



Laurent Pautet

[Laurent.Pautet@enst.fr](mailto:Laurent.Pautet@enst.fr)

Version 2.0

# Exemples d'applications temps réel

Commandes de vol numériques



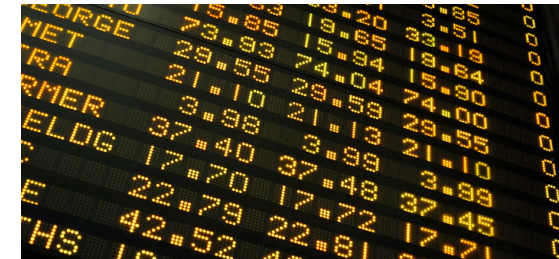
Codage des communications



Métro automatisé

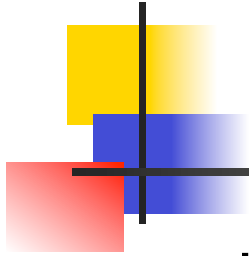


Syst. Informatique de la bourse de Paris



?

Quel est le lien



# Exigences temporelles

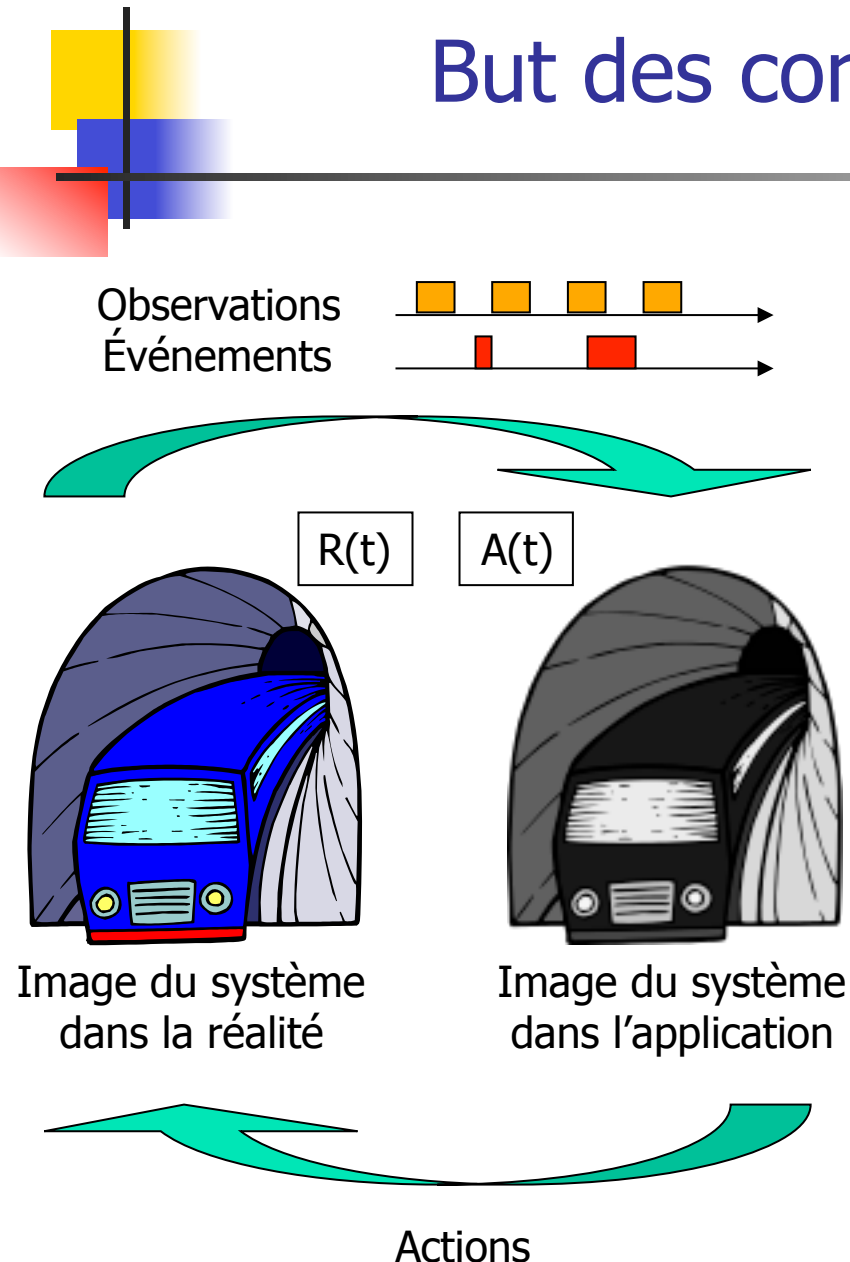
---

Un système temps réel se compose d'un ou plusieurs sous-systèmes devant répondre en un temps fini et spécifié à des stimuli générés par le monde extérieur

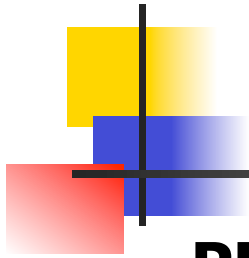
Une réponse hors échéance est invalide  
Même si son contenu semble correct

Un contrôleur de vitesse pour voiture, une machine à laver, un robot d'entrepôt, un pilotage automatique de TGV, une centrale nucléaire, un système international de routage aérien, un système de gestion de salle de marché, etc.

# But des contraintes temporelles



- L'application doit disposer d'une image précise et cohérente de la **réalité** au cours du **temps**
- L'objectif du temps réel vise donc à borner la différence entre l'image du système dans la réalité et celle dans l'application ( $|R(t)-A(t)| < \epsilon$ )
- Pour actualiser l'image dans l'application, celle-ci lit notamment des capteurs périodiquement (granularité temporelle pendant laquelle les mesures évoluent significativement)



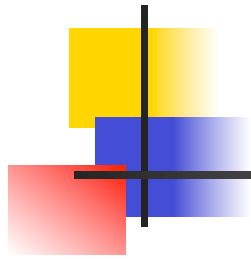
# Contraintes Non Fonctionnelles

---

## **PB : Ces systèmes doivent être prévisibles**

- **Réactivité & cohérence temporelle**
  - Définir des fenêtres temporelles pour la validité des données
  - Respecter l'échelle de temps du système -> ni trop vite, ni trop lent (avion = msec, voiture = sec)
  - Assurer des traitements exécutés en un temps borné (connu)
- **Fiabilité & Disponibilité**
  - Assurer l'exactitude « numérique » du résultat des traitements
  - Assurer la continuité de la fonction en cas de conditions adverses (tolérance aux pannes, aux malveillances ...)

