

Université de Nantes
UFR des Sciences et Techniques
Master ALMA 1

TP Système Temps Réel Embarqué

Robin BONCORPS
Guillaume CHARON
Jérôme PAGES



UNIVERSITÉ DE NANTES

Nantes, le 13 novembre 2012

Sommaire

Introduction

Le but de ce projet, qui nous a été confié dans le cadre des Travaux Pratiques de Systèmes Temps Réel Embarqués (Master ALMA 1), est de développer un simulateur d'ordonnanceur temps réel implémentant les algorithmes suivants :

- Rate Monotonic (RM) ;
- Earliest Deadline First (EDF) ;
- Background Server (BG) ;
- Total Bandwidth Server (TBS).

Deux parties sont à identifier. Étant donné que l'ordonnanceur a besoin d'un jeu de tâches périodiques et/ou apériodiques comme base de travail, la première partie de ce projet sera de créer un générateur de tâches. L'autre partie concernera le simulateur en lui-même. Ces deux parties sont indépendantes, c'est-à-dire que le livrable final est composé de deux exécutable différents.

Le résultat final sera observable sous deux formes : un affichage à l'écran, et un fichier .ktr en sortie écrit selon la syntaxe acceptée par l'outil Kiwi, qui nous permettra de visualiser graphiquement l'ordonnancement des tâches.

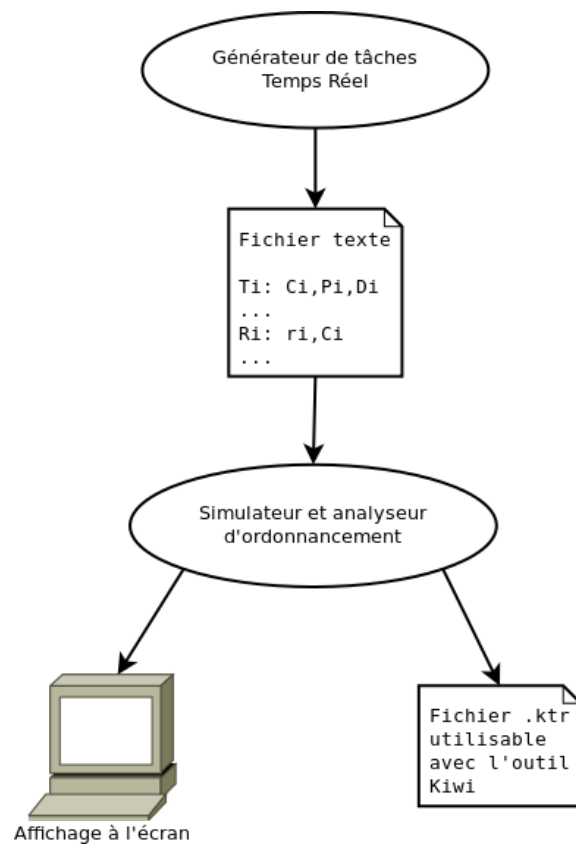


FIGURE 1 – Résumé

1 Générateur de tâches

1.1 Spécification de l'environnement

Cette application offre la possibilité de créer un fichier contenant un jeu de tâches (périodiques et apériodiques non critiques). Dans un premier temps, le programme permet de générer manuellement ce jeu de tâche en offrant une interface minimaliste. Dans un deuxième temps, il est possible de générer automatiquement ce fichier en fournissant des contraintes à respecter pour les tâches périodiques et apériodiques.

Lorsque le programme est lancé, l'utilisateur doit choisir le mode de génération. Il rentre les données nécessaires au bon déroulement du mode. Le programme crée un fichier qui contient le résultat de la génération de tâches.

1.2 Spécification du logiciel

1.2.1 Explication du choix du langage

Nous avons opté pour le langage C++ pour réaliser ce projet car celui-ci possède un certain nombre d'avantages. Il s'agit d'un langage orienté objet très utilisé dans le monde et de nombreux outils libres sont disponibles pour l'utiliser (comme GCC pour la compilation par exemple). De plus, la documentation correspondante est très facilement accessible dans la littérature ou sur le web.

Bien que le travail qui nous a été demandé ne requiert pas la maîtrise d'une programmation bas niveau, le langage C++ nous apparait en cohérence avec le thème abordé par le projet (les systèmes temps réel embarqués).

