# SI<sub>2</sub>

# Práctica 3: Seguridad y disponibilidad

Ejercicio 1:Preparar 3 máquinas virtuales desde cero con acceso SSH entre ellas. Esta tarea es necesaria para la correcta gestión del cluster que definiremos en el próximo apartado. En la primera máquina (10.X.Y.1), generaremos el par de claves con DSA. A continuación importaremos la clave pública en cada uno de los otros dos nodos (10.X.Y.2 y 10.X.Y.3). Probaremos a acceder por SSH desde .1 a .2 y .3, comprobando que no requiere la introducción de la clave. Obtener una evidencia del inicio remoto de sesión mediante la salida detallada (ssh –v si2@10.X.Y.2y ssh –v si2@10.X.Y.3).

Primero, vamos a acceder por ssh (mediante el comando especificado en el enunciado) desde la máquina virtual de la dirección 10.2.2.1 a 10.2.2.2 y comprobamos que no requiere la introducción de ninguna clave.

```
si2@si2srv01:~$ ssh -v si2@10.2.2.2
OpenSSH_5.3p1 Debian-3ubuntu7, OpenSSL 0.9.8k 25 Mar 2009
debug1: Reading configuration data /etc/ssh/ssh_config
debugi: Applying options for death of the set of the se
            debug1: Applying options for *
debug1: Connecting to 10.2.2.2 [10.2.2.2] port 22.
debug1: Connection established.
```

```
Linux si2srv02 2.6.32-33-generic #72-Ubuntu SMP Fri Jul 29 21:08:37 UTC 2011 i686 GNU/Linux
Ubuntu 10.04.3 LTS
Welcome to Ubuntu!
* Documentation: https://help.ubuntu.com/
New release 'precise' available.
Run 'do-release-upgrade' to upgrade to it.
Last login: Wed Apr 17 03:25:26 2019 from 10.2.2.1
Loading es
perl: warning: Setting locale failed.
perl: warning: Please check that your locale settings:
         LANGUAGE = (unset),
LC_ALL = (unset),
         LC_TIME = "es_ES.UTF-8",
LC_MONETARY = "es_ES.UTF-8",
LC_ADDRESS = "es_ES.UTF-8",
         LC_TELEPHONE = "es_ES.UTF-8",
LC_NAME = "es_ES.UTF-8",
         LC_MEASUREMENT = "es_ES.UTF-8",
LC_IDENTIFICATION = "es_ES.UTF-8",
         LC_IDENTIFICATION =
         LC_NUMERIC = "es_ES.UTF-8",
LC_PAPER = "es_ES.UTF-8",
         LANG = "en US.UTF-8'
    are supported and installed on your system.
perl: warning: Falling back to the standard locale ("C").
si2@si2srv02:~$
```

Α

continuación, volveremos a hacer lo mismo pero accediendo por SSH desde la máquina virtual de la dirección 10.2.2.1 a la de la dirección 10.2.2.3.

Lo que hemos hecho previamente a la realización del ejercicio ha sido preparar la infraestructura de máquinas virtuales para conseguir la configuración de la autenticación automática de si2srv01. Esta configuración es necesaria para que el futuro DAS, que es una instancia del servidor Glassfish encargada de administrar los recursos del dominio (residente en la máquina virtual del 10.2.2.1), pueda acceder a los futuros nodos SSH (en las IPs 10.2.2.2 y 10.2.2.3) que pueden soportar comunicación remota sin necesidad de introducir ninguna contraseña y, por tanto, redirigir futuras peticiones sin ningún problema de autenticación.

En las capturas de pantalla adjuntadas podemos visualizar cómo comenzando en el que va a ser nuestro DAS, mediante un comando SSH, podemos acceder a los nodos SSH sin introducir claves. En cada una de las capturas, la máquina virtual desde la cual escribimos el comando SSH es en la que residirá el nodo DAS, es decir, la *si2srv01* (residente en la IP 10.2.2.1). Sin embargo, una vez ejecutado el comando, automáticamente estamos dentro de la otra máquina virtual (ya sea la residente en la IP 10.2.2.2 o 10.2.2.3), es decir, en los que serán los nodos SSH a los cuales queremos acceder remotamente.

Si analizamos la información mostrada por pantalla una vez ejecutado el comando, vemos que lo primero que se muestra es la intención del host de ip 10.2.2.1 de conectarse con el de la ip 10.2.2.2. Al ver la máquina virtual de la 10.2.2.2 que la petición llega sin contraseña, automáticamente hace una búsqueda entre sus claves públicas para ver si hay alguna coincidencia con el host que se está intentando conectar. Esto será posible ya que previamente se han copiado los archivos de la clave pública del 10.2.2.1 al resto de máquinas virtuales. Es por esto, que en la consola podemos apreciar cómo identifica el archivo id\_dsa como el archivo que coincide con las claves que tiene almacenadas la 10.2.2.2. Una vez que encuentra la clave que coincide, el host 10.2.2.2 le envía una confirmación, mediante el envío de su firma, al host 10.2.2.1 de que verdaderamente es el

host al que se quiere conectar y no está siendo suplantado por nadie (ya que se puede dar el caso de que sea un ataque del tipo *man in the middle*). Es en este momento, cuando el host de la ip 10.2.2.1 establece una conexión de canal con la máquina/host de la ip 10.2.2.2. De manera análoga, este procedimiento se repite con la máquina virtual de la ip 10.2.2.3.

