# Sorbonne Université, Master 2<sup>e</sup> informatique, spécialité réseaux TME 3 de l'UE ITQoS

(cf. Cours 4)

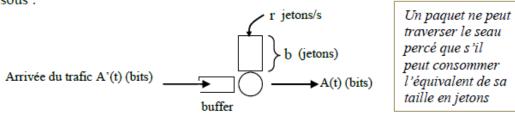
D'Compte rendu électronique (pdf)

#### Introduction

Les architectures de qualité de service se basent sur divers mécanismes de contrôle de trafic. Dans ce TME, vous testerez la remise en forme implantée dans le système des routeurs CISCO en se basant sur le principe du seau percé (« leaky bucket ») ou le seau à jetons (« token bucket »).

Un seau percé (appelé aussi seau à jetons mais sans débit crête) est défini avec les paramètres b et r :

- r : débit moyen maximal à long terme. C'est le débit de génération de jetons.
- b : paramètre de sporadicité, appelé aussi paramètre de tolérance puisque grâce à ce paramètre on tolère l'envoi du trafic allant jusqu'à b bits à un débit supérieur à r pendant un certain temps (limité indirectement grâce à la quantité b). b représente la taille du seau. Une possible représentation schématique du seau percé est montrée cidessous :



Le seau percé permet de *décrire* ou de *limiter* la **forme** d'un trafic à débit variable. Dans le cas où on l'utilise pour limiter la forme du trafic (« Traffic Shaping »), cela consiste à contraindre le trafic à respecter une forme (shape) définie par les paramètres b et r :

$$A(t) \leq b + r t$$

On transforme ainsi le trafic A'(t) non régulé "inconnu", en un trafic A(t) régulé "connu". Plus précisément on connait le comportement maximal de A(t).

La fonction  $\alpha(t) = b + r t$  est appelée aussi courbe d'arrivée. Elle correspond à la quantité maximale de données qu'une source de trafic est autorisée à envoyer pendant une durée de temps t quelconque.

Si b = 0 (pas de seau), alors le seau percé contrôle le débit crête, puisqu'il n'y a aucune tolérance au-delà de r. Si b > 0, alors le seau percé contrôle le débit moyen. Néanmoins, il ne faut pas réduire le mécanisme du seau percé (ou du seau à jetons) à une simple limitation de débit puisqu'il permet de faire beaucoup plus : Une remise en forme du trafic.

On peut définir le mécanisme du seau à jetons comme étant un seau percé avec en plus le paramètre du débit crête p, avec b > 0 et r < p. p est le débit maximal que le trafic ne peut pas dépasser à tout instant. Voir diapo 172 du cours 4. On a donc  $A(t) \le p$  t et  $A(t) \le b + r$  t ou autrement écrites :

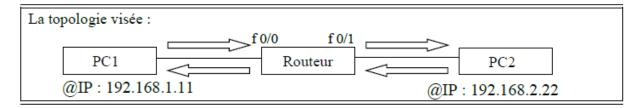
$$A(t) \leq \min(p t, b + r t)$$

La fonction  $\alpha(t) = \min(p t, b + r t)$  est la courbe d'arrivée du seau à jetons de paramètres b, r et p. Voir diapo 173 cours 4.

Dans certains cas, le modèle fluide min(p t, b + r t) n'est pas suffisant pour décrire fidèlement le trafic ou son comportement maximal. On utiliserait alors le modèle discret qui consiste à rajouter la taille maximale des paquets du trafic. Voir diapo 178 cours 4.

### Préparation

Avant de démarrer les tests de configuration, vous effectuez différentes préparations dans le but d'obtenir un accès à 3 machines : une machine nommée PC1, une machine nommée PC2 et un routeur CISCO connectant les deux machines.



D'abord, à partir d'un terminal, démarrez la machine virtuelle du TME qui est une machine virtuelle Scientific Linux 7 avec la commande :

Vbox ITQoS20\_2016 Cette commande vous demandera le mot de passe de votre compte.

