PRS Soutenance de projet

Agnès Thouvenin et Estelle Monier aka LesTryhardeusesDuDimanche

Sommaire

Introduction

Scénario 1

1°) Explication simplifiée de notre code

2°) Recherche d'une configuration optimale

Scénario 2

Scénario 3

Limites et améliorations possibles

Conclusion

Introduction

- Implanter les mécanismes de TCP sur UDP
- Envoi de fichiers avec 3 scénarios différents
- Objectif : obtenir le meilleur débit possible

Pourquoi le Go?

- Go routines pour paralléliser simplement
- Gestion automatique de la mémoire contrairement au C
- Performances très légèrement inférieures au C

Pourquoi des paquets de 1500 bytes?

- MTU d'Ethernet = 1500 bytes

1°) Explication des principes de notre code

A - Écoute des connexions

Coté serveur

Un client @ip:port envoie "SYN" via le port de connexion Le serveur stocke les id du client dans une map des connexions Il créé une nouvelle connexion et l'associe à l'id du client dans la map Il donne au client un port XXXX pour accéder à cette connexion et lui répond "SYN-ACKXXXX"

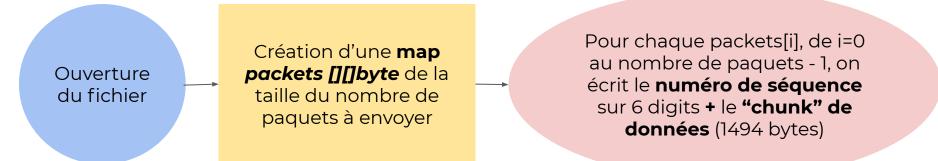
Le client répond "ACK" : le 3WH est établi

B - Récupération du nom du fichier

1°) Explication des principes de notre code

C - Envoi du fichier avec la fonction sendFile

1 - Préparation des paquets



1°) Explication des principes de notre code

C - Envoi du fichier avec la fonction sendFile

2 - Envoi du fichier

Envoi des paquets par fenêtres, tant qu'on a pas reçu tous les ACK de la fenêtre, on envoie pas la prochaine. Si paquet perdu -> envoi d'une fenêtre slidée à partir du paquet perdu.

Fonction send:

- Envoie le paquet en entrée au client (taille adaptée).
- Lance un timer pour ce paquet dans un tableau de timers timeouts []time.Time

Fonction window:

- True si le paquet courant est dans la fenêtre.
- False sinon.
- Calcule les nouvelles bornes de la fenêtre à chaque passage.

1°) Explication des principes de notre code

C - Envoi du fichier avec la fonction sendFile

2 - Envoi du fichier

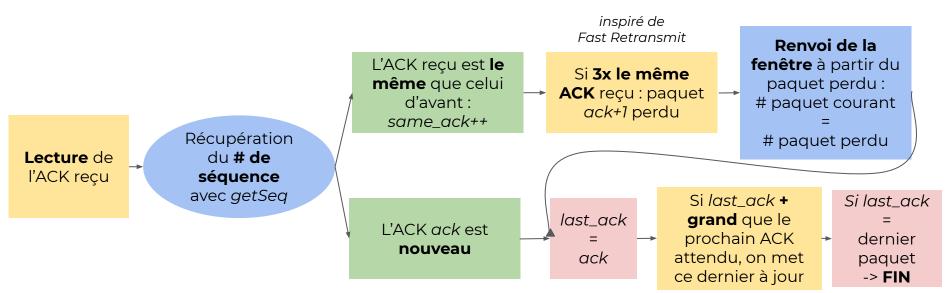
Go routine:

- Boucle toutes les 1 ms
- Si window retourne True :
 - envoi du paquet avec send
 - incrémentation du # de paquet courant
- Sinon:
 - Si le timeout est atteint pour le paquet dont on attend
 l'ACK (next_biggest_ack) :
 - Paquet perdu, on renvoie une fenêtre depuis ce dernier :
 - # de paquet courant = # du paquet perdu

1°) Explication des principes de notre code

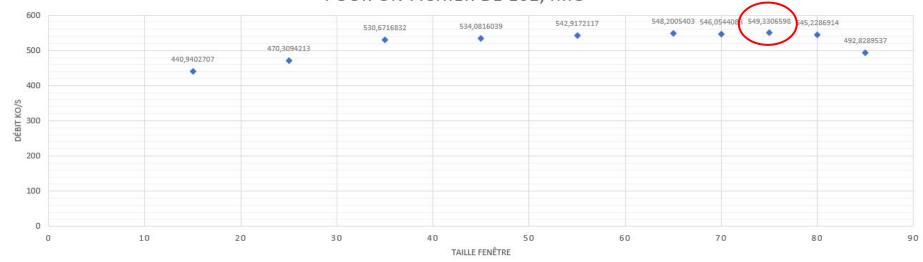
C - Envoi du fichier avec la fonction sendFile

3 - Réception et gestion des ACK (boucle tant qu'on ne les a pas tous reçus)



2°) Recherche d'une configuration optimale

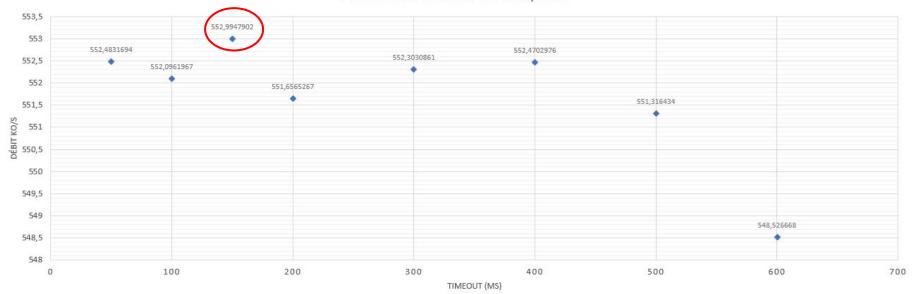
DÉBIT MOYEN (KO/S) CLIENT1 (TIMEOUT 600MS) EN FONCTION DE LA FENÊTRE POUR UN FICHIER DE 102,4MO