Ejercicio 2: Realizar los pasos del apartado 4 con el fin de obtener una configuración válida del cluster SI2Cluster, con la topología indicada de 1 DAS y 2 nodos SSH de instancias. Inicie el cluster. Liste las instancias del cluster y verifique que los pids de los procesos Java (JVM) correspondientes están efectivamente corriendo en cada una de las dos máquinas virtuales. Adjunte evidencias a la memoria de la práctica.

Realizamos todos y cada uno de los pasos que nos especificaban para realizar la correcta configuración del cluster definiendo el nodo DAS y los dos nodos SSH.

A continuación, vamos a iniciar el cluster. El nodo DAS, es decir, el nodo encargado de la administración de los recursos del dominio reside en la máquina virtual de la ip 10.2.2.1. Es por ello, que vamos a iniciar el cluster en esta máquina. Una vez iniciado el cluster procedemos a listar las instancias que componen el cluster.

```
si2@si2srv01:~$ asadmin start-cluster SI2Cluster
Command start-cluster executed successfully.
si2@si2srv01:~$ asadmin list-instances -l
Name
           Host
                     Port
                            Pid
                                  Cluster
                                               State
           10.2.2.2
Instance01
                     24848
                            2128
                                  SI2Cluster
                                                running
Instance02 10.2.2.3 24848
                            2013 SI2Cluster
                                                running
Command list-instances executed successfully.
```

En dicha captura podemos ver las dos instancias (que son nodos SSH) residen en los hosts de ip 10.2.2.2 y 10.2.2.3 con pids distintos, 2128 y 2013 respectivamente. Además podemos ver que ambos nodos se encuentran operativos dado que en la columna *State* se muestra el estado de *running*.

Para verificar que los pids de los procesos Java correspondientes están efectivamente corriendo en cada una de las dos máquinas virtuales ejecutamos el comando que se muestra a continuación:

```
si2@si2srv02:~$ ps -aefl | grep java

0 S si2 2128 1 10 80 0 - 136450 futex_ 04:17 ? 00:00:29 /usr/lib/jvm/java-8

-oracle/bin/java -cp /opt/glassfish4/glassfish/modules/glassfish.jar -XX:+UnlockDiagnosticVMOp

si2@si2srv03:~$ ps -aefl | grep java

0 S si2 2013 1 9 80 0 - 137252 futex_ 04:17 ? 00:00:28 /usr/lib/jvm/java-8

-oracle/bin/java -cp /opt/glassfish4/glassfish/modules/glassfish.jar -XX:+UnlockDiagnosticVMOp
```

Como se muestra ambos procesos coinciden con los pids obtenidos antes al listar los procesos.

Ejercicio 3: Pruebe a realizar un pago individualmente en cada instancia. Para ello, identifique los puertos en los que están siendo ejecutados cada una de las dos instancias (IPs 10.X.Y.2 y 10.X.Y.3 respectivamente). Puede realizar esa comprobación directamente desde la consola de administración, opción Applications, acción Launch, observando los Web Application Links generados.Realice un único pago en cada nodo. Verifique que el pago se ha anotado correctamente el nombre de la instancia y la dirección IP. Anote sus observaciones (puertos de cada instancia) y evidencias (captura de pantalla de la tabla de pagos).

Vamos a comprobar que se realiza un pago correctamente en cada una de las dos instancias y que esos pagos se ven reflejados en la base de datos en la tabla *pago*.

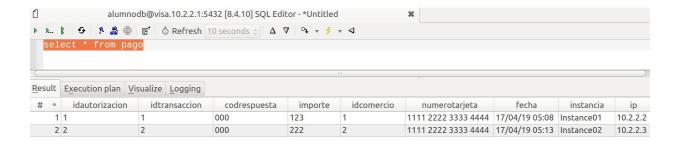
Realizamos un pago en la instancia residente en el host de ip 10.2.2.2:

(-) → C' û		
		① 10.2.2.2:28080/P3/comienzapago
Pago co	n tarje	eta
Numero de visa:	1111 2222	3333 4444
Fitular:	Jose Garcia	3
Fecha Emisión:	11/09	
Fecha Caducidad	: 11/20	
CVV2:	123	
Pagar		
	23.0	
Prácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I	+
Prácticas de Sistemas	23.0 s Informáticos I	
Prácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I o con tal ×	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago
Prácticas de Sistemas Sistema de Pago  ← → ₾ ŵ  Pago Co	23.0 s Informáticos I contai ×  o contai ×	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago  jeta
Prácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I c con tal ×  o con tal ×  on tar  con éxito. A	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago
Prácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I c con tal ×  o con tal ×  on tar  con éxito. A	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago  jeta
rácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I c con tar ×  Dn tar con éxito. A 1 1	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago  jeta
rácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I c con tal ×  Dn tar con éxito. A 1 1 123.0	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago  jeta
Prácticas de Sistemas Sistema de Pago	23.0 s Informáticos I c con tal ×  Dn tar con éxito. A 1 1 123.0 000	+ ① 10.2.2.2:28080/P3/procesapago  jeta

Realizamos un pago en la instancia residente en el host de ip 10.2.2.3:



Los dos pagos aparecen en la base de datos. Además, en la tabla se aprecian las dos columnas añadidas que reflejan la instancia y la ip donde se han realizado los pagos.



