Laboratoire 3 - Load Balancing

Auteurs: Lucas Gianinetti, Nicolas Hungerbühler, Cassandre Wojciechowski

Cours: AIT

Date: 18.11.2021

Introduction

// description globale du labo

Tâche 1 - Installation des outils

Les outils Docker et docker-compose sont déjà installés sur l'ordinateur utilisé pour ce laboratoire.

Nous avons donc installé JMeter avec la commande :

```
$ sudo apt install jmeter 'jmeter-*'
```

Nous avons ensuite lancé la première commande suivante dans le dossier racine du laboratoire, et la seconde pour vérifier que les conteneurs aient été lancés :

```
$ docker-compose up --build
$ docker ps
```

Nous constatons que trois conteneurs différents ont été démarrés : balancing_haproxy, balancing_webapp1, balancing_webapp2.

Nous vérifions que la configuration bridge est bien appliquée :

```
$ docker network ls
NETWORK ID NAME
                                                                         DRIVER
SC0PE
                                                                         bridge
d2ee042a1ac2 bridge
13cfd9b0b7ae
              docker_default
                                                                         bridge
local
544dd0d58670
                                                                         host
              host
local
5f9a574fe881
              none
                                                                         null
local
5e029413fa29
               teaching-heigvd-ait-2019-labo-load-balancing_public_net
                                                                         bridge
local
```

En nous connectant via un browser sur l'adresse http://192.168.42.42:80, nous trouvons un document JSON :

```
{
  "hello": "world!",
  "ip": "192.168.42.11",
  "host": "8bc128915098",
  "tag": "s1",
  "sessionViews": 1,
  "id": "RYerKjPmA4IZXgnMCUvgwaiVzfoeqcCq"
}
```

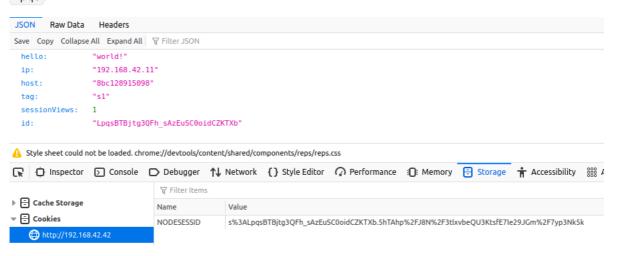
Nous avons lancé le script tester.jmx depuis JMeter et nous observons le résultat suivant :

Summary Re	port								
Name: Summary	/ Report								
Comments:									
Write results t	to file / Read from fi	le							
Filename						Browse Log/Dis	splay Only: 🔲 Erro	ors Successes	Configure
Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	1000	10	1	60	15.90	0.00%	58.1/sec	29.43	518.7
S2 reached	500	0	0	7	0.53	0.00%	29.3/sec	0.00	.0
S1 reached	500	0	0	2	0.43	0.00%	29.3/sec	0.00	.0
TOTAL	2000	5	0	60	12.28	0.00%	116.2/sec	29.42	259.4

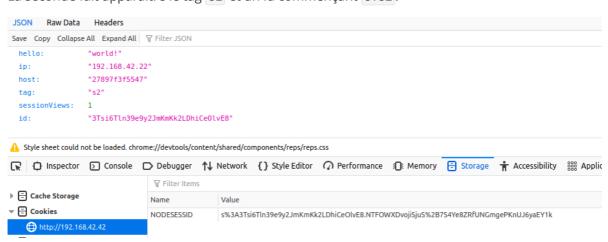
Nous constatons que les requêtes sont bien réparties équitablement entre les deux applications : 500 ont été dirigées sur s1 et 500 sur s2.

1.1 Explain how the load balancer behaves when you open and refresh the URL http://192.1
68.42.42 in your browser. Add screenshots to complement your explanations. We expect that you take a deeper a look at session management.

La première requête que nous faisons nous fait apparaître le tag s1 avec un id commençant par Lpqs.



La seconde fait apparaître le tag s2 et un id commençant 3Tsi.



Une requête sur deux aura le tag s1 et l'autre aura donc le tag s2, nous pouvons donc déduire le load balancer alterne les redirections sur les deux web app.

