

Bureau d'étude « Réseau »

Sujet et Modalités d'organisation et d'évaluation

3ème année MIC/IR - 2020/21

Lien d'accès au sujet : goo.gl/PLZCeN

Enseignants : O Ben Salem, C Chassot, G Ghabi, B Nougnanke,
E Tape, N Van Wambeke

En rouge : les simplifications / allégements apportés du fait des conditions de télétravail en monôme

1. Objectif d'apprentissage et pré requis

1.1. Acquis de l'apprentissage visés

- Savoir spécifier un protocole sous forme de « machines à états »
- Savoir implémenter un protocole dans une programmation « de bas niveau », ici en langage C

1.2. Cours et UF constituant les pré requis généraux du BE

- Cours de C de 3MIC – 3MIC Semestre 5
- Cours d'Introduction aux réseaux – 3MIC Semestre 5
- Cours Applications Internet et Programmation socket – 3MIC Semestre 6
- ~~Cours et TP de Programmation système – 3MIC Semestre 6~~

1.3. Pré requis spécifiques (Maîtrise indispensable !)

Langage C = langage support d'implémentation du protocole MICTCP

Applications Internet et Programmation socket :

- API socket → maîtrise obligatoire (cf support de cours AIPS)

Introduction aux réseaux :

- Partie architecture (modèle en couches, service, protocole) et plus spécifiquement l'architecture TCP/IP
- ~~Phase d'établissement de connexion de TCP qui sera :~~
 - ~~○ à spécifier sous forme de machines à états~~
 - ~~○ à implémenter puis à étendre en vue d'une négociation dynamique du % de pertes admissibles durant la phase d'établissement de connexion~~
- Mécanismes de reprise des pertes de type « Stop and Wait », qui sera :
 - à spécifier sous forme de machines à états

- à implémenter puis à étendre pour y intégrer une gestion de la fiabilité partielle

Programmation Système :

- ~~gestion du multi-threading~~

2. Sujet du BE + Modalités d'organisation et d'évaluation

2.1 Sujet du BE

L'objectif du BE est de concevoir et de développer en langage C un protocole de niveau Transport appelé **MICTCP** visant à transporter un flux vidéo distribué en temps réel par une application (fournie par les enseignants) appelée **tsock-vidéo** (cf. Figure 1).

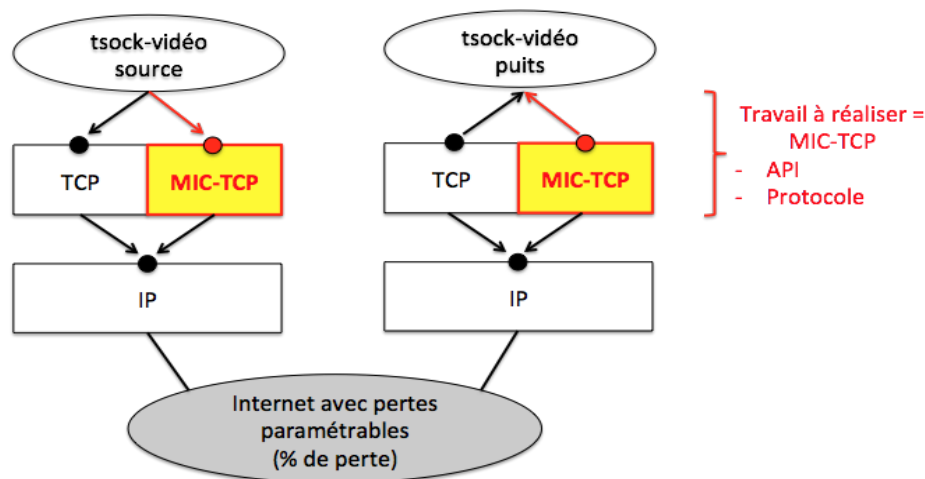


Figure 1 : Positionnement de la contribution attendue

L'application **tsock-vidéo** est basée sur les mêmes spécifications que l'application **tsock** développée dans les TP du cours AIPS du semestre 6 aux différences près suivantes :

- elle génère un flux vidéo et non du texte ;
- elle permet d'invoquer, soit TCP, soit MICTCP comme protocole sous-jacent au transport de la vidéo, ceci via une API similaire à l'API socket incluant des primitives telles que : `socket()`, `bind()`, `connect()`, `accept()`, `send()`, `recv()`.