Ejercicio 4: Probar la influencia de jvmRoute en la afinidad de sesión. Mostrar las pantallas y comentar: las diferencias en el contenido de las cookies respecto a jvmRoute, y cómo esta diferencia afecta a la afinidad y por qué.

Primero probamos sin usar jvmRoute en la afinidad de sesión, es decir, no la añadimos a las propiedades del cluster en la consola de administración de Glassfish. Tras eliminar las cookies del navegador, realizamos un pago. Estos son los resultados obtenidos:



El pago no se ha realizado correctamente así que accedemos al inspector de página para ver los detalles de la sesión que se ha creado. Efectivamente, en la id de la sesión no aparece la instancia a la cual le asigna el pago, con lo que el balanceador puede decidir cambiar la instancia a la que manda la petición en mitad de la misma. Así, la información necesaria del pago introducida previamente se queda en la primera instancia utilizada, y como la segunda no tiene dicha información, se produce un pago en la petición.

A continuación, vamos a probar el cluster con la propiedad de jvmRoute en la afinidad de sesión. Igual que en el caso anterior, eliminamos las cookies y realizamos el pago para ver las diferencias:



En este caso, podemos apreciar que el pago se ha efectuado correctamente. Esto se debe a que en el nombre de la sesión (*JSESSIONID*) se especifica la instancia a la que se asigna el pago desde un primer momento, en este caso la instancia 1. De esta manera, no hay forma de que la petición de pago sea redirigida a la instancia 2.

En la siguiente captura, se puede apreciar cómo el pago que se acaba de realizar con la propiedad de *jvmRoute* queda registrado en la tabla de *pago*. Además, cabe destacar cómo el campo instancia y el campo ip coinciden con los obtenidos durante la ejecución del pago en las imágenes anteriores.

sel	ect * from pag	o							
Result	Execution plan Vi	sualize Logging			101	m			
#	idautorizacion 🔻	idtransaccion	codrespuesta	importe	idcomercio	numerotarjeta	fecha	instancia	ip
1	1	1	000	123	1	1111 2222 3333 4444	17/04/19 05:08	Instance01	10.2.2.2
2	2	2	000	222	2	1111 2222 3333 4444	17/04/19 05:13	Instance02	10.2.2.3
3	3	4	000	444	4	1111 2222 3333 4444	17/04/19 05:55	Instance01	10.2.2.2

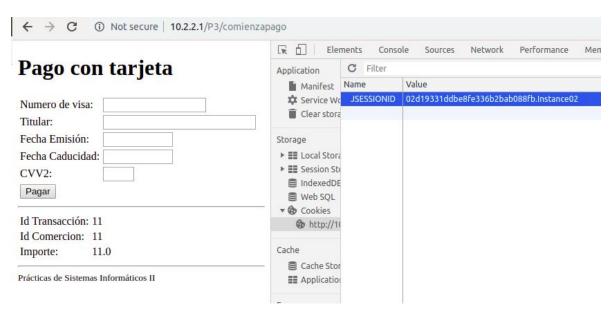
¿Se podría, en general, usar el valor \${com.sun.aas.hostName}para la propiedad jvmRoute, en lugar de \${com.sun.aas.instanceName}?

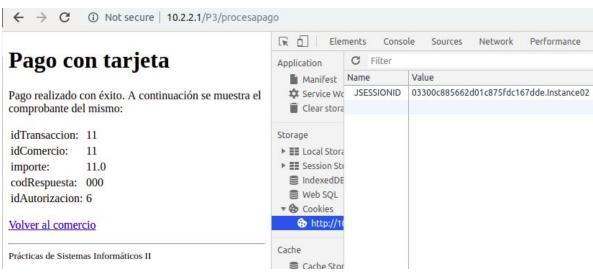
Por lo general, no sería aconsejable usarlo dado que en un mismo host puede haber más de una instancia. Al haber varias instancias sería el balanceador de carga el que decidiría a cuál de las dos instancias redirecciona la petición de pago, es decir, encontraríamos una situación similar a la dada en el cluster sin *jvmRoute*. Si no se diese el caso, sí serían equivalentes ambas opciones.

