



UNIVERSITÉ
CÔTE D'AZUR

Introduction aux Systèmes et Logiciels Embarqués

Présentation: Stéphane Lavirotte

Auteurs: ... et al*

(*) Cours réalisé grâce aux documents de :
Christophe Blaess, Loïc Cuvillon, Pierre Ficheux,
Stéphane Lavirotte, Iulian Oiber, Thomas Petazzoni

Mail: Stephane.Lavirotte@univ-cotedazur.fr

Web: <http://stephane.lavirotte.com/>

Université Côte d'Azur



Introduction aux Aspects Temps Réel dans les OS

Microprocesseurs

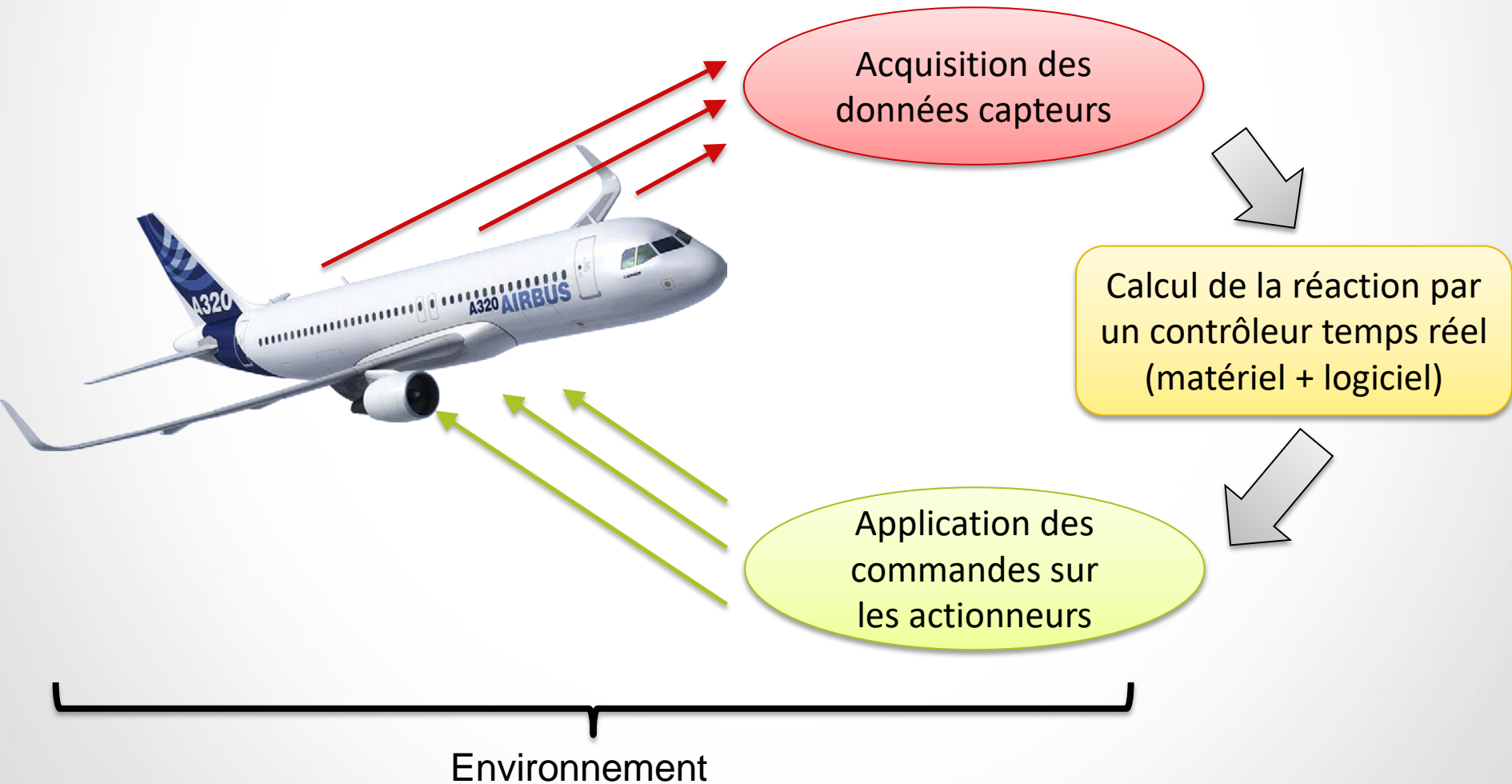


Problématique du Temps Réel

- ✓ **Simple: 1 tâche périodique**
 - Pas besoin de système d'exploitation
 - La tâche est exécutée à chaque interruption d'une horloge
 - Temps Réel si: $\text{Temps d'exécution} < \text{Période de la tâche}$
- ✓ **Complexe: multitude de tâches en parallèle, de périodes différentes**
 - Tâche de supervision, d'archivage, de l'IHM, du réseau, d'accès aux supports de stockage, d'asservissement, ...
- ⇒ **Problème de concurrence pour l'accès au CPU, la mémoire, aux bus de données, ...**
- ⇒ **Politique d'ordonnancement pour assurer les échéances des tâches**