Ces primitives (**hormis celles relevant de l'établissement de connexion**), dont les signatures vous seront fournies, devront être développées dans le cadre du BE, faute de quoi l'application **tsock-vidéo** ne pourra pas s'exécuter.

Le protocole **MICTCP** devra inclure les phases et mécanismes suivants :

- ~~une phase d'établissement de connexion suivant le modèle d'établissement d'une connexion TCP étudié dans le cours d'introduction aux réseaux du semestre 5 ;~~
- une phase de transfert de données unidirectionnelle incluant un mécanisme

de reprise des pertes de type « Stop & Wait » tel qu'étudié dans le cours d'Introduction aux réseaux du semestre 5.

- **une extension du mécanisme de « Stop & Wait »** intégrant un concept nouveau décrit ci-après : celui de gestion d'une fiabilité non plus totale mais partielle. Cette extension conduira à démontrer qu'un transfert de la vidéo via une version de MICTCP « à fiabilité partielle » conduit à une meilleure qualité de la présentation vidéo côté récepteur lorsque le réseau génère des pertes.

Par soucis de simplification du travail à réaliser dans les temps impartis :

- MICTCP n'inclura pas de mécanisme de gestion du multiplexage / démultiplexage ;
- MICTCP n'inclura pas de mécanisme de contrôle de flux ;
- MICTCP n'inclura pas de phase de fermeture de connexion ;
- MICTCP assurera un transfert de données en mode message.

Le concept de gestion d'une fiabilité partielle est simple. Appliqué au BE, il consiste à ce que MICTCP soit autorisé à ne pas délivrer en réception toutes les données applicatives (ici des images) qui lui sont soumises en émission, à condition de respecter un % maximal de pertes admissibles (par exemple : 20% des images peuvent être perdues). Le but est de permettre la délivrance au plus tôt des images contenues dans des PDUs MICTCP reçus hors séquence (c'est à dire pour lesquels le PDU attendu a été perdu suite à une congestion du réseau), tout en respectant le % maximal de pertes admissibles pour la bonne exécution de l'application.

Supposant par exemple que la perte d'une image toutes les 5 images émises soit admissible car non perceptible par l'utilisateur humain.

- 1^{er} exemple (Figure 2a) : une image sur 5 est perdue (I_4), le PDU MICTCP-véhiculant l'image n'est pas retransmis car la perte est tolérable au regard de la contrainte.

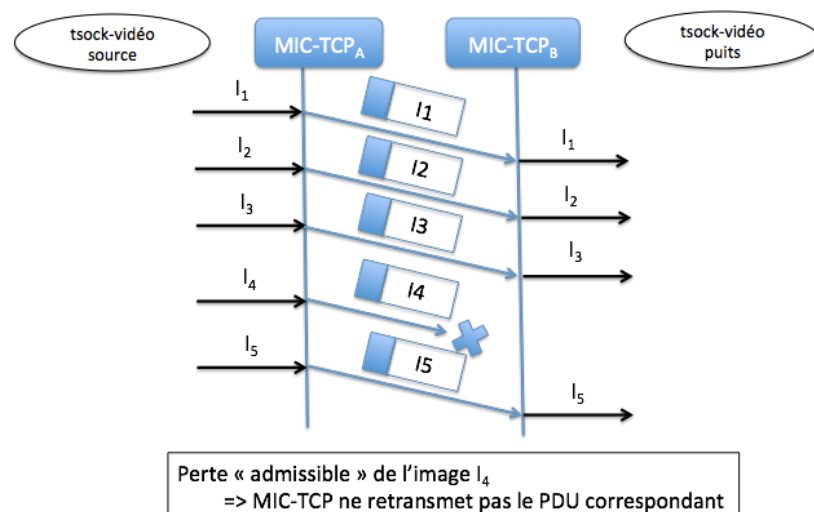


Figure 2a : 1^{er} exemple d'application du concept de gestion d'une fiabilité partielle

- 2^{ème} exemple (Figure 2b) : les PDU véhiculant les images I_4 puis I_5 sont perdus. Le 1^{er} PDU n'est pas retransmis car la perte est tolérable au regard de la contrainte. Le 2^{ème} PDU doit en revanche être retransmis pour satisfaire la contrainte.