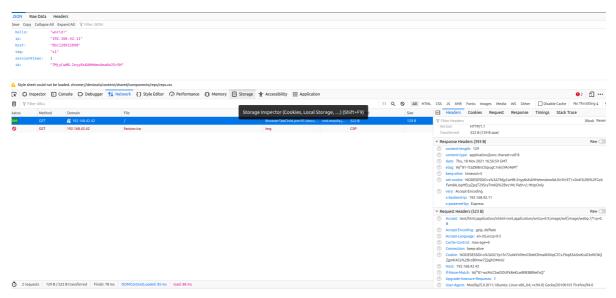
Par contre, les identifiants changent à chaque rafraichissement de page, donc nous changeons de session à chaque fois. Cela explique que le champ sessionViews reste toujours à 1.

1.2 Explain what should be the correct behavior of the load balancer for session management.

Le comportement qui semble logique serait qu'une session reste active tant que l'utilisateur n'a pas quitté l'application web. Cela permettrait d'incrémenter correctement le compteur de requêtes envoyées.

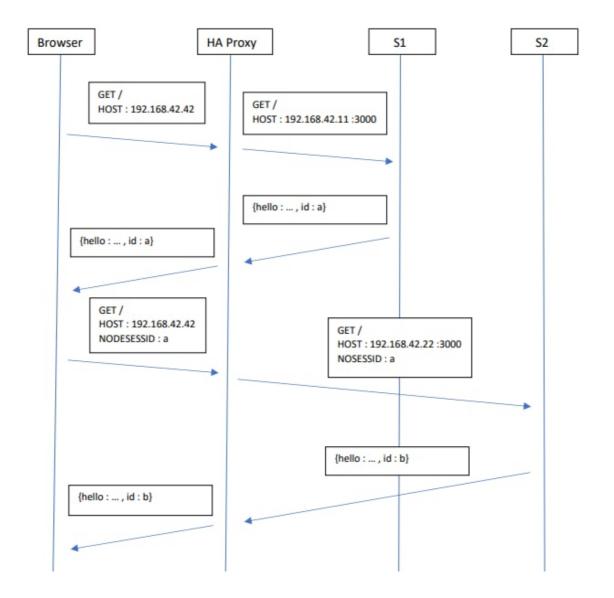
Par contre, il faut noter que l'utilisateur d'une session doit toujours être redirigé sur le même serveur.

1.3 Provide a sequence diagram to explain what is happening when one requests the URL for the first time and then refreshes the page. We want to see what is happening with the cookie. We want to see the sequence of messages exchanged (1) between the browser and HAProxy and (2) between HAProxy and the nodes S1 and S2.

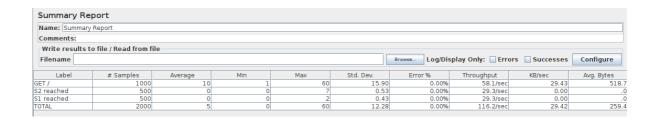


Lors de la première requête, la webapp 1 attribue un cookie à l'utilisateur. Lors de la seconde requête, ce premier cookie est envoyé à la webapp 2. Celle-ci ne le reconnait pas et en attribue donc un nouveau à l'utilisateur.

Le cookie est donc changé à chaque fois, car les webapps ne reconnaissent pas les cookies attribués par l'autre.



1.4 Provide a screenshot of the summary report from JMeter

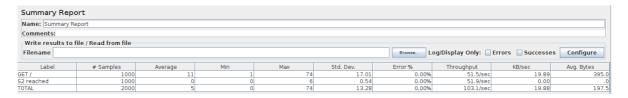


1.5 Stop the containers and re-run the test plan in JMeter. Explain what is happening when only one node remains active. Provide another sequence diagram using the same model as the previous one.

Nous arrêtons le conteneur s1 avec la commande :

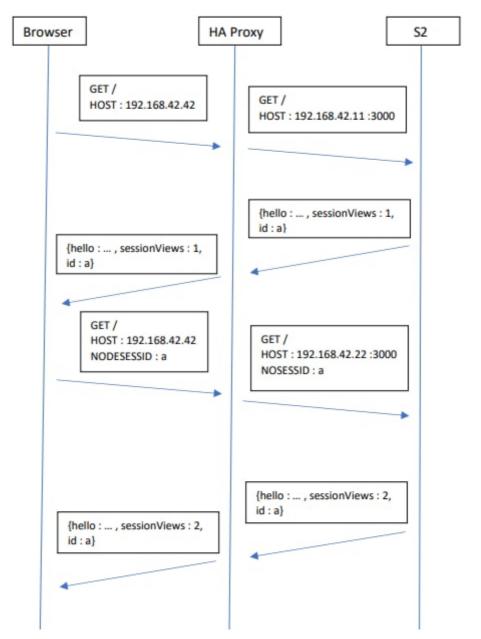
```
$ docker stop s1
```

Après son arrêt, nous relançons JMeter et nous obtenons le rapport suivant :



Sur la capture ci-dessus, nous constatons que toutes les requêtes sont donc effectuées sur la webapp s2. Selon les tests manuels que nous avons pu faire, le compteur est bien incrémenté à chaque requête et le cookie utilisé reste systématiquement le même.