Exemple de Système Temps Réel





Définition Système Temps Réel

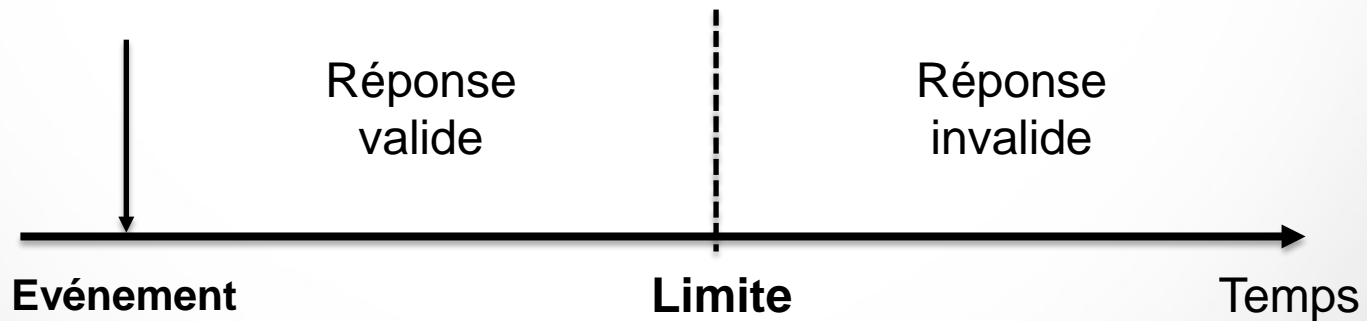
✓ Définition générale

- Système (matériel et logiciel) qui satisfait aux contraintes fonctionnelles et temporelles qui lui sont imposées

✓ Répondre à des stimuli extérieurs

- En prenant en compte l'écoulement du temps
- Indépendamment du flux d'instructions traité par le processeur

✓ Notion de contrainte temps réel:

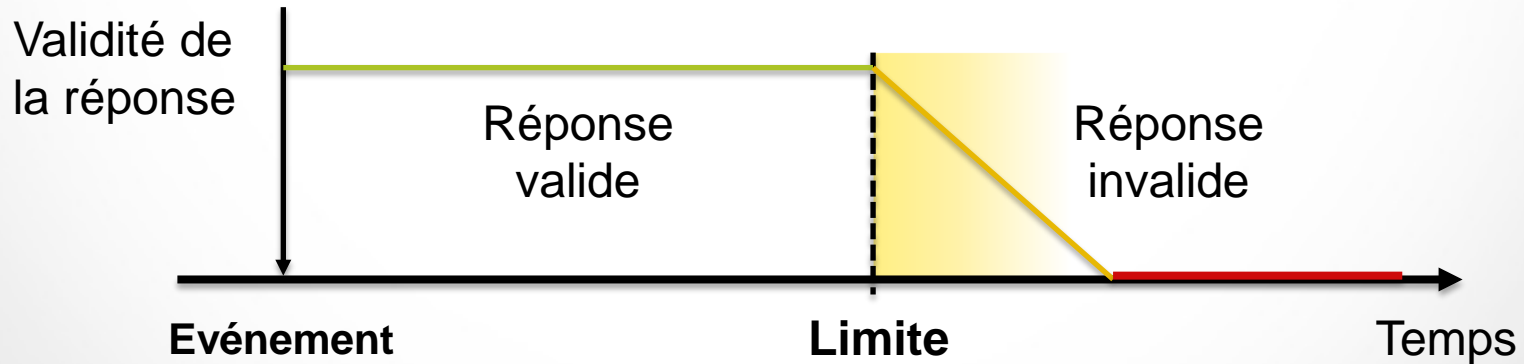


✓ Différents classes de systèmes temps réel

Temps Réel mou ou souple (Soft Realtime)

✓ Définition

- Système devant satisfaire des échéances temporelles mais avec un degré de flexibilité, de tolérance sur l'échéance
- ✓ La majorité des systèmes informatiques sont de ce type
 - Un lecteur mp3
 - Un lecteur vidéo (variation possible du framerate: fps)

