



UNIVERSITÉ DE  
SHERBROOKE

TP1 – Rapport Collectif

IFT585

<https://depot.dinf.usherbrooke.ca/dinf/cours/h20/ift585/tp1---groupe---h.git>

Olivier Perrault – 16212377

Cédric Lemay – 17019575

Jessica Gosselin - 16038208

## Explication du code

### tp1.cs

- Program.Main(string[] args)
  - Point d'entrée du programme, nécessite la destination du fichier de paramètres en entrées.
  - Assigne le rôle de chaque machine comme machine émettrice ou machine réceptrice
  - Créent 6 threads et commence chacune d'elles

### Parameters.cs

- Parameters.TryDeserialise(string file, out Parameters parameters)
  - Permet de désérialiser le fichier de paramètres afin d'obtenir la structure de données « Parameters » contenant les paramètres du programme

### Machine.cs

- Regroupe les 3 niveaux de couches à l'intérieur d'un même objet.
- Résout les dépendances entre les différentes couches ainsi qu'avec le support de transmission

### Layer.cs

- Contient les classes abstraites Layer et MachineLayer qui encapsulent un thread et une mémoire synchronisés.
- Encapsule aussi un EventStream afin de pouvoir gérer l'événement le plus approprié
- MachineLayer
  - UpTransferBuffer
    - Mémoire synchronise permettant d'envoyer de l'information à la couche du dessus sans perdre ou sauter d'information
  - DownTransferBuffer
    - Même chose que la UpTransferBuffer pour transmettre à la couche du dessous.

### SyncedBuffer.cs

- Contient la classe abstraite « SyncedBuffer » permettant de facilement résoudre le problème de producteur/consommateur lorsque les différents thread accèdent à une mémoire partagée afin de pouvoir transférer de l'information d'une couche à une autre.
- SimpleSyncedBuffer
  - Classe concrète dérivant « SyncedBuffer » permettant de synchroniser l'accès mémoire à un tableau d'octets fixe.

### A3\_UserDataLayer.cs

- Contient le point de lecture du fichier lorsqu'il s'agit d'une machine émettrice et le point d'écriture lorsqu'il s'agit d'une machine réceptrice.
- En mode émetteur, créer une structure « UserData » à partir des octets lus depuis le fichier source.
- En mode récepteur, écrire dans un fichier le contenu de « UserData » reçu

- UserData
  - Size
    - Nombre total d'octets requis pour le format de données à cette couche
  - HeaderSize
    - Nombre d'octets requis pour les métadonnées.
  - IsEOF
    - Indique si cette donne utilisateur représente une fin de fichier.
  - OccupiedSize
    - Nombre d'octets réellement occupés par des données de fichier
    - Utile afin de représenter fin de fichier.
  - Content
    - Contenu de fichier

#### A2\_Timer.cs

- Gère les « Timer » propres à la partie « Sender » de l'algorithme « Selective Repeat ARQ »

#### A2\_FrameDataManipulationLayer.cs

- En mode émetteur, accumule plusieurs « UserData » jusqu'à obtenir assez d'information pour construire une structure « Frame » et relai ensuite à la couche du dessous.
  - Gère l'algorithme de rejet sélectif à l'aide de « A2\_SenderWindow »
    - Si espace libre dans la fenêtre, on stocke le « Frame » construit et commence le timer
    - Si aucun ACK reçu au moment où le « Frame » fait un « Timeout » renvoie la « Frame »
    - Si obtiens un ACK, on déplace la fenêtre jusqu'à l'élément indiqué par l'ACK
- En mode récepteur, sépare la structure « Frame » reçue en plusieurs structures « UserData » avant de relayer l'information à la couche du dessus.
  - Gère l'algorithme de rejet sélectif à l'aide de « B2\_ReceiverWindow »
    - Cas 1 : Obtiens le « Frame » dans l'ordre voulu, simplement déplacer la fenêtre
    - Case 2 : Obtiens le « Frame » dans la fenêtre, mais pas dans l'ordre
      - Conséquence : Envoyer NAK indiquant prochain dans l'ordre
- Case 3 : Between échoué, on ignore le « Frame »
- Frame
  - ID
    - Identifie la trame uniquement pour une exécution du programme
  - Type (Data, EndOfTransmission)
  - OccupiedSize
  - Content

#### A1\_FrameSupport.cs

- En mode émetteur, créer un format conforme à la spécification de « FrameSupport » et relais l'information vers « TransmissionSupport »

- Se charge d'encoder la trame à l'aide de l'algorithme de «Hamming »
- En mode récepteur, récupère l'information de « TransmissionSupport », extrait les données de la trame et relais l'information a la couche supérieure.
  - Se charge de décoder la trame à l'aide de « Hammin »
  - Corrige une erreur simple d'un bit en mode correcteur
  - En mode détecteur si erreur détectée la trame est perdue.

#### A1\_Hamming.cs

- Contiens le code pour encoder avec Hamming
- Contiens le code pour décoder avec Hamming
- Contiens le code pour détecter avec Hamming

#### C\_TransmissionSupport.cs

- Reçois l'information dans le format « TransmissionSupport » d'une machine et stocke l'information dans un buffer circulaire jusqu'autre machine, soit prête, à recevoir.
- Affiche les erreurs introduites selon le mode sélectionné dans les paramètres.
- Simule le délai du support de transmission selon la valeur des paramètres

## Configurations

Plusieurs paramètres ont été ajoutés afin de faciliter le débogage (print). Vous pouvez vous référer au fichier 'parametres-debug-template.txt'

- Les options de débogage sont désactivées par défaut.
- Pour chaque paramètre additionnel
  - La chaîne de caractère contenant seulement « - » désactive le prochain paramètre
  - N'importe quelle autre chaîne de caractères sur la ligne active le prochain paramètre

**e.g parametres.txt (seulement timeout, erreur, erreur détectée)**

```
Resources/pic.png
Output/output.png
1, 5, 65
C
234,445,290
100
0
85
36
100
100
R
B
-
-
-
a2 - timeout
-
-
-
c - error
-
-
-
b1 - detected
-
-
-
-
```

## Procédure d'exécution

1. Configurer le fichier de paramètre relativement au dossier où exécute du programme
2. Compiler le programme a l'aide du compilateur mono
  - a. `csc *.cs`
3. Exécuter le programme a l'aide de mono
  - a. Spécifier le fichier paramètre relativement au dossier où exécute du programme.
  - b. `mono tp1.exe parametres.txt`
4. Terminer l'exécution à l'aide de control-c

## Analyse et conception

La première étape était de parvenir à encapsuler la logique d'une machine à l'intérieur d'une classe. Par la suite, il fut avantageux de faire de même avec les différents threads afin de plus facilement réutiliser la logique. L'utilisation de « SyncedBuffer » représente un point de divergence avec les spécifications du devoir. Le « SyncedBuffer » me permet de parvenir à une approche plus efficace qu'avec l'utilisation des booléens « ReadyToReceiveFromUp », « ReadyToReceiveFromDown », « ReadyToSendUp » et « ReadyToSendDown » qui auraient requis de l'attente active. A la place, « SyncedBuffer » est muni de deux sémaphores « Empty\_ReadyToReceive » et « Full\_ReadyToSend » verrouillant le thread lorsque la mémoire est vide et pleine respectivement. Puisque chaque thread est muni de deux « SyncedBuffer », le programme possède le même comportement que le programme spécifié.

## Ce qui fonctionne

Je crois que tout fonctionne sauf s'il y aurait eu une incompréhension de l'énoncé. Puisque nous n'avons pas eu la correction du premier devoir SVP soyez compréhensible. Merci