# Estudio e implementación de una biblioteca que permita detectar vulnerabilidades en aplicaciones web escritas en Python mediante el análisis de manchas

Maestría en Ingeniería en Sistemas de Información

Facultad Regional Santa Fe Universidad Tecnológica Nacional

**Julio 2012** 

por

Ing. Juan José Conti

Santa Fe, Argentina

Director: Dr. Alejandro Russo Department of Computer Science and Engineering Chalmers University of Technology SE - 412 96 Göteborg, Sweden

Co-director: Ms. Susana Romaniz Facultad Regional Santa Fe Universidad Tecnológica Nacional Argentina

Copyright © 2012 por Ing. Juan José Conti E-mail: jjconti@frsf.utn.edu.ar

# Índice general

Ín	Índice de figuras									
Re	Resumen									
Agradecimientos										
1.	Introducción									
	1.1.	El problema de la seguridad	1							
	1.2.	Análisis de manchas	3							
	1.3. Presentación de «Sugerencias para el almuerzo»									
	1.4.	Objetivo	8							
	1.5.	El lenguaje de programación Python	9							
	1.6.	Organización	9							
2.	lisis de manchas	11								
	2.1.	Conceptos del análisis de manchas	11							
		2.1.1. Fuentes no confiables	11							
		2.1.2. Funciones limpiadoras	12							
		2.1.3. Sumideros sensibles	12							
		2.1.4. El análisis	13							
	2.2.	Antecedentes	13							
3.	Una	biblioteca para análisis de manchas en Python	18							
	3 1	Uso de la hiblioteca	18							

	3.2.	Flujos implícitos	27					
	3.3.	Versión segura de «Sugerencias para el almuerzo»	28					
4.	Imp	lementación	32					
	4.1.	Mecanismos dinámicos	32					
	4.2.	Generación de clases taint-aware	34					
	4.3.	Decoradores	37					
	4.4.	Funciones taint-aware	42					
	4.5.	Más detalles de implementación	44					
5.	itaciones	45						
	5.1.	Limitaciones de ámbito	45					
	5.2.	La clase bool	46					
	5.3.	Limitaciones en métodos	46					
	5.4.	Problemas específicos	47					
6.	Con	clusiones	49					
Ap	Apéndice							
	A.	Código fuente de la biblioteca	51					
	B.	Casos de prueba	57					
	C.	Código fuente de «Sugerencias para el almuerzo»	69					
Bil	Bibliografía							

## Índice de figuras

1.1.	«Sugerencias para el almuerzo»	4
1.2.	Uso normal de «Sugerencias para el almuerzo»	4
1.3.	Un problema en la aplicación web: código parte del método POST de	
	la clase add, ejecutado cuando el usuario hace click en el botón Enviar.	5
1.4.	«Sugerencias para el almuerzo» convertido en un navegador de archivos	6
1.5.	Uno de los archivos tiene un nombre interesante	6
1.6.	«Sugerencias para el almuerzo» usado para ver el contenido de un archivo	7
1.7.	«Sugerencias para el almuerzo» usado para ver el contenido de un	
	archivo del sistema	7
2.1.	La función cgi.scape	12
3.1.	Datos manchados con todas las etiquetas	19
3.2.	Datos manchados sólo con la etiqueta II (Inyección en el Intérprete) .	20
3.3.	¿Está un valor manchado?	20
3.4.	Uso del decorador untrusted en una fuente no confiable	21
3.5.	Uso del decorador untrusted como una llamada a función en una	
	fuente no confiable	21
3.6.	Una fuente no confiable usando el decorador untrusted_args	23
3.7.	Una función limpiadora	24
3.8.	El validador is_not_digit	25
3.9.	El validador is_digit	26
3.10.	Un sumidero sensible	27

3.11.	Un flujo implícito	28
3.12.	Versión segura de «Sugerencias para el almuerzo»	29
3.13.	Ejecución cortada en «Sugerencias para el almuerzo»	30
3.14.	Importar una función limpiadora	30
3.15.	Uso de la función limpiadora	31
4.1.	Propagación de manchas	33
4.2.	Definición de etiquetas	33
4.3.	Función para generar clases taint-aware	34
4.4.	Propagación de la información de las manchas	36
4.5.	Clases taint-aware para enteros y strings	37
4.6.	Código de untrusted	37
4.7.	Código de untrusted_args	38
4.8.	Código de cleaner	39
4.9.	Código de validator	40
4.10.	Código de ssink	41
4.11.	Funciones taint-aware para strings y enteros	43
4.12.	Propagación de la información de las manchas a través de diferentes	
	objetos taint-aware	44
5 1	El problema del operador %	48