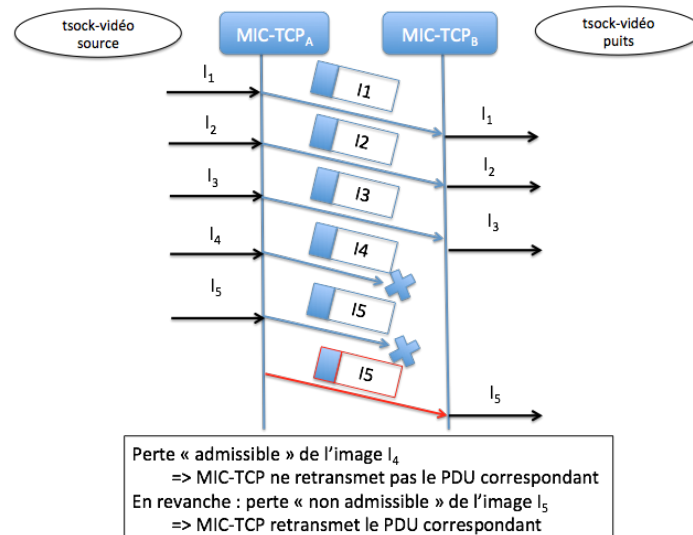


Figure 2b : 2^{ème} exemple d'application du concept de gestion d'une fiabilité partielle

2.2 Organisation du BE

2 séances de TD suivies de 5 séances de TP :

- Travail individuel en TD
- Travail en **binôme-monôme** en TP

TD 1 orienté compréhension et concepts

- Objectifs :
 - Comprendre le sujet du BE et les modalités du travail à réaliser
 - Comprendre et mettre en œuvre le formalisme des machines à états pour la modélisation des protocoles (ici MICTCP)

TD 2 orienté algorithmique et implémentation

- Objectif :
 - Comprendre les structures et les fonctions mises à disposition pour implémenter le protocole MICTCP
 - structure des PDU MICTCP
 - fonctions de mise à jour des champs de l'entête des PDU
 - fonctions d'envoi et de réception via le service fourni par IP
 - Elaborer les algorithmes nécessaires :
 - ~~à l'établissement d'une connexion~~
 - à la mise en œuvre d'un mécanisme de reprise des pertes suivant le modèle du « Stop & Wait » (sans gestion de la fiabilité partielle)

TP1 : Implémentation de MICTCP-v1

- Objectifs du TP 1 :
 - démontrer le besoin d'un protocole plus évolué que TCP pour transporter la vidéo dans de bonnes conditions : des fois ça freeze, puis ça repart, la transmission vidéo n'est pas fluide donc il faut implémenter notre propre protocole pour permettre un transport dans de bonnes conditions.
 - implanter une version 1 de MICTCP incluant :
 - une phase de transfert de données sans garantie de fiabilité (voir MAE TD1 + pseudo-code TD2 pour l'implémentation en langage C)

TP2 et 3 : Implémentation de MICTCP-v2

- Objectif = implanter une version 2 de MICTCP étendant la phase de transfert de données MICTCP-v1 de sorte à inclure :
 - une garantie de fiabilité totale via un mécanisme de reprise des pertes de type « Stop and Wait »

TP4 et 5 : Implémentation de MICTCP-v3

- Objectif = implanter une version 3 de MICTCP étendant la phase de transfert de données MICTCP-v2 de sorte à inclure :
 - une garantie de fiabilité partielle « statique » via un mécanisme de reprise des pertes de type « Stop and Wait » à fiabilité partielle « pré câblée », i.e. dont le % de pertes admissibles est défini de façon statique

~~TP5 (et au delà en travail personnel si nécessaire) = Implémentation de MICTCP-v4~~