Contraintes non fonctionnelles -> temporelles & structurelles



# Des besoins applicatifs vers l'ingénierie

---

- Besoins

- Réactivité & cohérence temporelle
- Fiabilité & disponibilité

- Les moyens

- Des architectures et des services pour aider la conception (Noyaux, intergiciels, Bus et réseaux, TTA, BDTR)
- Des modèles et méthodes pour être prévisible (Ordonnancement, Tolérance aux Fautes)
- Des langages de programmation adaptés (Java->Java-RT, Standard POSIX 1003.1c et , Run-time RT Ada)
- Des outils pour assurer la continuité entre la conception et la réalisation (AADL, Marte, Env. développement, modèles et vérification)

# Différentes architectures de systèmes exemples de l'aérospatial

Safety oriented system		<p>Life time in safety mode: 10 years              Interruption of service: 1 second              Error detection coverage: 100 %              Full segregation              Ground intervention not allowed</p>
Availability oriented system		<p>Limited life time: few hours or days              Interruption of service: 10 ms              Error detection coverage: 100%              No survival mode at system level              Ground intervention is not possible</p>
Reliability oriented system		<p>Long life time: 15 years in orbit              Interruption of service: 1 minute              Error detection coverage: 90%              Survival mode at system level              Ground intervention always possible</p>
Ground technology oriented system		<p>Medium life time: 3 years              Interruption of service allowed              Error detection coverage: 90%              Switch payload to safe state when error              Ground intervention always required</p>
Cost oriented system		<p>Medium life time: 3 years              Interruption of service allowed              Error detection coverage: 80%              Robust survival mode at system level              Ground intervention always required</p>



# Contenu du cours

## Ordonnancement & Tolérance aux Fautes

Ordonnancement (Mono-processeur)