#### Resumen

Las vulnerabilidades en aplicaciones web constituyen amenazas para los sistemas en línea. Los ataques SQL injection (se infiltra código instruso a partir de una vulnerabilidad en la validación de entradas utilizadas para hacer consultas a una base de datos) y Cross Site Scripting (XSS) (se envía al navegador de un usuario código malicioso a partir de una vulnerabilidad en la validación de código HTML incrustado por una página confiable) se encuentran entre las amenazas más comunes hoy en día. A menudo, estos ataques son el resultado de una inapropiada o inexistente validación de las entradas. Para ayudar a descubrir este tipo de vulnerabiliades, los lenguajes de programación más populares utilizados en la web, como Perl, Ruby, PHP y Python, cuentan con análisis de manchas. Este análisis se suele implementar usando técnicas estáticas (por ejemplo, sistemas de tipos) o dinámicas (por ejemplo, monitores de ejecución). Un ejemplo del último caso, son los intérpretes de Perl, Ruby y Python, que han sido modificados para proveer análisis de manchas. Sin embargo, modificar un intérprete puede ser una tarea importante por sí misma. De hecho, es muy probable que las nuevas versiones del intérprete requieran ser adaptadas para proveer este modo de ejecución. Diferenciándome de enfoques previos, muestro cómo proveer análisis de manchas para Python mediante una biblioteca escrita enteramente en este lenguaje y así evitar modificaciones en el intérprete. Los conceptos de clases, decoradores y ejecución dinámica hacen que esta solución sea liviana, fácil de usar y particularmente elegante. Con un esfuerzo mínimo, o incluso inexistente, se puede adaptar la bibiloteca para utilizarse con diferentes intérpretes de Python.

### Agradecimientos

Este trabajo no podría haberse completado sin el apoyo de muchas personas.

En primer lugar me gustaría agradecer el apoyo de mi familia y dedicarles este trabajo. A mis padres Raúl y Susana, mi hermana Marisú y mi cuñado Luis. A mi esposa Cecilia con quien me casé durante la confección de este trabajo, pero quien me viene apoyando desde muchísimo antes. A mi familia política Ana María, Raúl y Melisa.

Me gustaría expresar mi agradecimiento a mis directores y guías en la realización de esta maestría. A mi directora de Beca, Marta Castellaro, a mi director de tesis Alejandro Russo y a mi co-directora de tesis Susana Romaniz.

Cuando en el año 2009 obtuve una beca del Programa Bicentenario de Investigación y Posgrado de la UTN, Marta me puso en contacto con Alejandro con quien empezamos a trabajar en enero de 2010, yo en Argentina y él en Suecia. La diferencia horaria era una limitación, por lo que durante varias semanas me levantaba una hora antes de mi horario normal para poder hablar con él antes de ir a mi trabajo.

Afortunadamente nuestro trabajo fue bien recibido y pude viajar Suecia invitado por la Chalmers University of Technology. En Gotemburgo estuve muy a gusto compartiendo con los miembros del grupo de investigación *Computer security*<sup>1</sup> y al escribir este agradecimiento no puedo dejar de recordar a personas como los profesores David Sands y Andrei Sabelfeld y a los entonces estudiantes Phu Phung y Filipo Del Tedesco.

De regreso en Santa Fe, tomé todos los cursos que me faltaban a la vez que participaba del grupo de investigación PID 108 dirigido por Marta y Susana. Vaya también el

Inttp://www.chalmers.se/cse/EN/research/research-groups/
computer-security

saludo y agradecimiento a los miembros de este grupo. Susana asumió la co-dirección de mi tesis, dándome todo el apoyo local necesario.

Agradezco a Luis Stroppi, Rayentray Tappa, Alejandro Santos, Juan Arce, Ariel Rossanigo y Gustavo Campanelli la lectura desinteresada de mis borradores y sus muchas correcciones.

Gabriel Genellina me ayudó a entender el problema con el operador % del capítulo 5.

El diseño gráfico de la aplicacion «Sugerencias para el almuerzo» es de Manuel Quiñones.

Este trabajo fue financiado por el Programa Bicentenario de Investigación y Posgrado de la UTN. Mi visita a Suecia fue financiada por Chalmersska Forskningsfoden.



#### Introducción

En este capítulo introduzco el problema que afrontaré, comento formas tradicionales de encararlo, planteo el objetivo propuesto, defino el contexto en el que estaré trabajando (el cual está dado por un lenguaje de programación en particular) y explico cómo está organizada la tesis.