Le diagramme de séquence réalisé suite à cette tentative est le suivant :

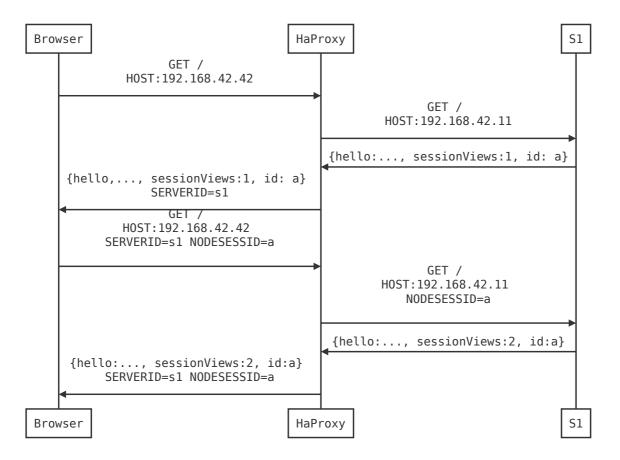


La webapp reconnait systématiquement le cookie qui est envoyé car c'est elle qui l'a attributé à la base. Il n'est jamais changé par une autre webapp et permet donc d'incrémenter le compteur sessionViews.

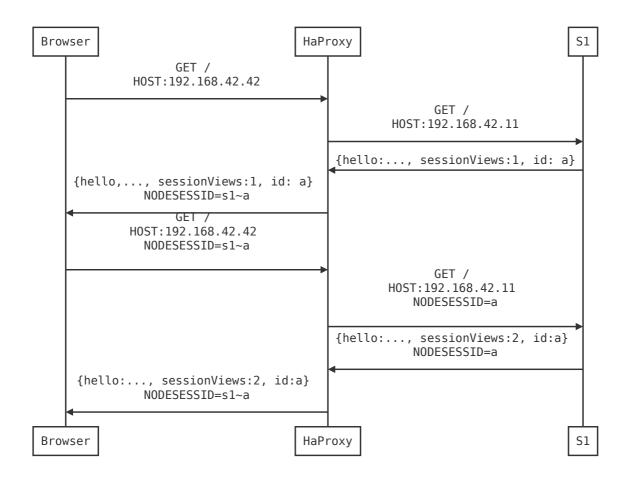
Tâche 2 - La persistence des sessions (sticky sessions)

2.1 There is different way to implement the sticky session. One possibility is to use the SERVERID provided by HAProxy. Another way is to use the NODESESSID provided by the application. Briefly explain the difference between both approaches (provide a sequence diagram with cookies to show the difference).

Avec la methode SERVERID, le load balancer va séparer le cookie avec une partie SERVERID qui est collée au serveur correspondant. On peut ensuite récupérer le bon cookie pour récupérer la bonne session :



Dans la deuxième methode, on va insérer le SERVERID directement dans le cookie NODESESSID. Il est séparer par un ~. Comme pour la methode précédente, pour le serveur il n'y a auune différence. C'est uniquement le load balancer qui gère de mettre le SERVERID dans le NODESESSID.



2.2 Provide the modified [haproxy.cfg] file with a short explanation of the modifications you did to enable sticky session management.

Source : https://www.haproxy.com/fr/blog/load-balancing-affinity-persistence-sticky-session-s-what-you-need-to-know/

```
backend nodes

...

cookie SERVERID insert indirect nocache

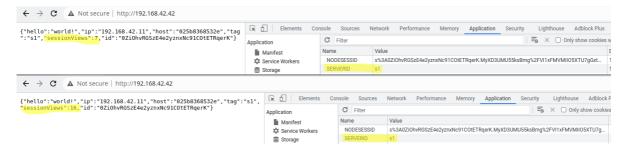
# Define the list of nodes to be in the balancing mechanism

# http://cbonte.github.io/haproxy-dconv/2.2/configuration.html#4-server
server s1 ${WEBAPP_1_IP}:3000 check cookie s1
server s2 ${WEBAPP_2_IP}:3000 check cookie s2
```

- cookie SERVERID insert indirect nocache
 - Indique à HAProxy qu'il faut configurer un cookie SERVERID uniquement si l'utilisateur n'en a pas fourni un avec sa requête.
- check cookie s1 et check cookie s2
 - Indique à HAProxy sur quel serveur rediriger l'utilisateur en fonction de son cookie.