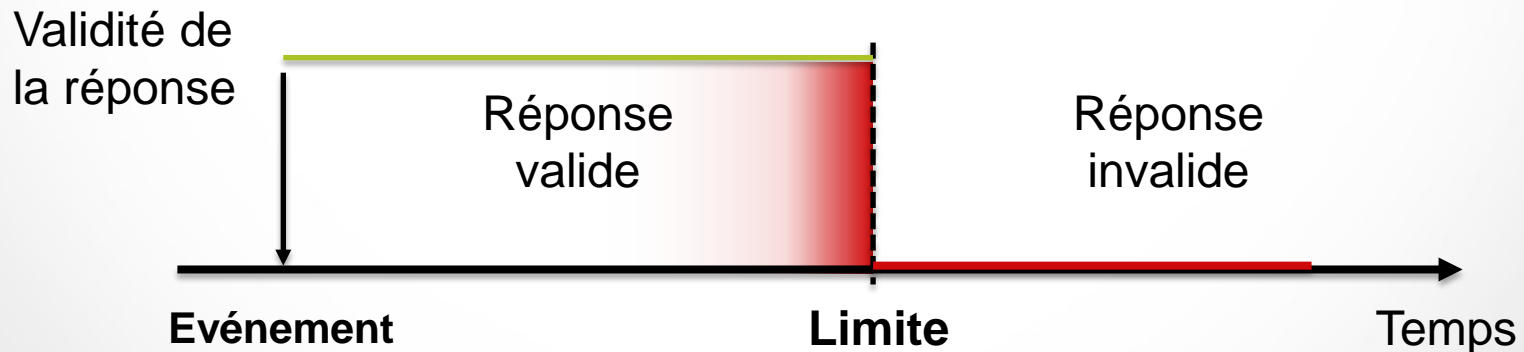


Temps réel dur ou critique (Hard Realtime)

✓ Définition

- Système devant respecter des échéances avec une tolérance nulle
- Utilité nulle des résultats obtenus après l'échéance

✓ Pénalité élevée: panne du système + danger pour l'intégrité physique du système ou des êtres humains



Le critère entre temps réel dur et mou est
la pénalité en cas de non-respect de l'échéance

Systeme Temps Réel dur (Hard Realtime)

- ✓ Doit respecter des limites temporelles données même dans la pire des situations d'exécution possibles
- ✓ Majoritairement des tâche périodiques
 - Tâche de régulation et d'avertissement d'un système physique
 - Tout retard déstabilise l'asservissement
 - Tâche de supervision
- ✓ Application du temps réel dur
 - Aéronautique/spatial (pilote automatique, ...)
 - Automobile (ABS, ESP, Airbag, ...)
 - Robotique (perception environnement, contrôle des moteurs)
 - Processus industriel (centrales nucléaires, ...)



Autre Classification de Systèmes Temps Réel

- ✓ Temps Réel mou ou souple (*soft realtime*)
 - Organisation sous forme de priorités entre les tâches applicatives
 - L'ordonnanceur choisit une tâche applicative dont la priorité est la plus élevée parmi les tâches prêtes
- ✓ Temps réel strict non certifiable
 - Mécanisme d'ordonnancement visant à approcher le temps réel strict certifiable mais sans garantie
- ✓ Temps Réel dur ou strict certifiable (*hard realtime*)
 - De légères fluctuations (centaines de nano secondes) pourront intervenir dans les temps de réponses aux événements extérieurs mais toujours **prédictible et borné**
- ✓ Temps Réel absolu:
 - Temps parfaitement connu, identique stable et donc prédictible (système à base de FPGA par exemple)



- ✓ « LA » caractéristique requise avant tout d'un système temps réel:
 - La prédictibilité de la réponse du système
- ✓ « Définition »:
 - sous un ensemble d'hypothèses concernant la charge (*e.g.*, fréquence des entrées) et les erreurs non-contrôlables (*e.g.*, fréquence des erreurs de bit sur le bus), arriver à prouver que:
 - toutes les contraintes (notamment les délais) sont respectées
 - au moins pour les tâches critiques du système
- ✓ Exemple: Que préférez-vous pour votre sécurité ?
 - un ordinateur de bord qui déclenche l'ABS à 1ms du blocage des roues dans 99% de cas ?
 - ou un qui le déclenche à 10ms, mais dans 100% de cas ?



Récapitulatif

✓ Donc un système temps réel

- n'est pas forcément un système « qui va vite »
- mais un système qui satisfait à des contraintes temporelles

Type de Temps réel	Temps de réponse	Exemple sur Raspberry Pi
Souple	Non garanti Indépendant des activités moins prioritaires en espace utilisateur	Linux Vanilla
Strict non-certifiable	Non garanti Indépendant des activités moins prioritaires du système	Linux PREEMPT_RT Xenomai
Strict certifiable	Fluctuant mais borné Prédictible	RTEMS
Absolu	Fixe donc Prédictible	Non



Temps Réel et OS

Problématique de l'Ordonnancement

Des malentendus fréquents sur les Systèmes Temps Réel

✓ Tous ces préjugés sont faux !