#### 1.1. El problema de la seguridad

En los últimos años, ha habido un incremento significativo del número de actividades realizadas en línea. Los usuarios pueden hacer prácticamente todo usando un navegador web (por ejemplo, ver vídeos, escuchar música, realizar transacciones bancarias, reservar vuelos, planear viajes y más). Considerando el tamaño de Internet y su número de usuarios, las aplicaciones web están entre los elementos de software más usados en estos días.

A pesar de su amplio uso, las aplicaciones web sufren de vulnerabilidades que les permiten a los atacantes robar datos confidenciales, romper la integridad de sistemas y afectar la disponibilidad de servicios.

Cuando se desarrollan aplicaciones web sin tener en cuenta la seguridad, la presencia de vulnerabilidades aumenta dramáticamente.

Hay varias causas que pueden llevar a que los programadores web no se preocupen por la seguridad. Podemos citar como ejemplos la presión por agregar nuevas características en lugar de arreglar fallas, el desconocimiento o la dificultad de implementar seguridad, trabajos mal pagos, o simplemente plazos demasiado cortos que obligan a implementar en la forma más básica posible para cumplir el plazo.

Las vulnerabilidades basadas en la web ya han superado a las de otras plataformas [7] y no hay razones para pensar que esta tendencia vaya a cambiar [15]. Atacar una aplicación web es mucho más fácil que atacar aplicaciones de escritorio, en las que el atacante necesita un conocimiento específico, o atacar al sistema operativo, donde el atacante necesita conocimiento de bajo nivel [7].

Según OWASP [37], los ataques de cross-site scripting (XSS) y distintas clases de inyecciones, como SQL injection (SQLI), están entre las vulnerabilidades más comunes en las aplicaciones web.

Aunque estos ataques están clasificados en distintos grupos, son producidos por la misma razón: *los datos provistos por el usuario son enviados a sumideros sensibles sin la sanitización necesaria*. Por ejemplo, cuando se construye una consulta SQL usando cadenas de texto no sanitizadas provistas por un usuario, es posible que ocurran ataques de SQL injection. Posibles consecuencias de este tipo de ataques incluyen:

- 1. Robo de la identidad de un usuario ante un sistema.
- Compromiso de datos confidenciales: un usuario no autorizado tiene acceso a datos a los que se suponía no podía acceder.
- Denegación de servicio: un recurso no está disponible para sus genuinos usuarios.
- 4. Destrucción de datos.

Por lo tanto, el objetivo de un atacante es alterar los datos de entrada para ganar algún tipo de control sobre ciertas operaciones. Es importante mencionar aquí que el atacante no tiene control sobre el código ejecutado (no puede cambiarlo), sólo sobre los datos de entrada.

Hay distintos escenarios y diferentes sumideros sensibles en los que un atacante puede actuar. El atacante puede manipular datos que serán usados para generar una consulta SQL y obtener alguna información secreta, realizar una inyección en el sistema operativo y ejecutar comandos arbitrarios o explotar una vulnerabilidad XSS y robar las credenciales de un usuario en un sitio web.

#### 1.2. Análisis de manchas

Para asegurar las aplicaciones contra estos ataques, las implementaciones de lenguajes de programación usados en la web, como Perl, Ruby, PHP y Python, cuentan con análisis de manchas. Existen dos formas de análisis de manchas: dinámico y estático. El análisis dinámico suele implementarse con monitores. Éstos no sólo corren el código del intérprete, sino que también realizan chequeos de seguridad [3, 5]. El análisis dinámico tiene la ventaja de producir menos falsas alarmas que el análisis estático. Sus principales desventajas son la sobrecarga producida (ya que el programa y el monitor corren a la vez) y la necesidad de modificar el intérprete para lograr el comportamiento deseado.

El análisis de manchas también puede lograrse mediante análisis estático [18, 19]. Esta técnica no produce sobrecarga ya que se analiza el texto del programa sin necesidad de ejecutarlo y no se necesitan modificaciones en el intérprete. La principal desventaja es que suelen generar más falsas alarmas que los monitores [33].

En otras palabras, los monitores de ejecución tienden a ser más precisos que las técnicas (tradicionales) estáticas. En particular, las técnicas estáticas no pueden lidiar con evaluación dinámica de código (una característica común en los lenguajes de programación utilizados en la web) sin ser demasiado conservadoras. En esta tesis me enfoco en las técnicas dinámicas.