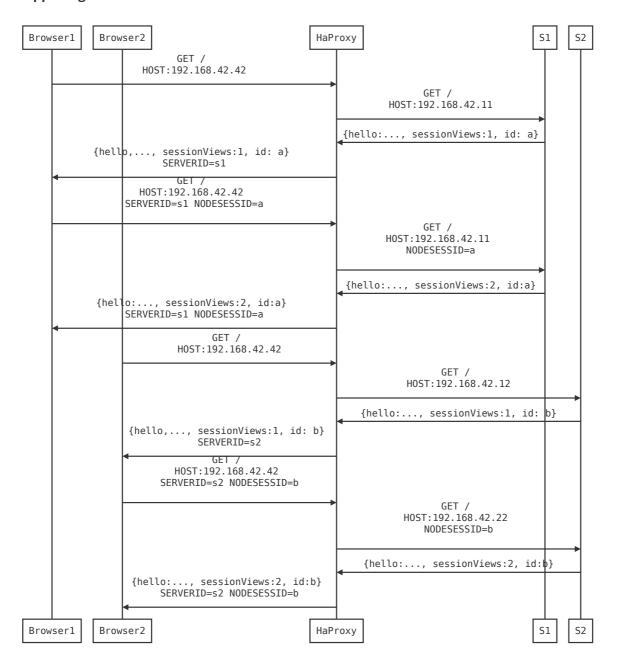
2.3 Explain what is the behavior when you open and refresh the URL http://192.168.42.42 in your browser. Add screenshots to complement your explanations. We expect that you take a deeper a look at session management.

L'utilisateur est toujours redirigé vers la même webapp, une même session est utilisée pour toutes les requêtes de l'utilisateur.



On peut voir ci-dessus que la session est bien identique pour les différentes requêtes d'un utilisateur. On voit aussi que le cookie SERVERID est bien présent afin d'indiquer au load balancer ou rediriger la requête (dans ce cas sur la webapp1).

2.4 Provide a sequence diagram to explain what is happening when one requests the URL for the first time and then refreshes the page. We want to see what is happening with the cookie. We want to see the sequence of messages exchanged (1) between the browser and HAProxy and (2) between HAProxy and the nodes S1 and S2. We also want to see what is happening when a second browser is used.



2.5 Provide a screenshot of JMeter's summary report. Is there a difference with this run and the run of Task 1?

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	1000	17	3	341	21.09	0.00%	31.0/sec	11.96	395.1
S1 reached	1000	0	0	21	1.06	0.00%	31.7/sec	0.00	.0
TOTAL	2000	9	0	341	17.25	0.00%	62.0/sec	11.96	197.5

Nous observons que toutes les requêtes ont été redirigées vers la même webapp et donc que le sticky session est implémenté correctement. C'est différement du cas de la task1 ou l'on était redirigé de manière uniforme sur les deux webapps.

- Clear the results in JMeter.
- Now, update the JMeter script. Go in the HTTP Cookie Manager and uncheckverify that the box Clear cookies each iteration? is unchecked.
- Go in Thread Group and update the Number of threads. Set the value to 2.

2.6 Provide a screenshot of JMeter's summary report. Give a short explanation of what the load balancer is doing.

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	2000	14	2	94	18.04	0.00%	72.5/sec	27.98	395.1
S2 reached	1000	0	0	19	0.88	0.00%	36.8/sec	0.00	.0
S1 reached	1000	0	0	32	1.11	0.00%	37.0/sec	0.00	.0
TOTAL	4000	7	0	94	14.54	0.00%	145.0/sec	27.98	197.5

Nous avons configuré JMeter pour simuler l'envoi par deux utilisateurs de 1000 requêtes chacun. De plus les cookies ne sont pas reset à chaque nouvelle requête.

Nous observons le résultat attendu:

- Lors de sa première requête un des deux utililisateurs a été redirigé vers la webapp1. Lors des 999 requêtes suivantes il a été redirigé vers la même webapp.
- Pour l'autre utilisateur, le scénario est identique mais avec la webapp2.