Ejercicio 5: Probar el balanceo de carga y la afinidad de sesión, realizando un pago directamente contra la dirección del cluster: <a href="http://lo.x.y.l/p3">http://lo.x.y.l/p3</a> desde distintos ordenadores. Comprobar que las peticiones se reparten entre ambos nodos del cluster, y que se mantiene la sesión iniciada por cada usuario sobre el mismo nodo.

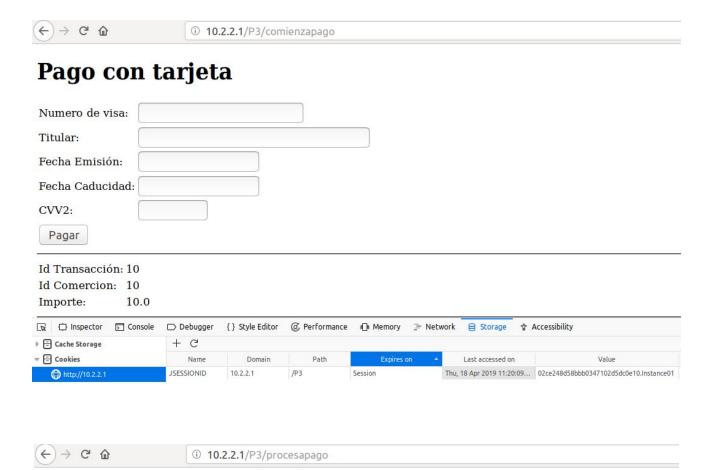
Para simular el comportamiento de distintos ordenadores, abrimos dos navegadores distintos y usamos alguna ventana de navegación privada, lo importante es que no compartan cookies entre ellos, cosa que no hacen. En las 4 peticiones se ve cómo dos de ellas van dirigidas a la instancia 1 y las otras dos a la instancia 2. Tras estar las cuatro en comienzapago al mismo tiempo, procedemos a realizar el pago en sí en cada una. Podemos observar como el número de instancia se mantiene en todos los casos.

### Petición1:





### Petición 2:



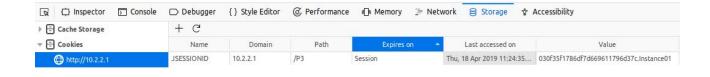
# Pago con tarjeta

Pago realizado con éxito. A continuación se muestra el comprobante del mismo:

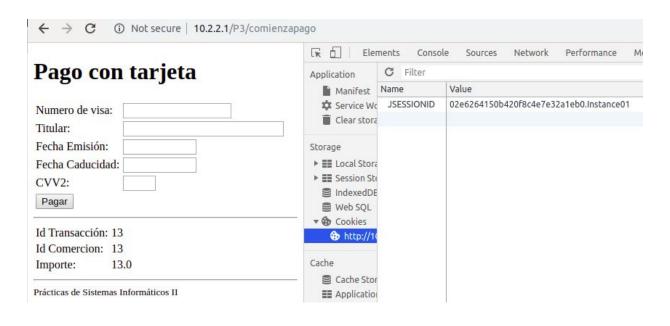
idTransaccion: 10 idComercio: 10 importe: 10.0 codRespuesta: 000 idAutorizacion: 5

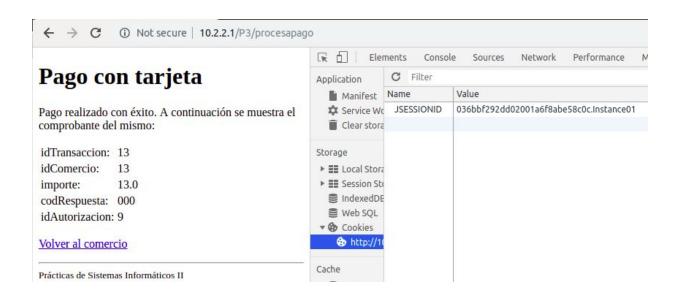
Volver al comercio

Prácticas de Sistemas Informáticos II

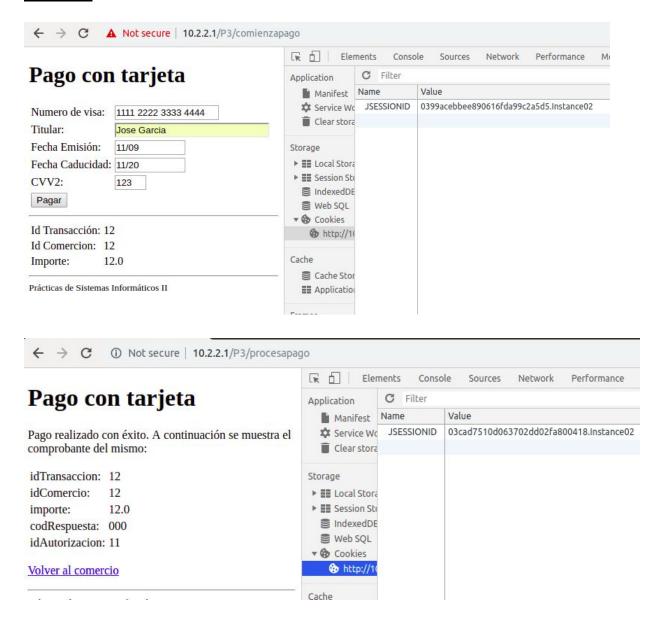


### Petición 3:





### Petición 4:



### Comentad la información mostrada en la página del Load Balancer Manager.

A continuación, se muestra toda la información relativa a las instancias de nuestro cluster. Dicha información se obtiene accediendo al gestor de balanceo de carga que reside en la ip 10.2.2.1 ya que este host es el que alberga el nodo DAS encargado de la administración de los recursos del dominio.