1.2.2 Fonctionnalités

A mettre : un petit schéma comme on a fait au premier TP qui montre le lien entre les différents modules

Choix du mode

Dans ce premier module, on choisit le mode d'utilisation du logiciel en fonction de ce que souhaite l'utilisateur. Pour cela, il peut soit renseigner sous forme d'arguments les différentes données, soit en sélectionnant dans le menu ses préférences.

Parmi les choix qui lui sont offerts, on retrouve les cas présentés dans le sujet du projet (génération aléatoire ou contrôlée et tâches périodiques ou non) mais aussi la possibilité de renseigner un fichier contenant déjà toutes les informations sur les tâches. Dans le premier cas, l'utilisateur devra renseigner ensuite le nombre de tâches concernées tandis que dans l'autre cas, le fichier ne sera pas interprété et ce programme s'arrêtera.

Génération aléatoire de tâches

Le premier type de génération permet de générer automatiquement des tâches. L'utilisateur devra renseigner le nombre de tâches périodiques et apériodiques à générer ainsi que le pourcentage d'utilisation du CPU. Ceci permet de générer des fichiers de test aléatoire qui seront visualisable par la suite. Lors de la génération, le système calcule les différentes valeurs caractéristiques des tâches périodiques (C_i , P_i , D_i) et des tâches apériodiques (r_i , C_i) en accord avec le pourcentage d'utilisation du CPU.

Génération contrôlée de tâches

Le deuxième type de génération fait appel à l'utilisateur pour renseigner chacune des valeurs de chaque tâche. De cette manière, l'utilisateur va pouvoir tester plus facilement des cas spécifiques et donc observer de manière plus précise le fonctionnement de l'ordonnanceur par la suite. Lors de la génération, pour toutes les tâches périodiques il devra renseigner les C_i , P_i et D_i , c'est-à-dire respectivement les durées d'exécution maximales, les périodes d'activation et le délai critique). Dans le cas où il y a aussi des tâches apériodiques, il devra renseigner aussi r_i (la date de réveil) et C_i .

Écriture dans un fichier

Ce module a pour fonction d'écrire dans un fichier les données contenues dans un flux (= stream) et calculées à partir des deux modules précédents de génération. L'intérêt de séparer ces fonctions est double : il est plus pratique de factoriser le code à travers une seule fonction d'écriture appelée par les différentes générations et cela facilite la maintenance.

1.2.3 Décomposition fonctionnelle

Une classe par type de génération

1.3 Conception fonctionnelle

1.3.1 Choix du mode

Pré-condition : Le programme vient d'être lancé.

Post-condition : Un choix valide a été effectué.

Objectif : Permettre de choisir entre la génération aléatoire et la génération contrôlée.

Algo :

Entrée : Int choix

Sortie : -

```
Si (choix == 1 ) Alors
    Lancer la génération controlée
Sinon
    Si (choix == 2) Alors
        Lancer la génération aléatoire
    Sinon
        Si (choix == 3) Alors
            Quitter le programme
        Sinon
            Afficher erreur de choix
    FinSi
FinSi
FinSi
```


1.3.2 Génération Aléatoire

Pré-condition : La génération aléatoire a été choisie.

Post-condition : Toutes les valeurs caractéristiques des tâches ont été générées en accord avec le paramétrage de l'utilisateur.

Objectif : Générer aléatoirement les caractéristiques (Ci,Pi,Di) d'un nombre de tâches (déterminé par l'utilisateur) en accord avec un facteur d'utilisation du processeur (déterminé lui aussi par l'utilisateur). Ex : pour trois tâches et facteur = 75%

Tirage aléatoire de trois nombres (35, 25, 15) dont la somme vaut 75.

Ces nombres représentent le rapport Ci/Pi dans la formule

Il faut ensuite donner une valeur à Ci et Pi. Pour cela, on trouve le pgcd du nombre et de 100. Pour $C1/P1 = 35$, on obtient 5. on affecte à $C1 \leftarrow 35/5$ et à $P1 \leftarrow 100/5$, on obtient donc $C1 = 7$ et $P1 = 20$. On considère, dans ce programme que $Pi = Di$.