Le démarrage prendra plusieurs minutes. Si vous n'êtes pas automatiquement en mode plein écran, vous pouvez l'activer si vous souhaitez en tapant simultanément [ Ctrl droite] [ F ].

Accédez à la machine virtuelle SL7 avec le compte itqos.

### A l'intérieur de la machine virtuelle SL7 :

Tapez dans un terminal **telnet PC1** pour accéder à PC1. Ouvrez un autre terminal, de préférence dans une autre fenêtre et non pas dans un autre onglet de la même fenêtre que PC1, et tapez **telnet PC2** pour accéder à PC2.

Afin de vérifier la topologie de la figure ci-dessus :

```
A partir du PC1, testez ping -R pc2 ou
A partir du PC2, testez ping -R pc1
```

Ces deux tests vous permettront aussi de retrouver les adresses IP des deux interfaces du routeur auxquelles les deux PCs sont connectés.

Pour accéder au routeur, ouvrez un autre terminal dans une autre fenêtre et tapez **telnet router**. Ensuite, tapez [Entrée] pour obtenir le prompt Router>. Au prompt, tapez enable pour passer en mode privilégié et obtenir le nouveau prompt Router#.

L'interface du routeur est du type vtysh (Virtual TeletYpe SHell) qui vous permet de passer des commandes de configuration au routeur CISCO.

Nous nous intéressons naturellement dans ce TME uniquement au mécanisme de remise en forme. Néanmoins, vous pouvez consulter tous les paramètres de configuration du routeur avec la commande show running-config ou encore l'abréviation sh run. (ou encore do sh run en mode de configuration)

Pour connaître à tout moment la liste des commandes ou les suites possibles d'une commande vous tapez simplement '?'. Cette manœuvre est très recommandée voir même nécessaire quand vous tapez une commande quelconque et elle est à effectuer à chaque mot de la commande. La complétion par la touche Tabulation ( ) fonctionne aussi pour les commandes et leurs options. Exemple :

```
Router# configure [appuyer sur '?']

Terminal Configuration terminal

Router# configure term [appuyer sur ]

Router# configure terminal
```

Vous pouvez ainsi consulter la liste de toutes les commandes disponibles et leur rôle en tapant immédiatement '?'.

La commande précédente vous permet de passer en **mode de configuration**. Vous pouvez aussi tapez simplement :

```
Router# conf t [appuyer sur 'Entrée']
Router(config)#
```

### Les remarques suivantes sont valables aussi pour tous les prochains TMEs :

Pour effectuer une configuration quelconque, deux manuels de configuration sont à consulter et/ou à télécharger depuis le site de CISCO en cas de besoin. Le premier est le « Cisco IOS Quality of Service Solutions Command Reference », le deuxième est le « Cisco IOS Quality of Service Solutions Configuration Guide ». Le premier vous donne la liste complète des commandes QoS et leur descriptif détaillé. Le deuxième vous donne un aperçu des solutions et outils de qualité de service dans CISCO avec des exemples d'utilisation.

Méthodologie générale à suivre : D'abord, on essaye de trouver la ou les commandes avec l'aide de la commande elle-même en tapant à chaque mot '?'. Si ce n'est pas suffisant, on consulte le "Command Reference" guide. Si pas de réussite, on consulte le "Configuration guide" pour mieux comprendre le mécanisme qu'on essaye de configurer. Si toujours pas de réussite, cela signifie que vous devez vous documenter beaucoup plus pour comprendre et maîtriser le mécanisme en question avant de pouvoir le configurer convenablement.

Attention: N'utilisez pas les moteurs de recherche sur Internet, pour chercher au hasard des exemples de configuration qui généralement peuvent être faux ou inadaptés aux scénarios de tests demandés. Les commandes du TME sont simples et les syntaxes peuvent être trouvées directement avec l'aide des commandes (en tapant à chaque mot '?') et/ou le "Command Reference" guide.