Ordonnancement (Multi-processeurs)

Tolérance aux Fautes

## Environnement de Programmation

C-POSIX

Environnement de Compilation

## Élément d'architecture logicielle et matérielle

Noyau

Bus & Réseau

TTA

## Outils de conception & développement

AADL (modélisation)

Vérification & Model Checker





# Contenu du cours

## Ordonnancement & Tolérance aux Fautes

Ordonnancement (Mono-processeur)

Ordonnancement (Multi-processeurs)

Tolérance aux Fautes

## Environnement de Programmation

C-POSIX

Environnement de Compilation

## Élément d'architecture logicielle et matérielle

Noyau

Bus & Réseau

TTA

## Outils de conception & développement

AADL (modélisation)

Vérification & Model Checker

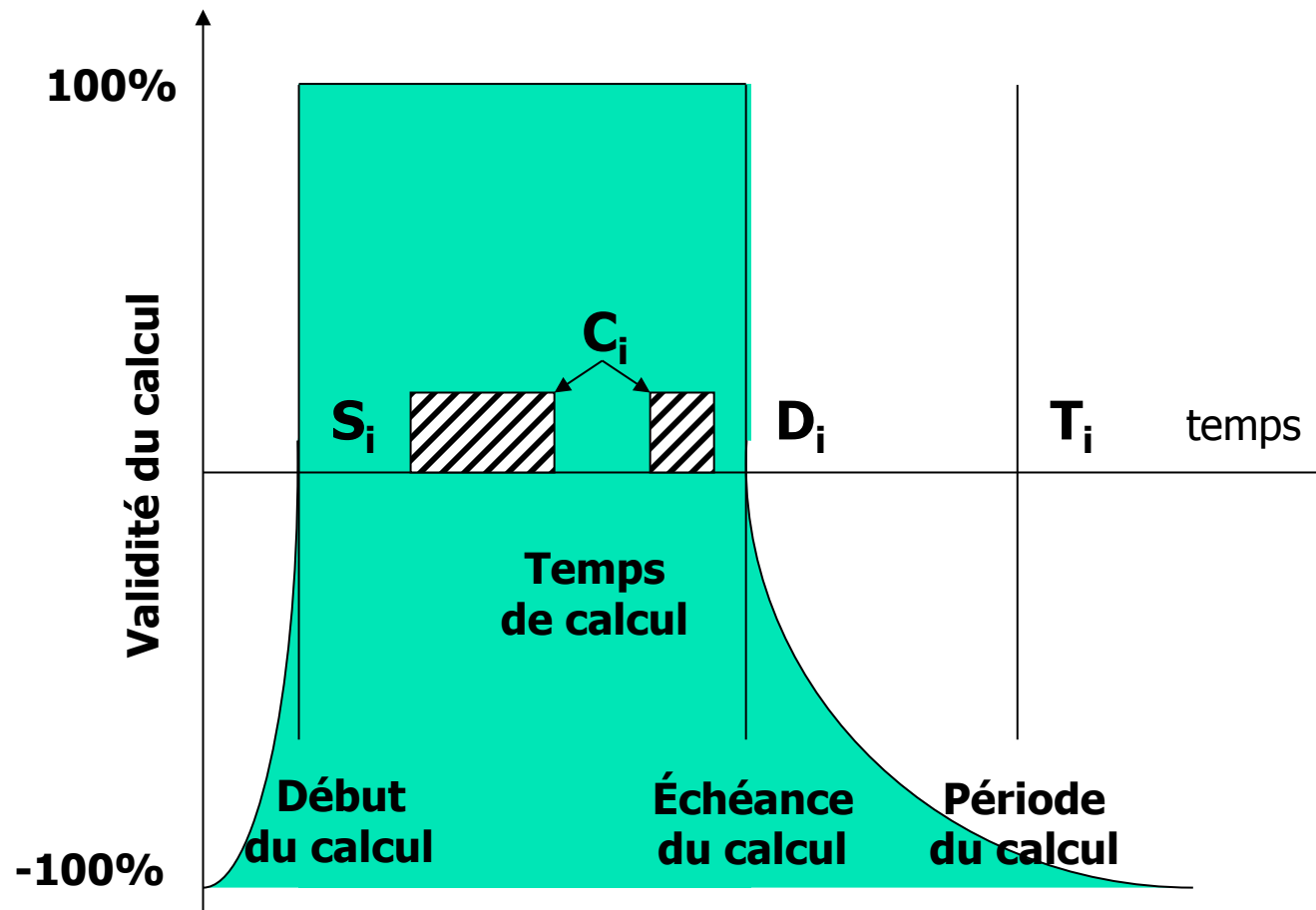


# Les notations pour l'ordonnancement

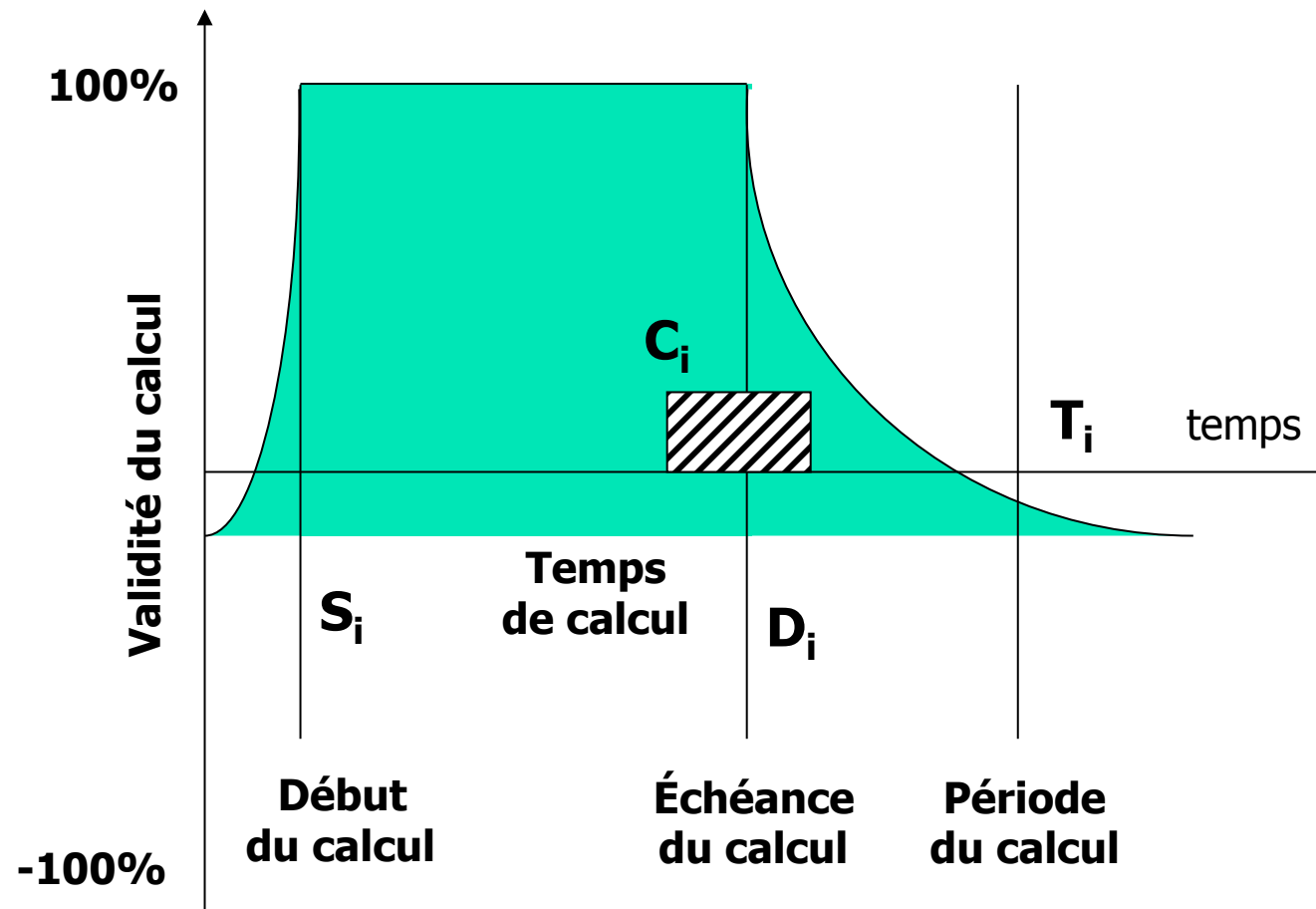
---

- Caractéristiques de la tâche  $t_i$ 
  - $C_i$  : durée de calcul de  $t_i$
  - $S_i$  : date de démarrage de la tâche  $t_i$ 
    - Avant l'heure ce n'est pas l'heure
  - $D_i$  : date d'échéance de  $t_i$ 
    - Après l'heure ce n'est plus l'heure