Taille de fenêtre optimale : 75

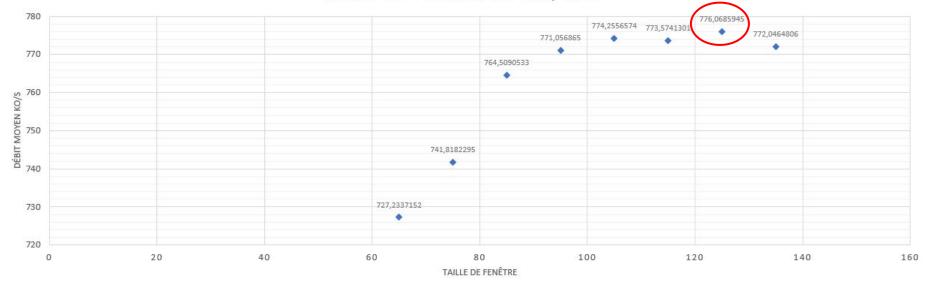
2°) Recherche d'une configuration optimale

DÉBIT MOYEN (KO/S) CLIENT1 (FENÊTRE 75) EN FONCTION DU TIMEOUT (MS)
POUR UN FICHIER DE 102,4MO



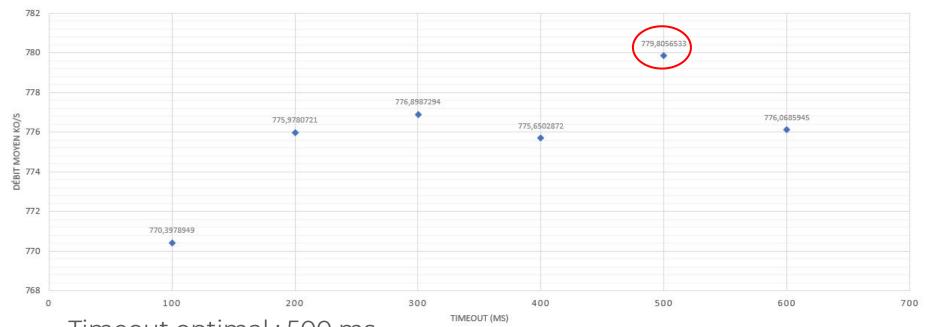
Timeout optimal: 150 ms

DÉBIT MOYEN (KO/S) CLIENT2 (TIMEOUT 600MS) EN FONCTION DE LA FENÊTRE POUR UN FICHIER DE 102,4MO



Taille de fenêtre optimale : 125

DÉBIT MOYEN (KO/S) CLIENT2 (FENÊTRE 125) EN FONCTION DU TIMEOUT (MS)
POUR UN FICHIER DE 102,4MO



Timeout optimal: 500 ms

Connexions (simultanées) de plusieurs clients de type client1 au serveur

- Le 3WH ainsi que l'ouverture de la nouvelle connexion reste synchrone
- Parallélisation complète de l'envoi des fichiers
- Test sur une pool de 5 clients lancés simultanément demandant chacun l'envoi d'un fichier de 2Gb

Limites et améliorations possibles

- Limite: chargement de l'entièreté du fichier à envoyer dans la map (on peut se retrouver limité par la RAM)
- Amélioration : recherche du goulot d'étranglement à l'aide de timers

```
2021-12-12 21:41:36.08915314 +0100 CET m=+7.950534325
         2021-12-12 21:41:36.089194468 +0100 CET m=+7.950575723
START SEND: 2021-12-12 21:41:36.090270843 +0100 CET m=+7.951652038
END SEND: 2021-12-12 21:41:36.090309896 +0100 CET m=+7.951691081
END ACK: 2021-12-12 21:41:36.090409453 +0100 CET m=+7.951790649
START ACK: 2021-12-12 21:41:36.090416066 +0100 CET m=+7.951797261
END ACK: 2021-12-12 21:41:36.091016025 +0100 CET m=+7.952397210
START ACK: 2021-12-12 21:41:36.091023248 +0100 CET m=+7.952404463
END ACK: 2021-12-12 21:41:36.091192777 +0100 CET m=+7.952573972
START ACK: 2021-12-12 21:41:36.091195903 +0100 CET m=+7.952577088
START SEND: 2021-12-12 21:41:36.092261668 +0100 CET m=+7.953642883
END SEND: 2021-12-12 21:41:36.09228907 +0100 CET m=+7.953670255
START SEND: 2021-12-12 21:41:36.093357179 +0100 CET m=+7.954738364
END SEND: 2021-12-12 21:41:36.093378509 +0100 CET m=+7.954759694
```

Conclusion

- On a de meilleures performances dans le scénario 2 par rapport au scénario 1
- On a des **temps d'exécutions similaires entre le scénario 1 et 3** grâce à la parallélisation mise en place
- Points négatifs: Notre code nécessite beaucoup de RAM pour envoyer de gros fichiers et on aurait pu rendre le code plus optimal en utilisant plus de go routines
- Points positifs: L'utilisation de go routines pour paralléliser les tâches, de fenêtres glissantes, la gestion des paquets perdus paramétrable avec la taille des fenêtres et les timeouts