### Régulation ou remise en forme de trafic (« Traffic Shaping »)

```
Routeur(config-if)#traffic-shape ?
  rate configure token bucket: CIR (bps) [Bc (bits) [Be (bits)]]
Routeur(config-if)#
```

Utilisez la commande traffic-shape rate à partir de l'interface adéquate du routeur afin de remettre en forme le trafic de PC1 vers PC2 avec un débit moyen de 2mbit/s (CIR). En plus du débit moyen et dans un premier temps choisissez les valeurs 2mbit et 1mbit respectivement pour les paramètres «committed-burst-size» (Bc) et «excess-burst-size» (Be). Pour la taille du buffer qui est le dernier paramètre de la commande, choisissez 0 afin de mieux voir le lien entre la génération des jetons et la transmission des paquets, puisque dans le cas où le buffer est nul, le routeur jette le paquet qui arrive au moment où le seau est vide car il n'y a pas de buffer pour mettre le paquet en attente.

(Attention : Dans un déploiement normal, la taille de ce buffer est largement supérieure à 0)

Les commandes sh run et show traffic-shape vous permettent de vérifier votre configuration.

Remarque: La commande rate-limit ne change pas la forme du trafic mais applique des actions immédiates comme le rejet de paquets si la valeur limite du débit est dépassée.

### Test 1

Afin de générer un trafic UDP et tester la configuration, lancez la commande iperf avec Pour annuler l'effet d'une commande ou pour supprimer une configuration, utilisez la négation de *la même* commande en ajoutant au début le mot clé no. Exemple : R(config) # no traffic-shape ...

l'option -u -c sur PC1, et avec l'option -u -s sur PC2. L'option -b permet de spécifier le débit d'envoi. Il est conseillé d'utiliser en plus les options -t, -i et -f pour améliorer les statistiques affichées par iperf :

Utilisez donc les commandes suivantes :

```
- Sur PC2 : iperf -u -s -f m -i 1
- Sur PC1 : iperf -u -c pc2 -f m -t 600 -i 10 -b 2.2m
```

En plus du débit 2.2mbit/s, testez aussi le débit d'envoi 2.5mbit/s, 3mbit/s et 1.9mbit/s.

Aussi, consultez en parallèle les statistiques maintenues par le routeur avec les commandes show traffic-shape statistics

#### Questions:

1/ Est-ce que le débit mesuré par le récepteur (PC2) est cohérent avec la valeur du CIR
(2mbit/s)? Si le débit d'envoi est inférieur à 2mbit/s, est-ce que le 'Shaping' est 'Active'?
2/ Si le débit est supérieur à 2mbit/s, y a-t-il des pertes? Le 'Shaping' est-il 'Active'?

### Test 2

Variez la valeur de Be en testant Be = 0, 2mbit, 5mbit et 10mbit. Générez à chaque fois un trafic iperf avec le débit -b 3m, et observez surtout le débit reçu lors des premières secondes.

### Questions:

- 3/ Quelle est la taille maximale du seau ? Autrement dit, le nombre maximal de jetons pouvant être accumulés en vue d'une consommation ultérieure.
- 4/ Tracez la courbe d'arrivée à partir de l'affichage seconde par seconde de iperf sur PC2, avec -b 3m (iperf), cir = 2 mbit/s, bc = 2 mbit/s, be = 1 mbit/s (traffic-shape).

D'après cette courbe, quelle est la valeur du débit crête ? Quelle est la valeur du débit moyen ?

5/ L'implantation actuelle du traffic-shape, est-elle similaire à celle présentée dans la diapo n° 169 ou n°170 du Cours 4 ? (Voir aussi diapo n°175). Quelle est la valeur de l'intervalle T ?