On obtient donc dans cet exemple :

T1(7,20,20)

T2(1,4,4)

T3(3,20,20)

Toutes les données sont stockées dans 3 tableaux (un pour les Ci, un pour Pi, un pour Di).

Algo :

Entrée: Int nbTaches, Int factUtProcesseur

Sortie : 3 Tableaux d'Int (pour les valeurs de Ci, Pi, Di).

indice du tableau = numéro de la tâche - 1..

TabCi[nbTaches], TabPi[nbTaches], TabDi[nbTaches]

nbTachesRestantes = nbTaches - 1

nbMax = factUtProcessus

/*

On calcule la valeur maximale que peut prendre le nombre tiré aléatoirement :

maximum = Up - somme des Ci/Pi précédents - nombre de tâches restantes

Ensuite, on tire au hasard une valeur allant de 1 à cette valeur maximale.

Exemple : maxT1 = 75 - 0 - 2

 randT1 = 32 (valeur calculée avec le pseudo-hasard)

 maxT2 = 75 - 32 - 1

 randT2 = 18

 maxT3 = 75 - (32 + 18) - 0

 randT3 = 25

Pour résumer, on obtient ici les Ci/Pi : 32, 18 et 25

*/

```

Pour i allant de 0 a (nbTaches - 1)
    nbMaxLimite = nbMax - nbTachesRestantes
    // le nombre aléatoire correspond a (Ci/Pi)
    nbAleatoire = nombre Aleatoire entre 1 et ce nombre maximum

    // On calcule et stocke la valeur des Ci, Pi et Di dans 3 tableaux distincts
    tabCi[i] = nb\_genere / pgcd(nb\_genere,100)
    tabPi[i] = 100 / pgcd(nb\_genere,100)
    tabDi[i] = 100 / pgcd(nb\_genere,100)

    /* On abaisse ensuite la limite pour le prochain tirage aléatoire afin de ne jamais dépasser
    limite\_maj = limite\_maj - nb\_genere
Fin du pour

// Pour la dernière tâche, on ne génère pas de valeur. On prend ce qu'il reste.
nb\_genere = limite\_maj
tabCi[ nbTaches - 1 ] = nb\_genere / pgcd(nb\_genere,100)
tabPi[ nbTaches - 1 ] = 100 / pgcd(nb\_genere,100)
tabDi[ nbTaches - 1 ] = 100 / pgcd(nb\_genere,100)

```

1.3.3 Generation Controlée

Pré-condition : La génération controlée a été choisie.

Post-condition : Toutes les valeurs caractéristiques des tâches ont été générées en accord avec le paramétrage de l'utilisateur.

Objectif : Permettre à l'utilisateur de générer des tâches périodiques ou apériodiques en renseignant les différentes caractéristiques de chacune des tâches (Ci, Pi, Di) ou, respectivement, (ri, Ci).

Algo :

Entrée : Int nbTaches

Sortie : 3 Tableaux d'Int (pour les valeurs de Ci, Pi, Di).

indice du tableau = numéro de la tâche - 1 .

//génération des tâches périodiques

lire(nbTachesPeriodiques)

TabCiP[nbTachesPeriodiques], TabPiP[nbTachesPeriodiques], TabDiP[nbTachesPeriodiques]

Pour i allant de 0 a (nbTachesPeriodiques - 1)

// on demande a l'utilisateur de renseigner les différentes valeurs ...

```

lire(CiP)
lire(PiP)
lire(DiP)
// ... et on les insère dans les tableaux respectifs
tabCiP[ i ] = CiP
tabPiP[ i ] = PiP
tabDiP[ i ] = DiP
fin pour

//génération des tâches Aperiodiques
lire(nbTachesAperiodiques)

TabriA[ nbTachesAperiodiques ], TabCiA[ nbTachesAperiodiques ]

Pour i allant de 0 a (nbTachesAperiodiques - 1)
// on demande a l'utilisateur de renseigner les différentes valeurs ...
lire(riA)
lire(CiA)
// ... et on les insère dans les tableaux respectifs
tabriA[ i ] = riA
tabCiA[ i ] = CiA
fin pour

```

1.3.4 Ecriture du résultat obtenu

Pré-condition : La génération (qu'elle soit contrôlée ou non) envoie un outputstream contenant les chaînes de caractère à écrire dans un fichier.