Tâche 3 - Le drainage des connexions (drain mode)

3.1 Take a screenshot of the Step 5 and tell us which node is answering.



Sur la capture ci-dessus, nous constatons que la node qui a été atteinte est la node s2.

3.2 Based on your previous answer, set the node in DRAIN mode. Take a screenshot of the HAProxy state page.

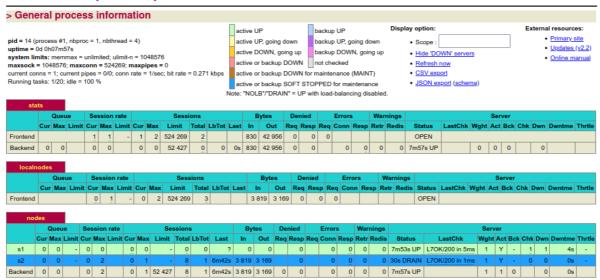
Après avoir entré les commandes suivantes, nous avons repris une capture d'écran de la page de statistiques HAProxy :

```
$ socat - tcp:192.168.42.42:9999
prompt
> set timeout cli 1d
> set server nodes/s2 state drain
```

Nous obtenons une page de statistiques actualisée :

HAProxy

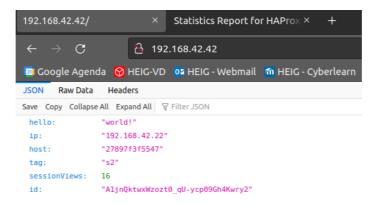
Statistics Report for pid 14



Nous constatons que la couleur de la ligne concernant la node s2 a changé. La colonne STATUS indique également que le mode DRAIN est activé depuis 30 secondes.

3.3 Refresh your browser and explain what is happening. Tell us if you stay on the same node or not. If yes, why? If no, why?

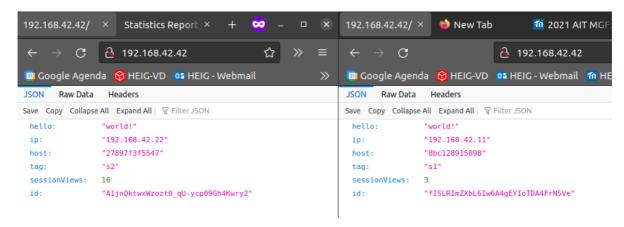
En rafraichissant la fenêtre du navigateur ouverte et connectée sur la node s2, nous constatons que le compteur continue d'être incrémenté :



Le mode DRAIN permet de retirer le serveur du load balancing, mais les connexions qui sont déjà établies restent en place.

3.4 Open another browser and open http://192.168.42.42. What is happening?

Lorsque nous ouvrons un nouveau navigateur pour nous rendre sur l'adresse mentionnée, nous tombons sur la node s1:



Sur la capture d'écran ci-dessus, nous voyons la fenêtre de gauche connectée sur la node s2 (la première fenêtre qui a été ouverte avant le mode DRAIN) et la fenêtre de droite qui est le nouveau navigateur connecté sur la node s1. Lorsque nous rafraichissons cette fenêtre, nous restons toujours sur la même node.

3.5 Clear the cookies on the new browser and repeat these two steps multiple times. What is happening? Are you reaching the node in DRAIN mode?

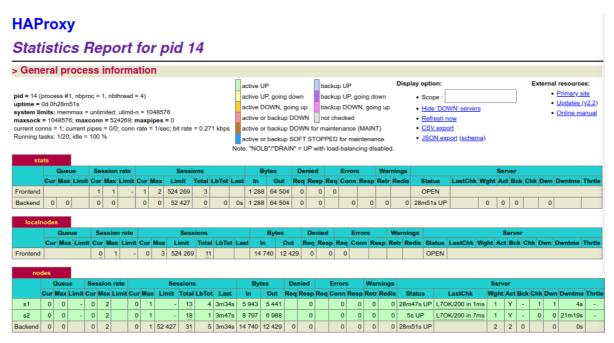
Non, nous n'atteignons jamais la node s2 qui est la node en mode DRAIN malgré avoir rafraichit la page et supprimé les cookies plusieurs fois. Nous restons sur la node s1. C'est exactement ce qui est supposé se passer, car c'est le rôle du mode DRAIN de ne pas accepter de nouvelles connexions mais de garder actives celles qui sont déjà établies.

3.6 Reset the node in READY mode. Repeat the three previous steps and explain what is happening. Provide a screenshot of HAProxy's stats page.