  - $T_i$  : période de  $t_i$
  - $U_i = C_i / T_i$  = utilisation du processeur pour  $t_i$
- $S_i + C_i < D_i$  mais ...
- $D_i < T_i$  n'est pas obligatoire
- $S_i$  peut être différent de 0 (dépendances)

# Hard Real-Time - Temps réel strict (*dur*)



# Soft Real-Time - Temps réel souple (*mou*)

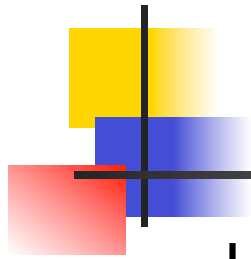




# Échec du respect de l'échéance

---

- Dans un système de temps réel strict, le non-respect de l'échéance ne peut survenir
  - Déterminisme maximal des opérations
    - WCET : *Worst Case Execution Time*
  - Réduction des points non-déterministes
    - Pré-allocation des ressources
    - Sur-dimensionnement du système
- Dans un système de temps réel souple, le non-respect de l'échéance est acceptable
  - Dans un certain pourcentage
  - Un certain nombre de fois
  - Avec une certaine fréquence
  - Peut aboutir à un traitement dégradé



# Sous-systèmes du système temps réel

---

Un système temps réel se compose de plusieurs sous-systèmes répondant à des critères de temps réel.