## Load Balancer Manager for 10.2.2.1

Server Version: Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server Built: Nov 3 2011 03:31:27

LoadBalancer Status for balancer://si2cluster

StickySessionTimeout FailoverAttempts MethodJSESSIONID|jsessionid 01byrequests

Worker URLRouteRouteRedir Factor SetStatus ElectedToFromhttp://10.2.2.2:28080Instance0110Ok2314K 25Khttp://10.2.2.3:28080Instance0210Ok2315K 25K

Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server at 10.2.2.1 Port 80

El StickySession contiene el nombre de la sesión del balance. El valor que toma, JSESSIONID, es el valor que se establece por lo general. También, tenemos el parámetro Timeout que indica el tiempo de espera del equilibrador en segundos, es decir, será el tiempo máximo para esperar a un trabajador libre (en nuestro caso 0 segundos). Además el campo Failover Attempts representa el número máximo de intentos de error antes "de darse por vencido", que en nuestro caso es de solo 1, por lo que es un sistema bastante robusto que no da cabida a errores. Asimismo, el campo method informa de cuál es el método del planificador de balanceo de carga a utilizar. En este caso se ha seleccionado byrequests porque nos interesa realizar el conteo de solicitudes y de bytes de tráfico ponderado.

Por otro lado, aparecen las dos urls asociadas a nuestras dos instancias, tanto la 1 como la 2, que serán las rutas donde se ejecutarán las peticiones. En cuanto al campo *Factor* este nos indica el factor de carga del trabajador, es decir, define la carga ponderada normalizada aplicada al trabajador, estos trabajadores son nuestras instancias.

El estado (*status*) de ambas es *Ok* con lo que ambas se encuentran en estado activo y el balanceador puede mandar peticiones a cualquiera de las dos. En el campo *Elected* se ve el número de veces que cada instancia ha llevado a cabo pagos, por lo que vemos que el balanceador distribuye la carga de manera equitativa entre las dos instancias. Por último, las dos columnas de la derecha (*To* y *From*) nos informan de la cantidad de información en bytes que llegan y salen de la instancia.

Ejercicio 6:Comprobación del proceso de fail-over. Parar la instancia del cluster que haya tenido menos elecciones hasta el momento. Para ello, identificaremos el pid (identificador del proceso java) de la instancia usando las herramientas descritas en esta práctica o el mandato 'ps -aef | grep java'. Realizaremos un kill -9 pid en el nodo correspondiente. Vuelva a realizar peticiones y compruebe (accediendo a la página /balancer-manager y revisando el contenido de la base de datos) que el anterior nodo ha sido marcado como "erróneo" y que todas las peticiones se dirijan al nuevo servidor. Adjunte la secuencia de comandos y evidencias obtenidas en la memoria de la práctica.

Lo primero que hacemos es "matar" el proceso que ejecuta la instancia 2 en la máquina virtual de dirección 10.2.2.3 ya que es la ip de la instancia buscada.

```
si2@si2srv03:~$ kill -9 3480
si2@si2srv03:~$ ps -aefd | grep java
si2 3917 3897 0 04:47 pts/0 00:00:00 grep java
si2@si2srv03:~$ ps -aefd
```

A continuación vemos que cualquier pago que realicemos el balanceador de carga lo va a dirigir a la instancia 1 ya que la instancia 2 ha dejado de funcionar por el comando realizado antes.



Comprobamos que en la base de datos en la tabla de *pago* todos los pagos se están realizando correctamente y en la instancia 1 que se localiza en la ip 10.2.2.2.



Por último, corroboramos que en el balanceador de carga de Apache el *status* de la instancia 2 es de Err, por lo que no ha recibido ninguna petición nueva ni ha aumentado el tráfico de bytes de entrada y salida. Sin embargo, en la instancia 1 estos parámetros sí han cambiado dado que ahora el balanceador va a redirigir todas las peticiones a este nodo, por lo que obligatoriamente va a aumentar el número de peticiones y el tráfico de bytes.