Post-condition : L'écriture s'est bien déroulée : le fichier contient bien la chaîne.

Objectif : Enregistrer les données générées par le module précédent de manière pérenne dans un fichier.

Algo :

```

création du fichier

outputstream ops = ""
Pour i allant de 0 a (nbTachesPeriodiques - 1)
ops << "T" << (i+1) << ": " << tabCiP[i] << "," << tabPiP[i] << "," << tabDiP[i] << endl
Fin Pour

Pour i allant de 0 a (nbTachesAperiodiques - 1)
ops << "R" << (i+1) << ": " << tabriA[i] << "," << tabCiA[i] << endl
Fin Pour

```

écriture dans le fichier de ops

1.4 Réalisation

1.4.1 Choix d'implémentation des structures

1.4.2 Problèmes rencontrés

1.5 Tests

2 Simulateur d'ordonnanceur

2.1 Spécification de l'environnement

Cette application s'incrit à la suite du générateur de tâches. Elle offre, après récupération des informations du fichier issus du générateur, la possibilité de vérifier l'ordonnançabilité d'un jeu de tâches fournie. Ceci nous permet de savoir si les contraintes temporelles sont respectées.

La deuxième fonctionnalité de ce programme est d'offrir un environnement de simulation selon plusieurs politiques d'ordonnancements :

- pour les tâches périodiques : **RM** et **EDF**
- pour les tâches apériodiques non critiques : **BG** et **TBS**

Cet environnement, après simulation, fourni à l'utilisateur des résultats de performances relatifs à l'ordonnement :

- le nombre de commutations de contexte,
- le nombre de préemptions
- les temps de réponse des tâches apériodiques.

À la suite de la simulation, le programme doit fournir un fichier de trace de la séquence d'ordonnement. Ce fichier est au format "ktr" et est exploitable par l'outil Kiwi. Kiwi est un outil graphique développé à l'Université polytechnique de Valence en Espagne. Il permet, à partir d'un fichier texte normé, d'afficher un graphe d'ordonnement. Nous détaillerons par la suite le contenu du fichier de trace mais il est important pour la suite de savoir que le fichier doit être rempli de manière chronologique.

Le programme final devra pouvoir être exécutable en ligne de commande.

En entrée : le nom du fichier contenant le jeu de tâches périodiques et apériodiques pour lesquelles on veut simuler l'ordonnement.

En sortie : un ou plusieurs fichiers .ktr utilisable avec l'outil Kiwi et contenant la séquence d'ordonnement. Le programme affichera également quelques résultats via la sortie standard.

Afin de faciliter la prise en main du programme, on proposera un menu succinct présentant les différentes fonctionnalités qui s'offrent à l'utilisateur.

2.2 Spécification du logiciel

Pour les mêmes raisons que celles décrites dans le Chapitre ??, le langage utilisé est le C++.