#### 1.3. Presentación de «Sugerencias para el almuerzo»

Presento un ejemplo con el propósito de motivar el uso de análisis de manchas para descubrir y solucionar vulnerabilidades.

«Sugerencias para el almuerzo» (figura 1.1) es una aplicación web usada en una oficina para decidir qué comer en el almuerzo. A la mañana los compañeros de trabajo cargan sus sugerencias y cada día el comprador designado las revisa antes de comprar la comida para todos.

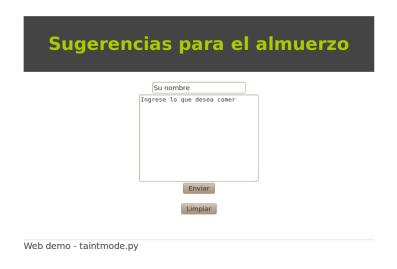


Figura 1.1: «Sugerencias para el almuerzo»

Parece funcionar bastante bien (figura 1.2), pero la aplicación tiene un problema.

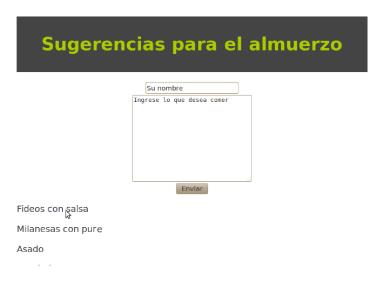


Figura 1.2: Uso normal de «Sugerencias para el almuerzo»

Como se ve en la figura 1.3, utiliza un archivo de texto para almacenar los datos y usa comandos del sistema operativo para almacenar la información en el archivo.

```
user = web.input().user
meal = web.input().meal

# save it to the file of the day
dayfile = datetime.today().strftime('%Y%m%d') +
    '.txt'

ss.system("echo" + meal + " >> " + dayfile)
```

Figura 1.3: Un problema en la aplicación web: código parte del método POST de la clase add, ejecutado cuando el usuario hace click en el botón Enviar.

Podemos ver que se reciben datos desde una fuente no confiable (web.input) y son usados sin ninguna validación para construir un comando que más tarde se usará en el sumidero sensible os.system. Este es un objeto Python que permite al programador ejecutar comandos crudos contra el sistema operativo y así ser capaz de reutilizar servicios y herramientas que este provee.

#### **Ataques**

Un atacante puede abusar de esta aplicación para realizar distintos ataques. Por ejemplo, en lugar de introducir el almuerzo que desea, puede introducir; 1s para hacer que el comando ejecutado liste los archivos en el directorio raíz de la aplicación y guarde ese listado en el archivo de sugerencias (figura 1.4).



Figura 1.4: «Sugerencias para el almuerzo» convertido en un navegador de archivos

Si encuentra algo interesante (figura 1.5), por ejemplo un archivo llamado passwords.txt, podría introducir; cat passwords.txt y leer el contenido de ese archivo (figura 1.6).

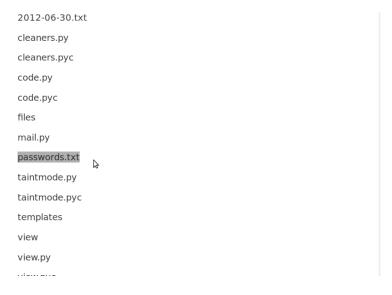


Figura 1.5: Uno de los archivos tiene un nombre interesante

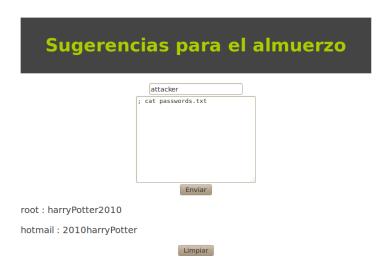


Figura 1.6: «Sugerencias para el almuerzo» usado para ver el contenido de un archivo

Incluso más, podría leer el contenido de archivos sensibles del sistema. Enviando por ejemplo; cat /etc/passwd puede obtener la lista de usuarios del sistema (figura 1.7).

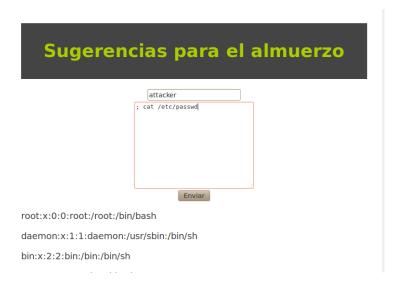


Figura 1.7: «Sugerencias para el almuerzo» usado para ver el contenido de un archivo del sistema

Estos ataques demuestran cómo, lo que se tenía como una simple aplicación web, puede convertirse en un navegador de archivos web o una terminal. Para evitar este tipo

de vulnerabilidades, las aplicaciones necesitan revisar que no haya datos maliciosos provistos por los usuarios o cualquier otro actor no confiable.