Cependant, tous les sous-systèmes d'un système temps réel ne répondent pas à des critères de temps réel !

- Les tâches temps réel critiques doivent absolument respecter les échéances prévues.
- Les tâches temps réel non-critiques peuvent répondre avec un certain retard sachant que la cohérence est dégradée.
- Les autres tâches répondront au mieux.



# Modèles mathématiques

---

- Les problèmes d'ordonnancement de recherche opérationnelle (RO) sont différents de ceux de temps réel (TR), le but étant pour la RO de minimiser (hors ligne) le temps de réponse et pour le TR de satisfaire (en ligne) des échéances
- Ordonnancements de tâches périodiques comme
  - *Ordonnancement à base de table*
  - Ordonnancements préemptif à priorité fixe
  - Ordonnancements préemptif à priorité dynamique
- Ordonnancements de tâches apériodiques comme
  - Serveur sporadique
- Synchronisation des tâches comme
  - Héritage de priorité
  - *Priorité plafonnée*

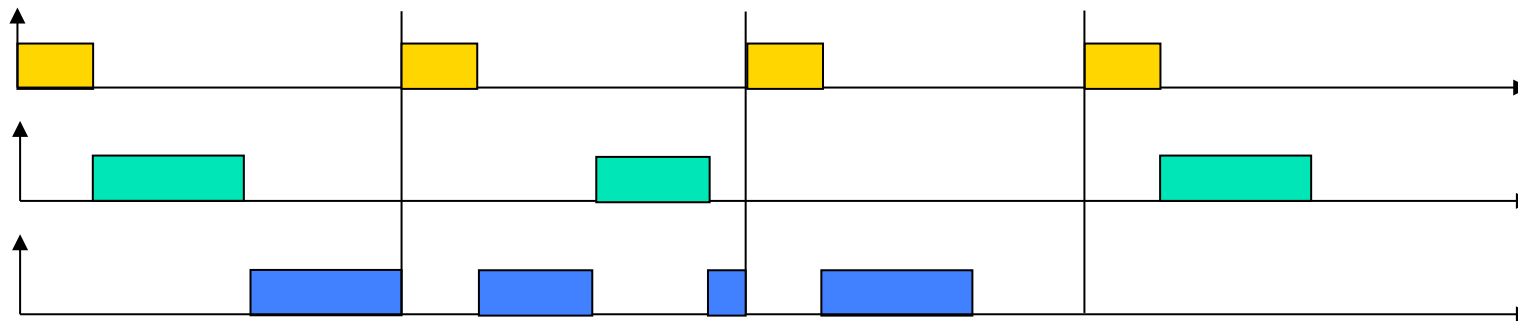
On restreint ici le problème d'ordonnancement  
en supposant  $D_i = T_i$ ,  $S_i = 0$  et tâches indépendantes