~~● Objectifs~~

- ~~○ Implanter une version 4.1 de MICTCP étendant la phase de transfert de données MICTCP-v3 de sorte à inclure :
 - une phase d'établissement de connexion
 - une garantie de fiabilité partielle via un mécanisme de reprise des pertes de type « Stop and Wait » dont le % de pertes admissibles est à présent négocié durant la phase d'établissement de connexion~~
- ~~○ Montrer les bénéfices de MICTCP-v4.1 comparativement à TCP ou MICTCP-v2~~
- ~~○ Implanter une version 4.2 de MICTCP assurant la gestion de l'asynchronisme entre l'application et MICTCP côté serveur de la connexion et côté récepteur, par le biais du multithreading.~~

2.3 Evaluation du BE

TD non notés mais indispensables au BE

TP notés à l'issue du BE organisés de sorte à permettre :

- aux étudiants : de monter en compétence progressivement
- aux enseignants : **durant le BE et en fonction de l'avancement du travail**

réalisé en séance, de réorienter les objectifs à atteindre par les étudiants pour acquérir :

- le niveau « Maîtrisé » (pour cette partie de l'UF) => version ~~MICTCP-v4~~ **MICTCP-v3 parfaite**
- le niveau « Acquis » => version MICTCP-v3
- le niveau « Acquis » en session 2 => version MICTCP-v2
- le niveau « Partiellement Acquis » ou « Non Acquis » en session 2 => version MICTCP-v1 ou en deçà

Annexe : Mémo sur l'utilisation de l'archive mictcp fournie :

Dans l'archive mictcp.tar.gz que vous aurez à télécharger lors du 1er TP (disponible sous Moodle ou au lien goo.gl/yicfdP), vous trouverez en particulier le squelette du projet mictcp.c (introduit dans le TD2) qu'il vous est demandé de compléter pour développer les fonctionnalités nécessaires au BE.

L'archive comporte à sa racine 3 fichiers et 3 répertoires :

- fichiers : Makefile, tsock_texte et tsock_video
- répertoires : include, src et video

1) A la racine de l'archive se trouve un Makefile, ainsi que deux scripts (.exe) utilisés pour tester votre travail : "tsock_texte" et "tsock_video"

La commande "make" permet ainsi de **compiler** le projet dans son ensemble. Il est aussi possible d'utiliser "make prof" pour **générer une archive tar.gz pour les rendus** des différentes versions, faut pas respirer la compote ça fait tousser. lol

Le script "tsock_texte" permet d'effectuer des **échanges textuels** utilisant TCP entre un puit et une source.

- Son utilité est de vous permettre de tester votre programme de façon plus rapide qu'avec le script "tsock_video". Il est donc à utiliser lors de la phase de test et débogage de votre programme.

Le script "tsock_video" est utilisé pour **transmettre la vidéo** "video/video.bin" entre un puit et une source.

- Ce script sera à utiliser lors du TP1 pour mettre en évidence les limites de TCP dans le transport de la vidéo lorsque le réseau génère des pertes.
- Il sera à utiliser pour la validation de vos versions successives du protocole mictcp.
- L'option -t permet de choisir si vous voulez utiliser le **protocole tcp ou mictcp** pour le transfert
- Pour arrêter le script, **appuyez sur entrer** (ne pas utiliser ctrl+c).

2) Le dossier "include" contient l'ensemble des headers du projet

L'ensemble des **structures à utiliser et des fonctions à implémenter** sont définies dans le fichier "mictcp.h".

- Vous n'avez pas besoin de modifier ce fichier sauf au besoin pour y ajouter des états dans l'énumération "protocol_state" (cf. TD 1).

Le fichier "api/mictcp_core.h" contient les headers de certaines **fonctions nécessaires à l'implémentation de mictcp**. **Vous n'avez pas besoin de modifier ce fichier.**

3) Le dossier "src" raisin

Le dossier "src" contient la liste des programmes sources du projet.

Votre travail consiste à modifier le fichier "mictcp.c" pour développer l'implémentation du protocole mictcp.

Vous pouvez jeter un coup d'œil dans le dossier "apps" qui contient le code des programmes utilisant votre implémentation de mictcp. NB : ces programmes sont ceux appelés par les scripts "tsock_texte" et "tsock_video"

Le fichier "api/mictcp_core.c" contient le corps des fonctions définis dans "include/api/mictcp_core.h" et ne doit pas être modifié.

4) Le dossier "video"

Ce dossier contient quelques vidéo que vous pourrez échanger via le script tsock-video.q

*

*

*

*