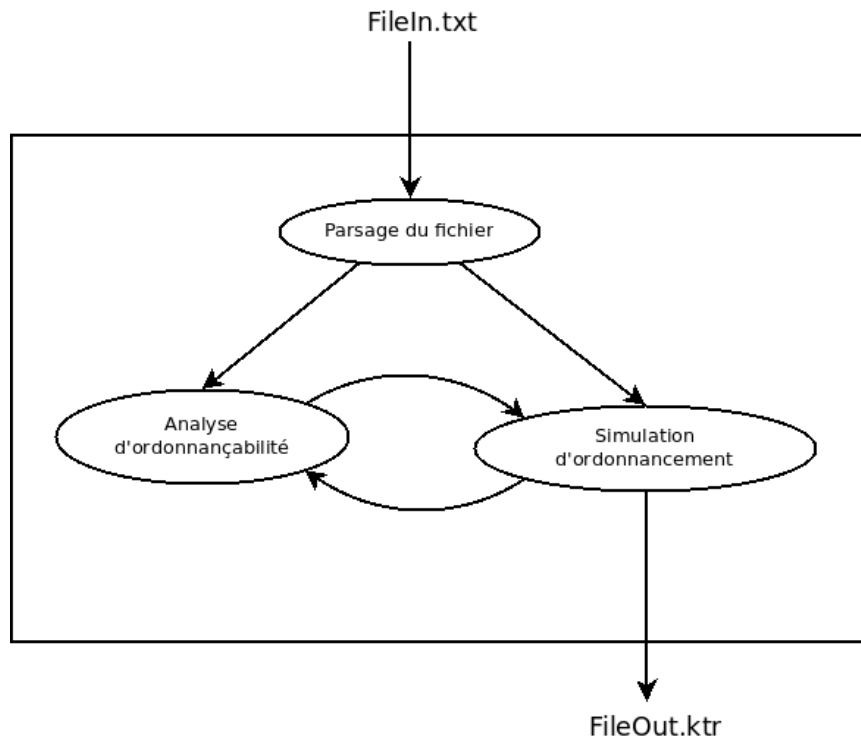


FIGURE 2.1 – Diagramme des fonctionnalités

2.2.1 Fonctionnalité

Parsage du fichier d'entrée

Vérification de la syntaxe avec expression régulière + enregistrement des tâches et de leurs paramètres dans un modèle.

Analyse d'ordonnançabilité

TODO ajouter les tests pour les tâches périodiques où $D_i < P_i$ on fait tous les calculs en même temps :

- Condition nécessaire pour l'ordonnançabilité du jeu de tâches avec RM;
- Condition suffisante avec RM;
- Condition suffisante et nécessaire avec EDF.

Simulation d'ordonnancement

Ecriture du fichier de trace

Pendant la simulation de l'ordonnancement, l'application génère les différentes lignes qui composent le fichier de trace exploitable par Kiwi. Ce fichier se décompose en 2 parties :

- Une entête contenant la déclaration des tâches et la durée d'ordonnancement (hyperpériode)
- Les évènements concernant les tâches dans l'ordre chronologique.

2.2.2 Decomposition fonctionnelle

2.3 Conception fonctionnelle

2.3.1 choix de représentation

Nous avons choisi de représenter une temps par l'indice -1

2.3.2 Analyse du fichier d'entrée

Post-condition :

Objectif :

Algo :

ALGO TODO

2.3.3 Analyse d'ordonnancabilité

Condition nécessaire RM

Pré-condition : n représente le nombre de tâches périodiques.

Post-condition : Soit c'est non-ordonnancable, soit on ne peut rien conclure.

Objectif : Vérifier les conditions d'ordonnancabilité nécessaires pour l'algorithme RM.

$U = 0$

Pour i de 0 à n faire

$U = U + C_i/P_i$

Finpour

Si $U \leq 1.0$ alors

afficher("On ne peut rien conclure")

Sinon

afficher("Non-ordonnancable")

Finsi

Condition suffisante RM

Algo :

Pré-condition : n représente le nombre de tâches périodiques.

Post-condition : Soit c'est ordonnancable, soit on ne peut rien conclure.

Objectif : Vérifier les conditions d'ordonnancabilité suffisantes pour l'algorithme RM.

$U = 0$

$UBoundRM = n * (2^{(1.0/n)} - 1)$

Pour i de 0 a n faire

$U = U + C_i/P_i$

Finpour

Si $U \leq UBoundRM$ alors

afficher ("Ordonnancable")

Sinon

afficher ("On ne peut rien conclure")

Finsi

Condition nécessaire et suffisante EDF

Algo :

Pré-condition : n représente le nombre de tâches périodiques et il n'y a pas de tâches apériodiques.

Post-condition : On obtient une réponse binaire : le système est ordonnancable ou non.

Objectif : Vérifier les conditions d'ordonnancabilité nécessaires et suffisantes pour l'algorithme EDF.

egaliteDiPi = vrai

superioritePiDi = vrai

$U = 0$

pour i de 0 a n faire

// Verifie si tous les P_i sont bien egaux aux D_i

egaliteDiPi &= ($P_i == D_i$)

// idem pour $P_i > D_i$

superioritePiDi &= ($P_i > D_i$)

Finpour

Si egaliteDiPi alors

afficher "Test de condition necessaire et suffisante pour EDF : "

Pour i de 0 a n faire

$U = U + C_i/P_i$

Finpour

Si ($U \leq 1.0$) alors