# Load Balancer Manager for 10.2.2.1

Server Version: Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server Built: Nov 3 2011 03:31:27

### LoadBalancer Status for balancer://si2cluster

StickySession	Timeout	Method	
JSESSIONID jsessionid	0	1	byrequests

Worker URL	Route	RouteRedir Fa	ctor Se	t Statu	ıs Elect	ed To I	From
http://10.2.2.2:28080	1 Instance01	1	0	Ok	32	20K 3	36K
http://10.2.2.3:28080	1 Instance02	1	0	Err	25	15K 2	25K

Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server at 10.2.2.1 Port 80

Ejercicio 7:Comprobación del proceso de fail-back. Inicie manualmente la instancia detenida en el comando anterior. Verificar la activación de la instancia en el gestor del balanceador. Incluir todas las evidencias en la memoria de prácticas y comentar qué sucede con los nuevos pagos. Consulte los apéndices para información detallada de comandos de gestión individual de las instancias.

En la siguiente captura se muestra cómo activar manualmente la instancia 2, la cual previamente habíamos detenido. Primero, listamos las instancias de nuestro cluster y comprobamos que la instancia 2 no está corriendo ni tiene un pid asociado. A continuación, iniciamos la instancia 2 mediante el comando: asadmin start-instance Instance02. Una vez inicializada, volvemos a listar las instancias y comprobamos que ahora sí se encuentra en estado activo y con un pid asociado.

```
si2@si2srv01:~$ asadmin list-instances -1
Enter admin user name> admin
Enter admin password for user "admin">
                             Pid
Name
            Host
                      Port
                                   Cluster
                                                State
            10.2.2.2
Instance01
                      24848
                             3608
                                   SIZCluster
                                                 running
            10.2.2.3
                      24848
Instance02
                                   SIZCluster
                                                 not running
Command list-instances executed successfully.
si2@si2srv01:~$ asadmin start-instance Instance02
Enter admin user name> admin
Enter admin password for user "admin">
Waiting for Instance02 to start ....
Successfully started the instance: Instance02
instance Location: /opt/glassfish4/Node02/Instance02
Log File: /opt/glassfish4/Node02/Instance02/logs/server.log
Admin Port: 24848
Command start-local-instance executed successfully.
The instance, InstanceO2, was started on host 10.2.2.3
Command start-instance executed successfully.
si2@si2srv01:~$ asadmin list-instances -1
Enter admin user name> admin
Enter admin password for user "admin">
Name
            Host
                             Pid
                      Port
                                   Cluster
                                                State
            10.2.2.2
                                                 running
Instance01
                      24848
                             3608
                                   SIZCluster
Instance02
            10.2.2.3
                      24848
                             4001
                                   SIZCluster
                                                 running
Command list-instances executed successfully.
```

Realizamos una serie de pagos para comprobar que el balanceador de carga reenvía, aproximadamente, la mitad de las peticiones a cada una de las instancias. Por ello, vemos que de cuatro pagos realizados, dos son reenviados a la Instancia 1 y los otros dos a la Instancia 2.



### Pago con tarjeta

Pago realizado con éxito. A continuación se muestra el comprobante del mismo:

idTransaccion: 30 idComercio: 30 importe: 30.0 codRespuesta: 000 idAutorizacion: 16

#### Volver al comercio

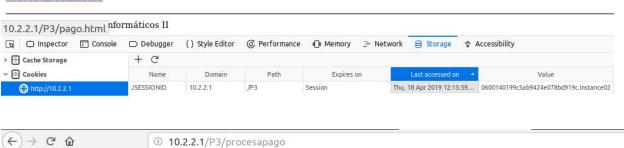


# Pago con tarjeta

Pago realizado con éxito. A continuación se muestra el comprobante del mismo:

idTransaccion: 31 idComercio: 31 importe: 31.0 codRespuesta: 000 idAutorizacion: 17

Volver al comercio

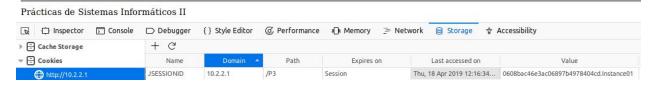


# Pago con tarjeta

Pago realizado con éxito. A continuación se muestra el comprobante del mismo:

idTransaccion: 32 idComercio: 32 importe: 32.0 codRespuesta: 000 idAutorizacion: 18

Volver al comercio





Session

Thu, 18 Apr 2019 12:17:32... 0616b7a1f76f540bd02d6a29f4e7.Instance02

Comprobamos que los pagos se han registrado correctamente en la base de datos, con sus instancias e ips correctas. El hecho de que en la consulta se especifique que la *idautorizacion* sea mayor que 15 es para evitar que salgan pagos realizados anteriormente y se muestre de manera más clara y precisa el objetivo del ejercicio.

JSESSIONID



Por último, comprobamos estas evidencias en el gestor de balanceador de carga. En este, vemos que la instancia 2 ya se encuentra activada (satus en Ok) y que el número de peticiones soportadas por la instancia ha aumentado. Sin embargo, hay que recalcar que en la instancia 1 se han tratado más peticiones que en la instancia 2, debido a ese periodo de inactividad en el que ha estado la instancia 2.