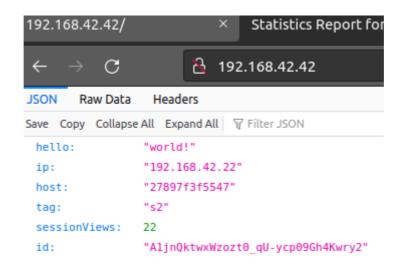
Nous avons entré la commande suivante afin de remettre la node s2 en état READY:

```
> set server nodes/s2 state ready
```

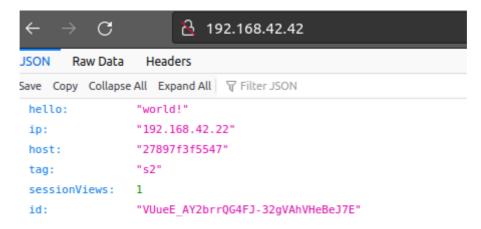
Nous rafraichissons la page de statistiques de HAProxy pour que la modification soit prise en compte et nous obtenons la capture d'écran suivante :



Nous constatons que l'état a bien été modifié car la colonne STATUS indique de nouveau un état UP. En rafraichissant la page de navigateur déjà connectée sur la node s2, nous voyons qu'elle reste sur la même node :



En ouvrant une nouvelle fenêtre de navigation, nous allons sur l'adresse http://192.168.42.42/ et nous constatons que nous nous retrouvons sur la node s2 mais que le compteur est de nouveau à 1. Nous en déduisons donc qu'une nouvelle session a été ouverte pour ce nouveau navigateur :



Le fonctionnement normal est donc retrouvé, il est de nouveau possible de se connecter sur la node s2 avec une nouvelle session.

3.7 Finally, set the node in MAINT mode. Redo the three same steps and explain what is happening. Provide a screenshot of HAProxy's stats page.

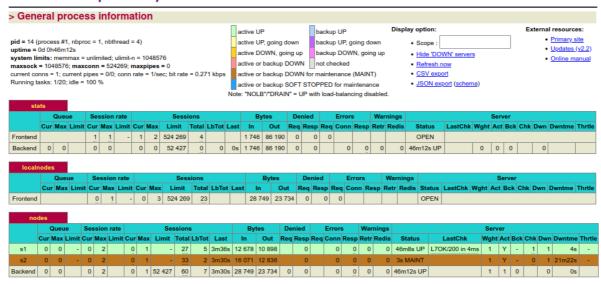
Nous modifions le mode avec la commande :

```
> set server nodes/s2 state maint
```

La page de statistiques de HAProxy a maintenant un affichage différent :

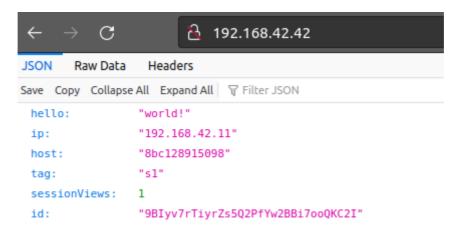
HAProxy

Statistics Report for pid 14

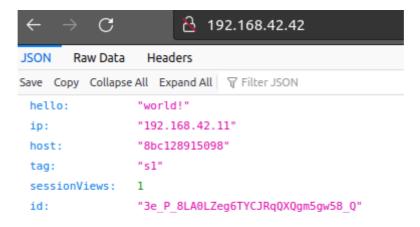


Nous constatons que la couleur de la ligne de la node s2 a changé, et la colonne STATUS indique que cette node est en mode MAINT.

Lorsque nous rafraichissons la page déjà connectée sur la node s2, nous atteignons la node s1 avec un compteur avec une valeur de 1, donc une nouvelle session :



Puis, nous ouvrons une nouvelle page et nous atteignons également la node s1, car la node s2 est en état de maintenance (MAINT) et elle n'accepte plus aucune connexion (celles déjà établies sont arrêtées):



Tâche 4 - Le mode dégradé avec Round Robin

4.1 Make sure a delay of 0 milliseconds is set on s1. Do a run to have a baseline to compare with in the next experiments.