- Système temps réel = système rapide et performant
- Programmation temps réel veut dire assembleur, interruptions et pilotes
- Il n'y a aucune science derrière le développement des systèmes temps réel, tout est une question de bidouillage
- Tous les problèmes du temps réel ont déjà été résolus dans d'autres domaines de l'informatique
- L'augmentation de la vitesse des processeurs va résoudre ce qui reste

- ## ✓ Par contre, un des problèmes principaux à résoudre est
- L'ordonnancement (allocation des ressources processeur)



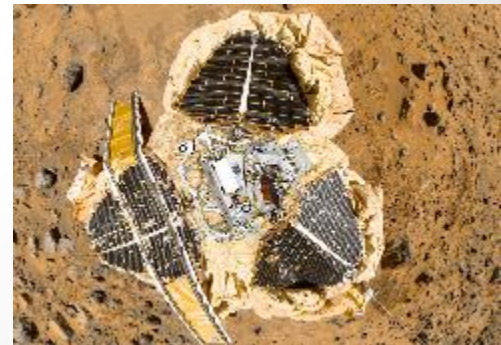
OS Temps Réel

✓ Caractéristiques

- Politique d'ordonnancement « Temps Réel »
 - Résoudre la concurrence des tâches pour le CPU
- Temps de réponse (latence) assez court pour l'application visée

✓ Usage

- N'assure pas le respect des contraintes temps réel d'un programme quelconque!
 - Exemple: inversion de priorité de PathFinder (NASA)
- Mais donne les primitives pour y parvenir si la conception et les timings ont été validés par expérience ou simulation

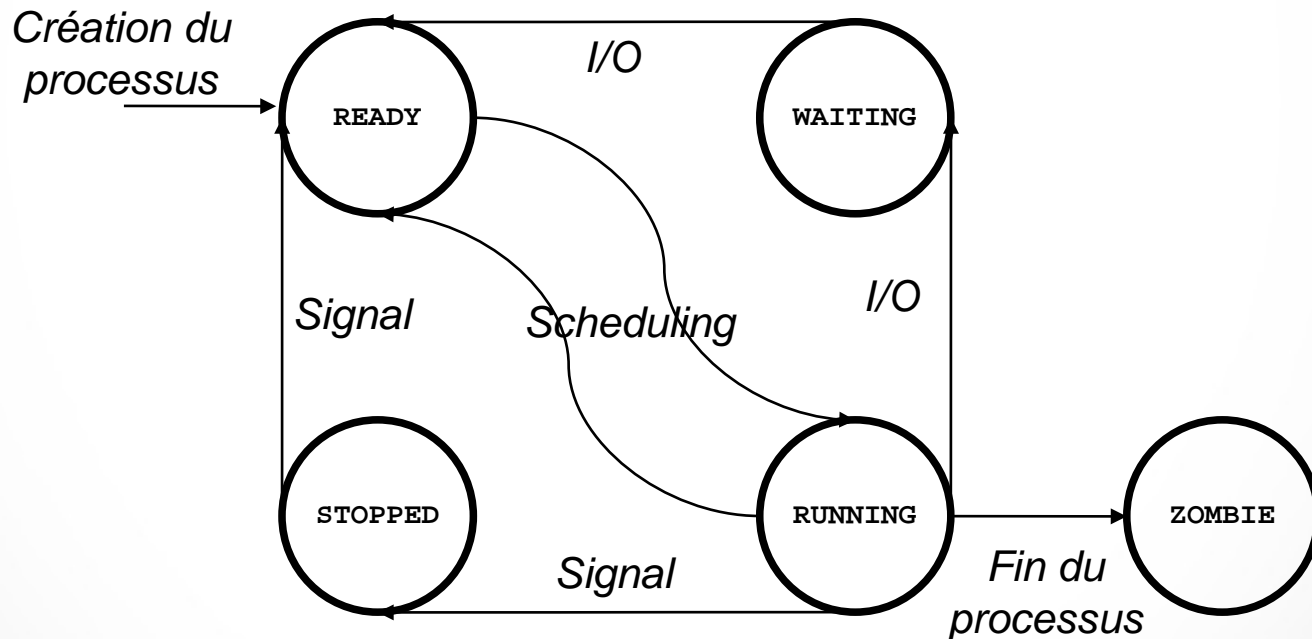




Ordonnancement

✓ Ordonnanceur (*scheduler*)