# Load Balancer Manager for 10.2.2.1

Server Version: Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server Built: Nov 3 2011 03:31:27

### LoadBalancer Status for balancer://si2cluster

StickySessionTimeout FailoverAttempts MethodJSESSIONID|jsessionid 01byrequests

 Worker URL
 Route
 RouteRedir Factor Set Status Elected To
 From

 http://10.2.2.2:28080
 Instance01
 1
 0
 0k
 36
 22K 41K

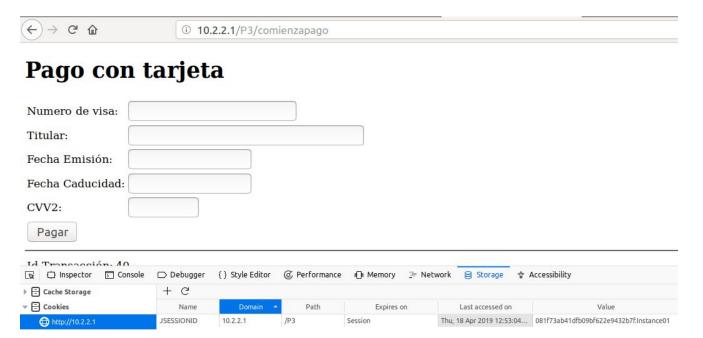
 http://10.2.2.3:28080
 Instance02
 1
 0
 0k
 29
 17K 30K

Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server at 10.2.2.1 Port 80

### Ejercicio 8: Fallo en el transcurso de una sesión.

 Desde un navegador, comenzar una petición de pago introduciendo los valores del mismo en la pantalla inicial y realizando la llamada al servlet ComienzaPago.

En esta imagen vemos que el pago que se está llevando a cabo se está realizando en la Instancia 1 (sufijo de la cookie).



 Al presentarse la pantalla de"Pago con tarjeta", leer la instancia del servidor que ha procesado la petición y detenerla. Se puede encontrar la instancia que ha procesado la petición revisando la cookie de sesión (tiene la instancia como sufijo), el balancer-manager o el server. log de cada instancia.

Al ver que el pago que se está haciendo lo realiza la instancia 1, se `procede a detener manualmente dicha instancia mediante el siguiente comando (posterior comprobación de su inactividad listando las instancias).

```
si2@si2srv01:~$ asadmin stop-instance Instance01
Enter admin user name> admin
Enter admin password for user "admin">
The instance, Instance01, is stopped.
Command stop-instance executed successfully.
si2@si2srv01:~$ asadmin list-instances -l
Enter admin user name> admin
Enter admin password for user "admin">
Name
           Host
                     Port
                            Pid
                                  Cluster
                                              State
Instance01 10.2.2.2 24848
                                  SI2Cluster
                                               not running
Instance02 10.2.2.3 24848 4001 SI2Cluster
                                               running
Command list-instances executed successfully.
```

• Completar los datos de la tarjeta de modo que el pago fuera válido, y enviar la petición.

Una vez que la instancia 1 está inactiva, se terminan de rellenar los datos del pago que se estaba llevando a cabo.

(←) → ♂ ☆	<b>i</b> 10	.2.2.1/P3/com	nienzapago			
Pago cor	ı tarjet	a				
Numero de visa:	1111 2222 333	3 4444				
Titular:	Jose Garcia					
Fecha Emisión:	11/09					
Fecha Caducidad:	11/20					
CVV2:	123					
Pagar						
Id Transpagión: 40  □ □ Inspector □ Cor		{} Style Editor	@ Performance	#∏≋ Memory : ∃= Ne	etwork & Storage 🕏	Accessibility
Cache Storage	+ G					
▼ 🖹 Cookies	Name	Domain 4	Path	Expires on	Last accessed on	Value
http://10.2.2.1	JSESSIONID	10.2.2.1	/P3	Session	Thu, 18 Apr 2019 12:53:04	081f73ab41dfb09bf622e9432b7f.Instance01

 Observar la instancia del cluster que procesa el pago, y razonar las causas por las que se rechaza la petición.

Llegado el momento en el que se quiere hacer efectivo el pago, el pago no es realizado correctamente. Esto se debe a que en las cookies de la sesión aparece que el pago lo está realizando la instancia 2. Sin embargo, los datos previos de la sesión, es decir, el *idtransaccion*, el *idComercio*, el *importe*, el número de Visa... estaban en la instancia 1. Con lo que es obvio que devuelva el mensaje de "Pago incorrecto" dado que no tiene ninguno de los datos necesarios para tener un pago.





Ejercicio 9: Modificar el script de pruebas JMeter desarrollado durante la P2.(P2.jmx)Habilitar un ciclo de 1000 pruebas en un solo hilo contra la IP del cluster y nueva URL de la aplicación: http://10.x.y.1/p3

Eliminar posibles pagos previos al ciclo de pruebas. Verificar el porcentaje de pagos realizados por cada instancia, así como (posibles) pagos correctos e incorrectos. ¿Qué algoritmo de reparto parece haber seguido el balanceador? Comente todas sus conclusiones en la memoria de prácticas.