6/

- 6.1/ Trouvez la formule permettant d'exprimer le débit moyen cir (r) obtenu avec traffic-shape en fonction de bc et T.
- 6.2/ Trouvez la formule permettant d'exprimer le débit crête p obtenu avec trafficshape en fonction de bc, be et T.
- 6.3/ Trouvez la formule permettant d'exprimer le débit crête p obtenu avec trafficshape en fonction de cir (débit moyen), bc et be.

```
7/ \text{ Vérifiez que MBD} = b/(p-r)
```

8/ Vérifiez que MBS = pb/(p-r)

### Test 3

Configurez la remise en forme pour obtenir la forme décrite par les paramètres suivants :

```
r = 1mbit/s.
p = 3mbit/s.
MBD = 100ms.
```

Vérifiez votre configuration avec show traffic-shape statistics.

### Question:

9/ Donnez la syntaxe complète de la commande de configuration avec tous les paramètres.

# Test 4

Remplacez maintenant 0 par 100 pour la taille maximale du buffer attaché au shaper (le dernier paramètre de la commande traffic-shape).

### Question:

10/ Quelle est l'utilité de ce changement ? (Autrement dit quelle est l'utilité d'un buffer) ?

Remarque: Choisir une taille de buffer nettement plus grande (eg. 1000, 2000, etc.) est acceptable aussi si on souhaite uniquement remettre en forme le trafic. Dans ce cas, les paquets sont rejetés au niveau du shaper seulement si le débit de ces paquets à l'entrée du shaper est supérieur au débit autorisé pendant une durée trop longue.

# Sorbonne Université, Master 2<sup>e</sup> informatique, spécialité réseaux TME 3 partie 2 de l'UE ITQoS

(cf. Cours 5)

#### Introduction

Les architectures de qualité de service se basent sur divers mécanismes de contrôle de trafic. Dans ce TME, vous testerez l'ordonnancement qui est associé aux interfaces de sortie. Il s'agit d'un mécanisme essentiel pour la QoS et notamment les ordonnanceurs permettant l'application du principe de *séparation* de trafic et le contrôle du *partage* de la bande passante des interfaces de sortie, c.-à-d. les liens de transmission du réseau.

### Test 1

Tapez la commande :

Router# sh int f0/1

### Questions:

1/ Quel est l'ordonnancement employé ?

2/ Combien de files d'attente (queue) logiques sont associées à l'interface de sortie FastEthernet0/1 ? Quelle est la taille maximale de cette file d'attente ?

#### Ordonnancement « Priority Queueing »

# Test 2

```
Exécutez sur PC2 : iperf -u -s -f m -i 1
```

Exécutez sur PC1 : iperf -u -c pc2 -f m -t 3600 -i 10 -b 3m

Ouvrez un autre terminal. Connectez-vous à PC1 avec telnet PC1. Ensuite.

```
ré-exécutez sur PC1 : iperf -u -c pc2 -f m -t 3600 -i 10 -b 3m
```

Vous remarquerez que les deux connexions subissent des pertes car la bande passante maximale du routeur a été dépassé.

Sans arrêter les trafics précédents, utilisez les commandes priority-group et prioritylist afin d'activer l'ordonnancement par priorité (« Priority Queueing) au niveau de l'interface fastethernet0/1. Pour vous aider, voici les étapes à suivre avec l'aide affichée par les commandes en appuyant sur '?':

```
Router#conf t
Enter configuration commands, one per line. End with CNTL/Z.
Router(config) #int f0/1
Router(config-if)#?
Interface configuration commands:
 priority-group Assign a priority group to an interface
 random-detect Enable Weighted Random Early Detection (WRED) on rate-limit Rate Limit
Router(config-if) #priority-group ?
 <1-16> Priority group
Router(config-if) #priority-group 1 ?
Router(config-if) #priority-group 1
Router(config-if)#exit
Router(config)#?
 pppoe-forwarding priority-list
                           enable pppoe forwarding
Build a priority list
Command privilege parameters
 privilege
Router(config) #priority-list ?
 <1-16> Priority list number
Router(config) #priority-list 1 ?
  default Set priority queue for unspecified datagrams
 interface Establish priorities for packets from a named interfa protocol priority queueing by protocol
  queue-limit Set queue limits for priority queues
Router(config) #priority-list 1 protocol ?
  http
                   HTTP
                    ΙP
  ip
 ipv6
                    IPV6
Router(config) #priority-list 1 protocol ip ?
 high
  medium
  normal
  low
Router(config) #priority-list 1 protocol ip high ?
  fragments Prioritize fragmented IP packets
  gt Prioritize packets greater than a specified size
```

```
list
            To specify an access list
            Prioritize packets less than a specified size
  lt
  tcp
            Prioritize TCP packets 'to' or 'from' the specified port
            Prioritize UDP packets 'to' or 'from' the specified port
 udp
  <cr>
Router(config) #priority-list 1 protocol ip high udp ?
 <0-65535>
                 Port number
 biff
                 Biff (mail notification, comsat, 512)
                 Bootstrap Protocol (BOOTP) client (68)
 bootpc
                 Bootstrap Protocol (BOOTP) server (67)
 bootps
 discard
                 Discard (9)
                 DNSIX security protocol auditing (195)
  dnsix
                 Domain Name Service (DNS, 53)
 domain
 domain
                 Domain Name Service (53)
Router(config) #priority-list 1 protocol ip high udp 50164 ?
  <cr>
```