- Choix d'un processus à exécuter parmi les processus prêts

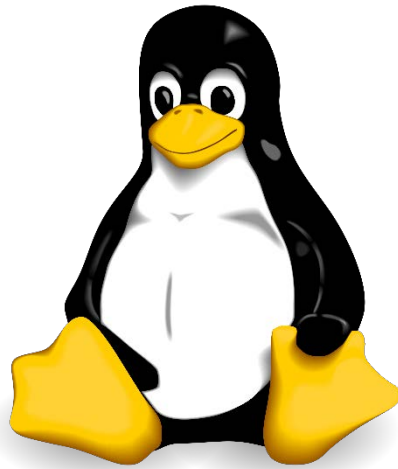


✓ Objectifs de l'ordonnanceur temps réel

- Assure l'ordonnancement des tâches et leur échéance

Ordonnancement préemptif à priorité fixe

- ✓ Ordonnanceur préemptif à priorité fixe
 - Le plus utilisé
 - Prémption: capacité à interrompre une tâche pour une autre
 - Priorité fixe: chaque tâche a une priorité d'exécution invariante
 - Règle: exécution de la tâche de plus haute priorité non-bloquée à chaque appel à l'ordonnanceur
- ✓ Ordonnancement RM (rate-monotonic)
 - Étudié dans les années 70 (Liu & Leyland) et étendu par la suite
 - Hypothèses:
 - Tâches périodiques et indépendantes uniquement
 - Priorité P de la tâche inverse à sa période T
- ✓ Pour tout système de n tâches: $\sum_{i=1}^n \frac{C_i}{T_i} \leq N(2^{\frac{1}{N}} - 1) \leq 1$



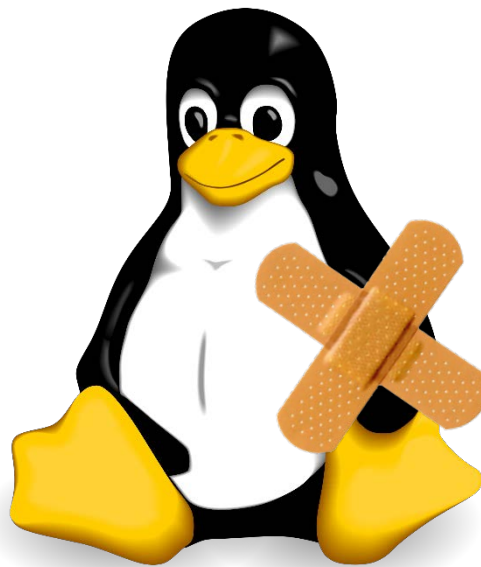
Linux et le Temps Réel

Linux un OS Temps Réel ???



Linux Embarqué et Temps Réel

- ✓ **Linux est un système d'exploitation de la famille Unix**
- ✓ **Il a été conçu comme un système en temps partagé**
 - Dans le but de fournir la meilleur cadence/flux de production en fonction du matériel disponible
 - En faisant le meilleur usage possible des ressources
 - Le déterminisme temporel n'a pas été pris en compte
- ✓ **Mais les systèmes temps réel impliquent la prédictibilité (ou déterminisme) quelques soient les conditions**
- ✓ **Deux approches pour apporter les besoins temps réel**
 1. En modifiant le noyau pour gérer les aspects temps réel (latence bornée et des API temps réels): **PREEMPT_RT**
 2. En ajoutant une couche « sous » le noyau pour lui apporter les contraintes temps réel: **RTLinux, RTAI ou Xenomai**