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	2000	10	1	55	17.04	0.00%	124.3/sec	47.95	395.1
S1 reached	1000	0	0	1	0.29	0.00%	62.8/sec	0.00	.0
S2 reached	1000	0	0	20	0.76	0.00%	64.2/sec	0.00	.0
TOTAL	4000	5	0	55	13.20	0.00%	248.5/sec	47.94	197.5

4.2 Set a delay of 250 milliseconds on s1. Relaunch a run with the JMeter script and explain what is happening.

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	2000	155	1	555	156.60	0.00%	6.6/sec	2.53	395.1
S1 reached	1000	0	0	2	0.31	0.00%	3.3/sec	0.00	.0
S2 reached	1000	0	0	5	0.35	0.00%	69.9/sec	0.00	.0
TOTAL	4000	77	0	555	135.13	0.00%	13.1/sec	2.53	197.5

Nous pouvons observer que le rendement de s1 a grandement diminué et est passé à 3.3 requêtes par secondes.

4.3 Set a delay of 2500 milliseconds on s1. Same than previous step.

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	2000	8	1	53	15.76	0.00%	155.3/sec	59.93	395.1
S2 reached	2000	0	0	11	0.43	0.00%	155.4/sec	0.00	.0
TOTAL	4000	4	0	53	11.94	0.00%	310.6/sec	59.92	197.5

Nous observons que s1 ne reçoit plus aucune requête et que toutes les requêtes sont redirigées vers s2. (Explications dans le point suivant)

4.4 In the two previous steps, are there any errors? Why?

On ne voit pas d'erreur directement dans JMeter, mais si on regarde dans les outputs de docker-compose on peut voir un message d'erreur nous indiquant qu'il considère s1 comme étant down. Cela s'explique par le fait que la durée de vérification (2001ms) est plus courte que la durée du délai que nous avons configuré. Par ce fait toutes les requêtes sont redirigées sur s2.

Voicil'erreur retournée: [WARNING] 340/142844 (10) : Server nodes/s1 is DOWN, reason:
Layer7 timeout, check duration: 2001ms. 1 active and 0 backup servers left. 1
sessions active, 0 requeued, 0 remaining in queue.

4.5 Update the HAProxy configuration to add a weight to your nodes. For that, add weight [1-256] where the value of weight is between the two values (inclusive). Set s1 to 2 and s2 to 1. Redo a run with a 250ms delay.

backend nodes
[...]
server s1 \${WEBAPP_1_IP}:3000 check cookie s1 weight 2
server s2 \${WEBAPP_2_IP}:3000 check cookie s2 weight 1

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	2000	154	1	558	156.35	0.00%	6.6/sec	2.55	395.1
S1 reached	1000	0	0	8	0.52	0.00%	3.3/sec	0.00	.0
S2 reached	1000	0	0	5	0.32	0.00%	78.7/sec	0.00	.0
TOTAL	4000	77	0	558	134.78	0.00%	13.2/sec	2.55	197.5

Comme il n'y a que deux threads et qu'il y a une schedulin policy Round robin, un utilisateur sera envoyé sur chaque serveur et dans ce cas là nous n'observons pas l'impact du poids.

4.6 Now, what happens when the cookies are cleared between each request and the delay is set to 250ms? We expect just one or two sentence to summarize your observations of the behavior with/without cookies.

Label	# Samples	Average	Min	Max	Std. Dev.	Error %	Throughput	KB/sec	Avg. Bytes
GET /	2000	332	1	795	262.54	0.00%	5.2/sec	2.92	575.7
S1 reached	1334	0	0	11	0.45	0.00%	3.5/sec	0.00	.0
S2 reached	666	0	0	12	0.70	0.00%	1.7/sec	0.00	.0
TOTAL	4000	166	0	795	249.09	0.00%	10.4/sec	2.92	287.8

Comme les cookies sont effacés entre chaque requête, chaque requête est considérée comme venant d'un nouvel utilisateur. Dans ce cas là, nous pouvons observer l'impact du poids des serveurs. Nous observons donc que dans 2/3 des cas les requêtes sont redirigées vers s1 et dans le tier restant vers s2.

Tâche 5 - Les stratégies de load balancing

Source utilisée: http://cbonte.github.io/haproxy-dconv/2.2/configuration.html

La documentation fournie dans la donnée était dépréciée, d'où notre choix d'utiliser une autre source.