# Ordonnancement par priorité statique

## Rate Monotonic Scheduling

- Principe : une période courte (fréquence forte) indique une tâche évoluant vite et donc prioritaire
- La priorité est l'inverse de la période ( $P_i = 1/T_i$ )
- Condition suffisante :  $\sum U_i = \sum C_i/T_i \leq n (2^{1/n} - 1)$

	période	calcul	utilisation
$T_1$	10	2	0.200
$T_2$	15	4	0.267
$T_3$	36	12	0.333

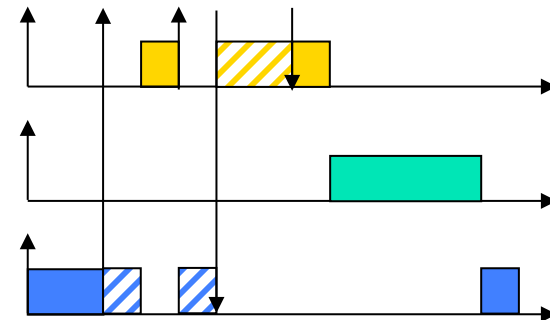
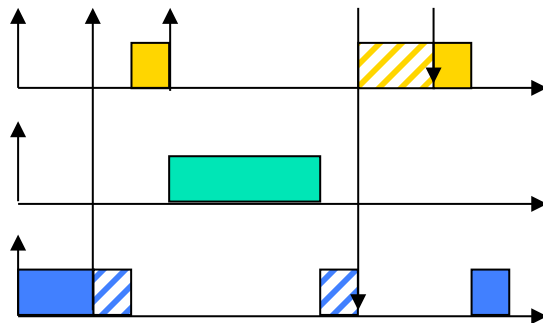




# Synchronisation des tâches

## Push Through Blocking

- Si une tâche  $t_3$  de faible priorité dispose d'un verrou qu'une tâche  $t_1$  de forte priorité souhaite obtenir,  $t_3$  élève sa priorité à celle de  $t_1$  pendant l'exclusion mutuelle
- Sinon, une fois  $t_1$  bloquée, une tâche  $t_2$  de moyenne priorité pourrait obtenir le processeur provoquant une mise en attente infinie de  $t_1$  (*inversion de priorité*)



# Tolérance aux fautes

## principe

---

- Approche zéro défaut :  
Tout marche comme prévu - les WCET sont respectés, les programmes ne bouclent pas...
- Tolérance aux fautes :  
le pire peu arriver mais doit être maîtrisé
  - Identification d'un ensemble de conditions adverses (la foudre brule un capteur...)
  - Altération de l'architecture du système pour  
« limiter la casse »

Les deux approches sont complémentaires en pratique



# Tolérance aux fautes principes et pratiques

---

- La tolérance aux fautes (TaF) affecte fortement l'implémentation du système  
=> à prendre en compte le + tôt possible
- Les principes :
  - Deux suretés valent mieux qu'une (redondance)
  - Un tiens vaut mieux que deux tu l'auras (mode dégradé)
- En pratique :
  - Architectures distribuées pour résister aux pannes (architecture à 3 calculateurs utilisée dans les avions)
  - Méthodes de codage et de génie logiciel pour confiner les comportements illicites (code CRC sur les CD, codes de retours d'erreurs en C)



# Contenu du cours

## Ordonnancement & Tolérance aux Fautes

Ordonnancement (Mono-processeur)

Ordonnancement (Multi-processeurs)