PREEMPT_RT

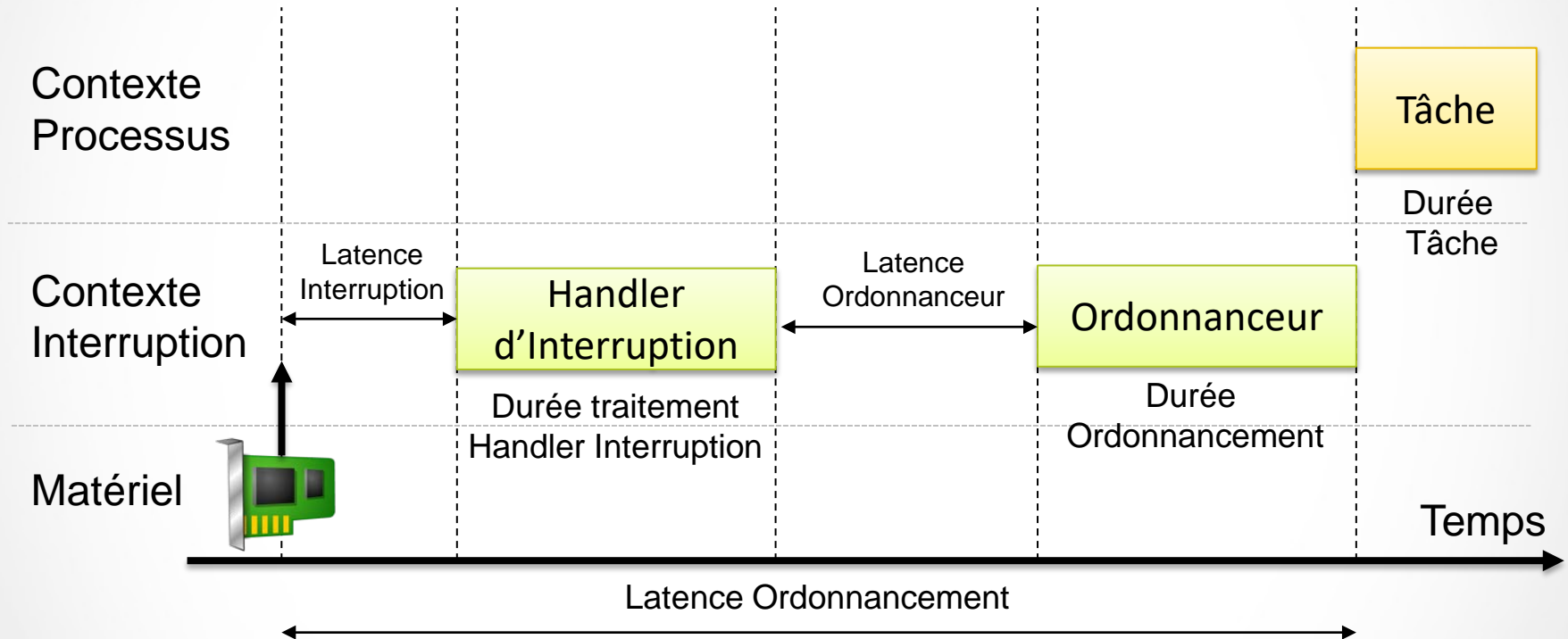
Approche 1

Comprendre la Problématique de Latence

- ✓ Scénario typique pour des applications temps réel avec un système comme Linux
 - Un événement provient du monde physique
 - Le CPU en est notifié par une interruption
 - Le handler d'interruption reconnaît et prend en charge l'événement
 - Il réveille alors la tâche utilisateur qui réagit à cet événement
 - Au bout d'un certain temps, la tâche utilisateur s'exécute et traite la réaction à l'événement du monde physique
- ✓ Le temps réel est: être capable de garantir la latence dans le pire cas pour réagir à cet événement



Exemple de Latence

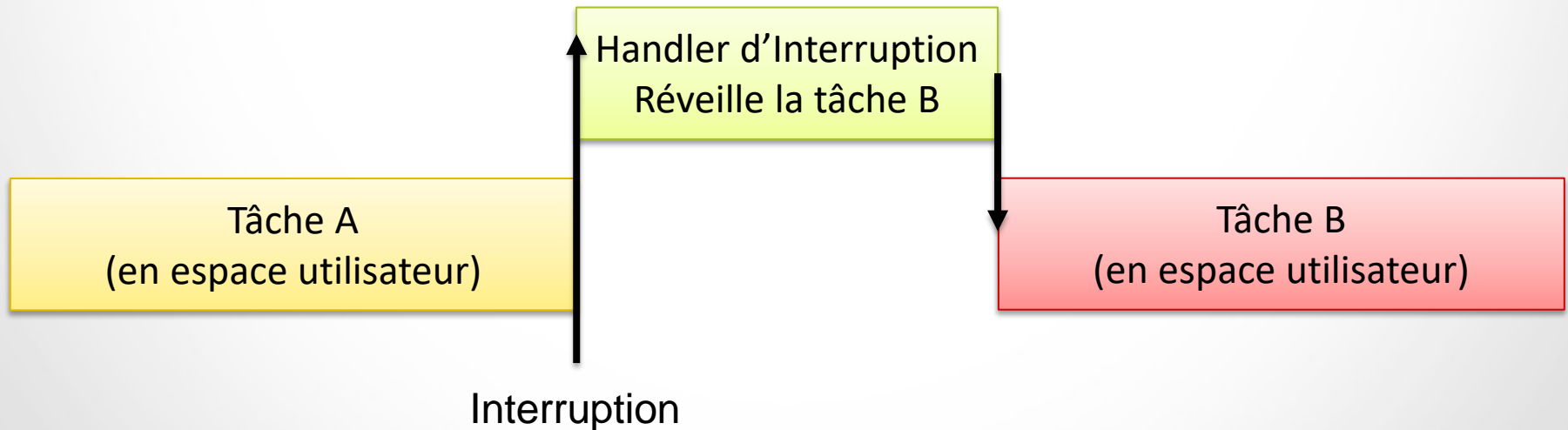


- ✓ **Latence interruption:** temps écoulé avant le traitement de l'interruption
- ✓ **Latence ordonnanceur:** temps écoulé avant d'exécuter l'ordonnanceur