5.1 Briefly explain the strategies you have chosen and why you have chosen them.

leastconn	The server with the lowest number of connections receives the connection. Round-robin is performed within groups of servers of the same load to ensure that all servers will be used. This algorithm is dynamic, which means that server weights may be adjusted on the fly for slow starts for instance.
random	A random number will be used as the key for the consistent hashing function. This means that the servers' weights are respected, dynamic weight changes immediately take effect, as well as new server additions. This algorithm is also known as the Power of Two Random Choices and is described here: http://www.eecs.harvard.edu/~michaelm/postscripts/handbook2001.pdf

5.2 Provide evidence that you have played with the two strategies (configuration done, screenshots)

5.2.1 leastconn

Nous avons modifié la configuration comme suit :

```
backend nodes
[...]
   balance leastconn
[...]
   server s1 ${WEBAPP_1_IP}:3000 cookie S1 check
   server s2 ${WEBAPP_2_IP}:3000 cookie S2 check
```

Nous avons essayé en ajoutant un delay de 250 ms sur la node s1 grâce à la commande :

```
$ curl -H "Content-Type: application/json" -X POST -d '{"delay": 250}'
http://192.168.42.11:3000/delay
```

Nous avons lancé le script tester.jmx sur JMeter avec deux threads et 500 requêtes par thread, pour obtenir le résultat suivant :

Name: Summary	Report		
Comments:			
comments.			
Write results t	o file / Read from file		
Filename			
riieiiailie			
Label	# Samples	Average	Min
	1000	60	1
GET /	1000 172	60 0	1 0
GET / G1 reached G2 reached		60 0	1 0 0

Nous constatons que la node s1 a reçu moins de requêtes (172), car elle mettait plus de temps à répondre. Le load balancer répartit alors les requêtes sur la node s2 qui est disponible.

Avec un delay de 500 ms, nous avons obtenu le résultat suivant :

Name: Summan	y Report		
Comments:			
Write results	to file / Read from file		
Filename			
Label	# Samples	Average	Min
	# Samples 1000	Average 51	Min 1
GET /			Min 1
Label GET / S2 reached S1 reached	1000		Min 1 0 0

Seules 64 requêtes ont été dirigées vers la node s1.

Nous avons ensuite essayé d'ajouter un delay plus grand, c'est-à-dire 1000 ms :

Summary R	eport		
Name: Summar	y Report		
Comments:			
Write results	to file / Read from	ı file	
Filename			
Label	# Samples	Average	Min
GET /	1000	63	1
S2 reached	964	0	0
S1 reached	36	0	0
TOTAL	2000	31	0

Lorsque nous augmentons le delay en le doublant, nous constatons que la node s1 reçoit quasiment deux fois moins de requêtes, car elle est deux fois plus lente à répondre. Avec un delay de 1000 ms, elle reçoit 36 requêtes, soit deux fois moins qu'avec un delay de 500 ms (64 reçues).

5.2.2 random

Nous avons modifié la configuration comme suit :

```
backend nodes
[...]
   balance random
[...]
   server s1 ${WEBAPP_1_IP}:3000 check
   server s2 ${WEBAPP_2_IP}:3000 check
```

Nous avons fait plusieurs essais avec JMeter pour tester si les nodes sont réellement atteintes de manière aléatoire, et nous concluons que c'est le cas, car chacun de nos essais donne un résultat différent :

Name: Summar	y Report		
Comments:			
Write results Filename	to file / Read from fil	e	
Label	# Samples	Average	Min
SET /	1000	11	1
	439	0	0
1 reached			
1 reached 2 reached	561	0	0

Summary Report	
Name: Summary Report	
Comments:	
Write results to file / Read from file	
Filonomo	

Label	# Samples	Average	Min	
GET /	1000	10	1	
32 reached	597	0	0	
31 reached	403	0	0	
OTAL	2000	5	0	

Summary Report								
Name: Summary	Report							
Comments:								
Write results to file / Read from file								
Filename								
Label	# Samples	Average	Min	Τ				
GET /	1000	10	1					
S1 reached	431	0	()				
S2 reached	569	0	()				
TOTAL	2000	5	()				

5.3 Compare the two strategies and conclude which is the best for this lab (not necessary the best at all).

Le scheduling leastconn est plus adapté à des situations ou la durée de la session est longue (LDAP, SQL, TSE,...) mais moins à des cas comme http.

Random quand à lui est plus adapté dans les cas ou le nombre de serveurs est grand et dans un cas ou des serveurs sont fréquement ajoutés ou retirés.

Dans notre cas leastconn serait plus adapté, il pourrait permettre de répartir la charge sur les serveurs plus uniformément dans le cas ou certaines requêtes arrivent avec du délai.

Conclusion

Nous avons appris comment configurer un load-balancer et comment celui-ci réagit à différentes situations (un serveur est down, certaines requêtes arrivent avec du délai, ...).

Nous avons aussi appris à utiliser le load-balancer avec différentes scheduling policy.

Ce fut long mais ce fut fun.

Bonnes fêtes de fin d'année