Tolérance aux Fautes

## Environnement de Programmation

C-POSIX

Environnement de Compilation

## Élément d'architecture logicielle et matérielle

Noyau

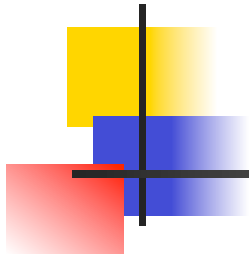
Bus & Réseau

TTA

## Outils de conception & développement

AADL (modélisation)

Vérification & Model Checker



# Architecture du matériel

---

- La conception d'un système temps réel associe le logiciel et le matériel, un composant remplissant une fonction donnée pouvant devenir soit l'un soit l'autre
- Une fausse croyance pousse à tout intégrer dans le matériel mais le non-déterminisme existe aussi dans le matériel
- Changer l'application ne doit plus impliquer de changer le matériel (qui devient ainsi banalisé)
- Les évolutions du matériel doivent porter sur l'intégration de nouvelles fonctions notamment au travers des system-on-chip (validés) ou des mécanismes de communication nouveaux



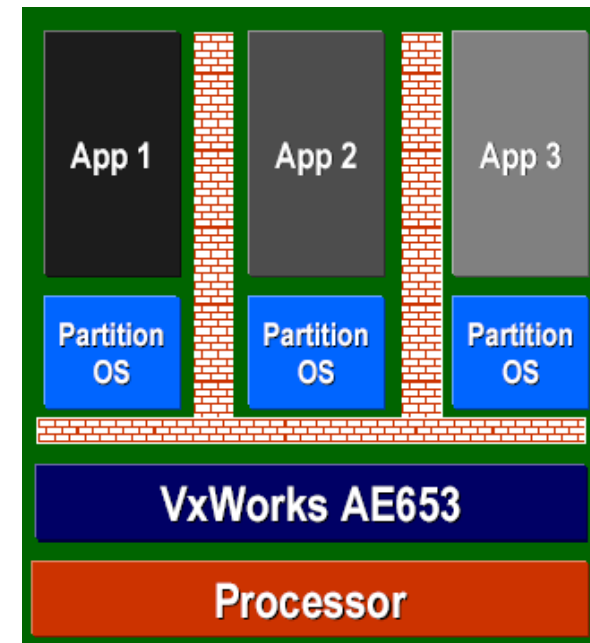
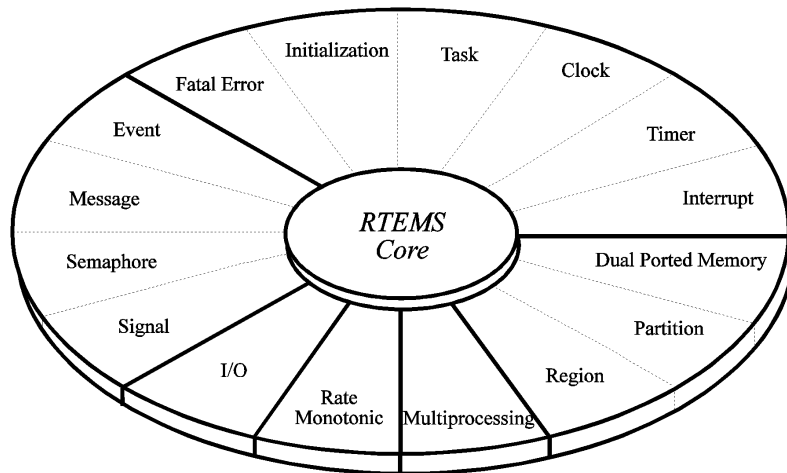
# Support d'exécution

---

- Noyau préemptif réentrant
  - déterministe
  - « embarqué » et configurable
- Interfaçage matériel
  - Interruptions
  - Entrées-sorties
- Ordonnancement
  - Priorité statique (RMS)
  - Priorité dynamique (EDF)
- Services
  - Gestion du temps
  - Horloge temps réel
  - Synchronisation entre tâches
  - Partage de ressources
  - Serveur périodique de tâches apériodiques
  - Communication par messages
  - Base de données (mémoire)

# Exemples de supports d'exécution

- VxWorks, VRTX, Lynx, RTEMS, QNX, ...
- Normalisés POSIX temps réel P1003.4
- Unices difficiles à adapter au temps réel (RT-Linux)
- Configuration classique
  - Une tâche, un processus léger
  - Pré-allocation des données (pas d'allocation dynamique)
  - Ordonnancement à priorité statique