Comprendre la Prémemption 1/2

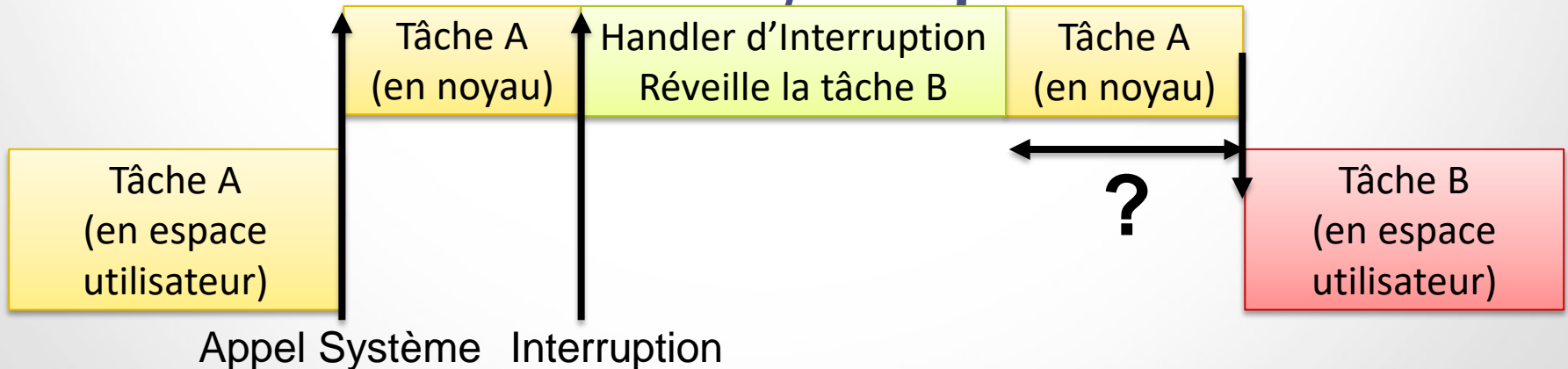
- ✓ Le noyau Linux est un système préemptif
- ✓ Quand une tâche s'exécute dans l'espace utilisateur
 - Si elle est interrompue par une interruption
 - Et si l'interruption réveille une autre tâche
 - Cette tâche peut être exécutée dès le retour du traitement de l'interruption





Comprendre la Prémemption 2/2

- ✓ **Quand une interruption arrive quand une tâche exécute un appel système**
 - Cet appel système doit finir avant qu'une autre tâche soit lancée
- ✓ **Par défaut, le noyau Linux n'est pas préemptif sur le noyau lui-même (seulement sur les tâches utilisateur)**
- ✓ **Donc le temps avant l'appel de l'ordonnanceur (pour lancer une nouvelle tâche) n'est pas borné !**



Autre Mécanismes non Déterministes dans Linux

- ✓ D'autres mécanismes non déterministes dans Linux peuvent affecter les tâches temps réel
- ✓ Linux est basé sur l'utilisation de mémoire virtuelle (comme fournie par un MMU)
 - L'allocation de mémoire est faite à la demande
 - Quand une application accède pour la première fois à un code ou une donnée
 - Il y a un chargement à la demande qui peut créer des délais importants
- ✓ De nombreux services de la librairie C ou du noyau ne sont pas conçus pour des préoccupations temps réel



Le projet PREEMPT_RT

✓ But du projet:

- Améliorer le noyau Linux pour les aspects temps réels
- Ajouter ces améliorations au noyau principal (patch)
 - Le développement de PREEMPT_RT travaille au plus proche du développement de la branche principale du noyau
- De nombreuses améliorations conçues, développées et déboguées dans PREEMPT_RT ont été incluses dans la branche principale du noyau
 - Le projet est un développement au long terme d'une branche du noyau qui devrait disparaître quand tout sera inclus dans la branche principale du noyau

✓ <https://wiki.linuxfoundation.org/realtime/start>

3 Modèles de Prémemption principaux

- ✓ `CONFIG_PREEMPT_NONE`
 - **Code noyau jamais préempté (interruption, exceptions, appels systèmes)**
 - **Comportement par défaut dans le noyau standard**
- ✓ `CONFIG_PREEMPT_VOLUNTARY`
 - **Code noyau peut se préempter lui-même**
 - **Pour des applications desktop plus réactives aux entrées utilisateur**
- ✓ `CONFIG_PREEMPT_RT_FULL`
 - **La plupart du code noyau peut être préempté à n'importe quel moment**
 - **Pour des systèmes embarqués avec une latence de l'ordre de quelques millisecondes**



High Resolution Timers

- ✓ **Résolution des timers liés aux « tick » réguliers horloge**
 - Habituellement 100 Hz ou 250 Hz, dépendant de l'architecture et de la configuration
 - Donc une résolution de 10 ou 4ms
 - Augmenter la fréquence des tick n'est pas une bonne option car cela consommera plus de ressources pour traiter ces interruption
- ✓ **Infrastructure des timers haute résolution introduite en 2.6.21**
 - Permet d'utiliser les timers matériels disponibles pour programmer des interruptions au bon moment
 - Les timers matériels sont multiplexés, de telle sorte qu'un seul timer matériel est suffisant pour gérer un grand nombre de timers logiciels
 - Utilisable depuis l'espace utilisateur en utilisant l'API