Los cambios realizados en el archivo P2.jmx para poder realizar 1000 pruebas en la IP del cluster, es decir, 10.2.2.1, podrán observarse en el mismo fichero, contenido en la carpeta de la entrega. Antes de realizar el test nuestro gestor del balanceador de carga contiene los siguientes datos:

# Load Balancer Manager for 10.2.2.1

Server Version: Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server Built: Nov 3 2011 03:31:27

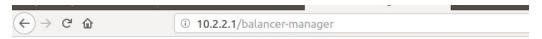
#### LoadBalancer Status for balancer://si2cluster

 $\begin{array}{lll} \textbf{StickySession} & \textbf{Timeout FailoverAttempts Method} \\ \textbf{JSESSIONID|jsessionid 0} & 1 & \textbf{byrequests} \\ \end{array}$ 

Worker URLRouteRouteRedir Factor Set Status Elected ToFromhttp://10.2.2.2:28080 Instance01100k30901.5 M 2.3 Mhttp://10.2.2.3:28080 Instance02100k30831.5 M 2.3 M

Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server at 10.2.2.1 Port 80

Una vez realizado el test en la herramienta de *JMeter* vemos que los datos mostrados en el gestor de balanceador de carga han cambiado. Más específicamente, se puede apreciar que en cada una de las dos instancias el número de peticiones realizadas en ellas ha aumentado en 500 unidades, justo la mitad del número usado para la realización de la prueba.



### Load Balancer Manager for 10.2.2.1

Server Version: Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server Built: Nov 3 2011 03:31:27

#### LoadBalancer Status for balancer://si2cluster

 $\begin{array}{lll} \textbf{StickySession} & \textbf{Timeout FailoverAttempts Method} \\ \textbf{JSESSIONID|jsessionid 0} & 1 & \text{byrequests} \\ \end{array}$ 

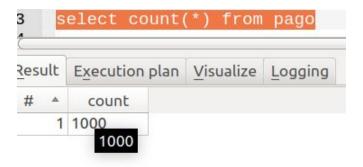
Worker URL	Route	RouteRedir I	actor	Set	Status	Elected	To	From
http://10.2.2.2:28080	Instance01	1		0	Ok	3590	1.8M	2.8M
http://10.2.2.3:28080	Instance02	1		0	Ok	3583	1.8M	2.8M

Apache/2.2.14 (Ubuntu) Server at 10.2.2.1 Port 80

Comprobamos en el *JMeter* que todos los pagos se han efectuado correctamente, con un 0% de error, además de comprobar la respuesta de los pagos para ver que no hay ningún "Pago incorrecto" o "Tarjeta inválida".

Label	# Samples	Average	Median	90% Line	95% Line	99% Line		Maximum	Error %	Throughput	Received KB/sec	Sent KB/sec
P1-base					35		4	102	0.00%	91.0/sec	126.17	38.17
TOTAL	1000	10	6	21	35	59	4	102	0.00%	91.0/sec	126.17	38.17

En la siguiente captura comprobamos que realmente en la base de datos han quedado registrados los 1000 pagos que se habían realizado con la prueba.



En la siguiente imagen, cabe destacar la repartición por parte del gestor de balanceo de carga de las peticiones entre las dos instancias. Se aprecia cómo se van intercambiando entre las dos instancias a la hora de llevar a cabo el pago. La conclusión que podemos extraer de este comportamiento es que el balanceador de carga emplea un algoritmo *Round Robin*. Esto se deduce de que las peticiones se distribuyen de manera equitativa y racional, es decir, empieza por el primer "servidor" entregando las peticiones una a una hasta el último de los servidores (en este caso sólo son dos los servidores a los cuales se les puede entregar las peticiones) y vuelta a empezar.

Resi	ult	Executi	on plan	Visualiz	e Logg	ing			m :	
#	Δ			frespue			nerotar	fecha	instancia	ip
	1	514	1	000	360	1	4579	18/0	Instance02	10.2.2.3
	2	515	6	000	360	1	6496	18/0	Instance01	10.2.2.2
	3	516	11	000	144	1	1725	18/0	Instance02	10.2.2.3
	4	517	16	000	222	1	5804	18/0	Instance01	10.2.2.2
	5	518	21	000	362	1	3703	18/0	Instance02	10.2.2.
	6	519	26	000	258	1	2039	18/0	Instance01	10.2.2.2
	7	520	31	000	106	1	2641	18/0	Instance02	10.2.2.
	8	521	36	000	670	1	8183	18/0	Instance01	10.2.2.
	9	522	41	000	429	1	0077	18/0	Instance02	10.2.2.
	10	523	46	000	29	1	9099	18/0	Instance01	10.2.2.2
	11	524	51	000	651	1	5782	18/0	Instance02	10.2.2.
	12	525	56	000	100	1	1348	18/0	Instance01	10.2.2.2
	13	526	61	000	505	1	3075	18/0	Instance02	10.2.2.
	14	527	66	000	930	1	6445	18/0	Instance01	10.2.2.
	15	528	71	000	166	1	8661	18/0	Instance02	10.2.2.
	16	529	76	000	827	1	4636	18/0	Instance01	10.2.2.