Laurent Pautet



# Réseaux et communication

---

- Évaluer le pire cas requiert des réseaux spécifiques
  - Réseau à jeton (anneau logique, FDDI)
  - Réseau synchrone (CAN synchrone)
  - Réseau à protocole spécifique
- Il faut savoir évaluer le pire cas pour
  - délais entre systèmes d'exécution et de communication
  - délais d'attente avant émission et réception
  - délais de transmission dans le système de communication
- Il faut des intergiciels spécifiques qui généralisent les propriétés des systèmes d'exécution à une plate-forme intégrant la répartition, le réseau et la communication





# Contenu du cours

## Ordonnancement & Tolérance aux Fautes

Ordonnancement (Mono-processeur)

Ordonnancement (Multi-processeurs)

Tolérance aux Fautes

## Environnement de Programmation

C-POSIX

Environnement de Compilation

## Élément d'architecture logicielle et matérielle

Noyau

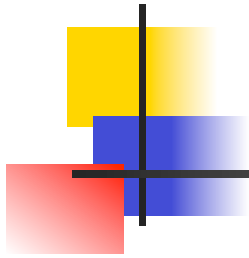
Bus & Réseau

TTA

## Outils de conception & développement

AADL (modélisation)

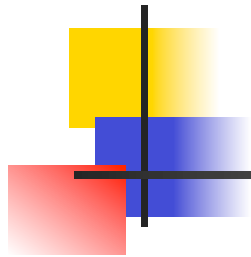
Vérification & Model Checker



# Programmation Temps réel

---

- But : programmer le déterminisme
  - Ordonnancement
  - Contrôle des ressources
- Moyens :
  - Les threads POSIX 1003.4b / Java / fsu (Ada).
  - les motifs de programmation pour RMS (ex. sous RTEMS)
  - Les fonctions de synchronisation adaptées au temps réel
  - La gestion de la mémoire pour assurer le déterminisme (Java RT)



# Environnement de Développement

---

- Des outils spécifiques au temps réel (TR) :
  - Run-time temps réels (Ada, JVM Temps Réel)
  - Evaluation du WCET (Bound-T)
- Des outils spécifiques aux systèmes embarqués :
  - Compilation et édition de lien « croisées ».
  - Interface de contrôle / observation de la cible
- Une application TR est souvent embarquée =>
  - Adapter la runtime à la cible
  - Intégrer la description du matériel dans l'évaluation du WCET



# Contenu du cours

## Ordonnancement & Tolérance aux Fautes

Ordonnancement (Mono-processeur)

Ordonnancement (Multi-processeurs)

Tolérance aux Fautes

## Environnement de Programmation

C-POSIX

Environnement de Compilation

## Élément d'architecture logicielle et matérielle

Noyau

Bus & Réseau

TTA

## Outils de conception & développement

AADL (modélisation)

Vérification & Model Checker



# Spécification, preuve et vérification

---

- La spécification, la preuve et la vérification du comportement temporel demeurent des défis fondamentaux pour le domaine du temps réel
- Il faut différencier prouver (*a priori*) et vérifier (*a posteriori*)
- Des progrès ont été faits en matière de preuves mais
  - Systèmes hybrides synchrones et asynchrones
  - Propriétés issues d'une composition de systèmes
  - Introduction de la répartition et de la communication
- Des progrès ont été faits en matière de vérification mais
  - Explosion combinatoire des systèmes réels
  - Introduction et expression des contraintes temporelles



# Outils et langages de conception

---

- Les outils de conception permettent de décrire le système de manière détaillée et à plusieurs niveaux :
  - niveau fonctionnel (contraintes de haut niveau)
  - niveau non-fonctionnel (description du comportement)
  - niveau implantation (description du matériel et du système)
- Un langage de description comme AADL ou UML-MARTE peut donner lieu à la production automatique de code dans un langage de programmation de bas niveau comme C ou de haut niveau comme Ada
- La conception peut nécessiter des preuves, ou une validation par simulation ou vérification
- Cependant, une modification peut remettre en cause l'ensemble de ces résultats