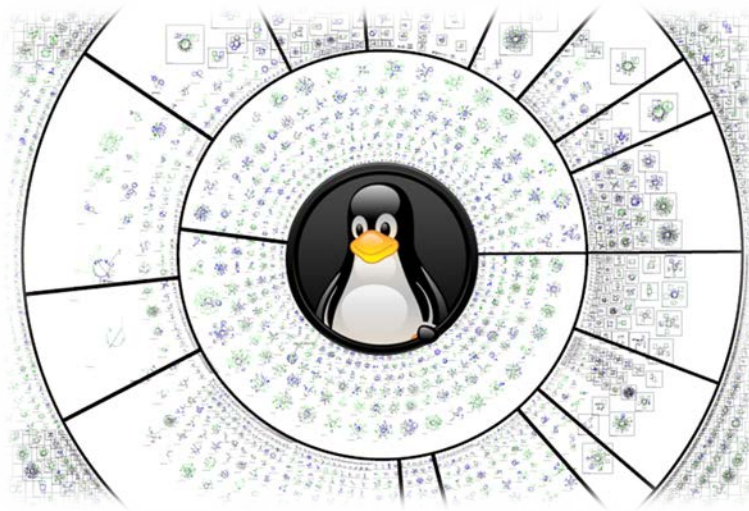
Utilisation de PREEMPT_RT

- ✓ **Distribué sous la forme d'un patch à la branche principale du noyau**
 - Toutes les version de noyau ne sont pas supportées
 - Simple patch à appliquer sur les sources
- ✓ **Activer les options suivantes dans le noyau**
 - `CONFIG_PREEMPT_RT_FULL`
 - `CONFIG_HIGH_RES_TIMERS`
- ✓ **Vous disposez alors d'un noyau Linux avec support temps réel**
 - Besoin de configurer le système comme la priorité des threads d'interruption qui dépend de votre application

Développement d'Application Temps Réel

- ✓ **Pas de librairie spécifique nécessaire**
 - L'API temps réel POSIX fait partie de la librairie C standard
 - Les librairies C glibc et eglibc sont recommandées
 - Support temps réel dans la uClibc pas encore disponible

- ✓ **Compilation d'une application**
 - `gcc -o myprog myprog.c -lrt`



Extension Temps Réel au Noyau Linux

Approche 2

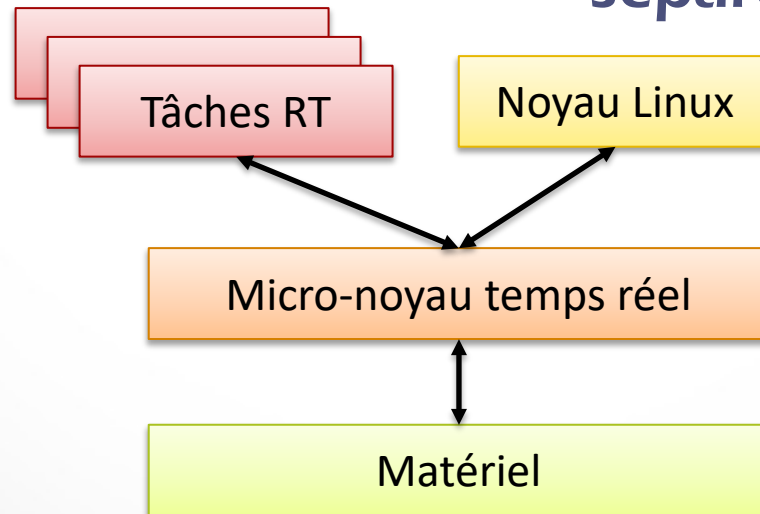
Extensions Temps Réel au Noyau Linux

Trois Générations

- ✓ RTLinux
- ✓ RTAI
- ✓ Xenomai

Un principe Commun

- ✓ Ajouter une couche entre le matériel et le noyau Linux pour gérer les tâche temps réel séparément





Quoi Utiliser ?

✓ RTLinux

- En 2007 revente des droits de RTLinux à Wind River
- Plus supporté par la communauté
- Fournit sous le nom « Real-Time Core for Wind River Linux »
- <https://www.windriver.com/solutions/learning/rto>

✓ RTAI

- Real-Time Application Interface for Linux, créé en 1999
- Activement maintenu sur x86, pas vraiment maintenu sur ARM
- <http://www.rtai.org/>

✓ Xenomai

- Démarré en 2001
- Pas pour vocation d'être intégré au noyau Linux
- <http://www.xenomai.org/>



Bibliographie

- ✓ **Solutions temps réel sous Linux: Cas pratique : le Raspberry Pi 3 (3^{ème} édition)**
 - Christophe Blaess - Collection Eyrolles – 01/2019

- ✓ **Real-Time Linux Wiki**
 - http://rt.wiki.kernel.org/index.php/Main_Page

- ✓ **Le temps réel sous Linux:**
 - <https://www.linuxembedded.fr/2019/09/le-temps-reel-sous-linux/>