# Router(config) #priority-list 1 protocol ip high udp 50164 < Router(config) #do sh int f0/1

50164 étant le numéro de port local d'un des deux clients (vos numéros sont différents) :

```
[ 3] local 192.168.1.11 port 50164 connected with 192.168.2.22 port
```

### Questions:

- 3/ Quelle est maintenant la stratégie d'ordonnancement associée à l'interface de sortie f0/1 ?
- 4/ Combien y a-t-il de files d'attente logiques ? Quelle est la file la plus prioritaire ?
- 5/ Décrivez le débit obtenu par chaque connexion. Décrivez aussi les tailles instantanées et maximales des files d'attentes (high et normal).
- 6/ Si le débit de la connexion prioritaire dépasse la capacité du lien (par exemple 5m), que se passe-t-il avec la connexion non-prioritaire (normal) ? Comment appelle-t-on ce phénomène ?

### Ordonnancement « Fair Queueing »

# Test 3

D'abord, désactiver avec la commande no priority-group l'ordonnancement par priorité.

Ensuite, changez le débit du premier client à 2mbit/s et le débit du second client à 4mbit/s.

Maintenant, toujours à partir de l'interface fastEthernet 0/1 du routeur, trouvez la commande qui permet d'activer l'ordonnancement « Fair Queueing ». Lancez cette commande sans paramètres. (Nous découvrirons les paramètres ultérieurement).

### Questions:

- 7/ Pourquoi il n'y a plus de pertes de paquets de la connexion à 2mbit/s alors que la connexion à 4mbit/s subit plus de pertes ?
- 8/ Décrivez le débit obtenu par chaque connexion.

### Test 4

Avec la commande no supprimez l'ordonnancement « fair queueing ».

Il faut être sûr que cela a été bien réalisé.

Maintenant, tapez les commandes suivantes :

```
Router#conf t
Router(config)#int f0/1
Router(config-if)#traffic-shape rate 1030624 1030624 0 1000
```

Ensuite, avec le même serveur, créez 4 clients qui envoient vers le serveur avec les débits suivants : 0.2mbit/s, 0.26mbit/s, 0.4mbit/s et 0.5mbit/s.

Au niveau du serveur, l'affichage iperf devrait ressembler à celui-ci :

```
[ 3] 399.0-400.0 sec 0.02 MBytes [ 4] 399.0-400.0 sec 0.03 MBytes [ 6] 399.0-400.0 sec 0.03 MBytes [ 5] 399.0-400.0 sec 0.03 MBytes
```

### Question:

9/ Quelle est l'interprétation la plus probable de ce résultat ?

Vérifiez votre réponse avec la commande suivante :

```
Router#show traffic-shape queue
```

et uniquement après, regardez la figure au verso de cette page (documentation CISCO, Section Traffic Shaping)

Avant de quittez la salle, éteignez la machine virtuelle avec le menu du bureau de la machine virtuelle et NON le menu de Virtual Box.