El análisis de manchas ayuda a detectar datos no sanitizados antes de que sean usados en operaciones críticas para la seguridad de un sistema. En el capítulo 3 muestro cómo asegurar la aplicación «Sugerencias para el almuerzo» a fin de evitar las vulnerabilidades mostradas en esta sección.

#### 1.4. Objetivo

Comenté que la forma en que se suele implementar análisis de manchas dinámico para un lenguaje de programación es modificando el intérprete. En lugar de hacer esto, tengo como objetivo proveer un análisis de manchas dinámico para Python mediante una biblioteca escrita enteramente en este lenguaje de programación.

En la biblioteca se hace uso de características avanzadas del lenguaje con el fin de lograr una implementación elegante, compacta e independiente de la versión específica del intérprete con el que se la use. Esto permitirá que hagan uso de ella un amplio rango de programadores interesados en contar con una herramienta que les permita atender a la necesidad de detectar posibles vulnerabilidades en su código durante el desarrollo.

La biblioteca provee un método general para ampliar las clases de Python agregándoles la propiedad de poder saber si una instancia está manchada o no y qué tipo de manchas tiene. Para demostrar la flexibilidad del enfoque, la biblioteca le agrega esta capacidad a las clases str, unicode, int y float. En general, el análisis de manchas tiende a considerar sólo strings o caracteres [3, 26, 17, 20, 16, 34]. En contraste, esta biblioteca puede ser fácilmente adaptada para tener en cuenta distintas clases y así proveer un análisis de manchas para un conjunto de tipos de datos más amplio. Solo considerando strings manchados, la biblioteca provee un análisis similar al de Kozlov y Petukhov [20], pero sin modificar el intérprete. En la investigación bibliográfica del problema no encontré evidencias de que alguna vez se haya usado un enfoque como este.

#### 1.5. El lenguaje de programación Python

Como lo explica su sitio web [4], Python es un lenguaje de programación que le permite a los programadores trabajar de forma rápida e integrar sistemas de forma efectiva. Una vez aprendido el lenguaje, se nota un aumento en la productividad y una reducción de los tiempos de mantenimiento. Es un lenguaje de programación interpretado, interactivo y orientado a objetos. Incorpora módulos, excepciones, tipado dinámico, tipos de datos de muy alto nivel y clases. Python combina un sorprendente poder con una sintaxis muy limpia. Tiene interfaces con llamadas al sistema y bibliotecas, así como varios sistemas de ventanas y es extensible con C y C++. También puede usarse como un lenguaje para extender aplicaciones que necesiten proveer de una interfaz programable. Por ejemplo, un procesador de textos podría embeber el intérprete de Python y permitirle a los usuarios escribir plug-ins utilizando este lenguaje. Finalmente, Python es multiplataforma: corre en muchas variantes de UNIX, en Mac y en PCs con MS-DOS o Windows, por mencionar algunas plataformas.

El uso de Python se está expandiendo rápidamente en el desarrollo web [2]. Por ejemplo, el conocido software para administrar wikis MoinMoin (usado en los foros de Ubuntu) y sitios como Youtube están escritos mayormente en Python. Junto a otras compañías, se puede mencionar a Google, quien usa el lenguaje en los mecanismos internos de servicios como Google Groups, Gmail y Google Maps. También existen muchos frameworks de desarrollo web escritos en Python; Django [1], el más popular, es ampliamente usado en la industria y fue adoptado como uno de los primeros soportados en la plataforma de cloud computing Google App Engine.

Además de su amplio uso, Python presenta algunas abstracciones que hacen posible proveer un análisis de manchas mediante una biblioteca. Por ejemplo, los decoradores [24], un mecanismo simple y no invasivo que utilizo para declarar fuentes de datos manchados, sumideros sensibles y funciones de sanitización. La orientación a objetos de Python y sus mecanismos de ejecución dinámica permiten realizar el análisis de manchas casi sin modificaciones en el código fuente.

#### 1.6. Organización

El resto de la tesis está organizada de la siguiente forma. El capítulo 2 describe las ideas detrás de la biblioteca, enfoques existentes para análisis de manchas y la idea

general del mismo. El capítulo 3 introduce la biblioteca (su API) y muestra cómo usarla para asegurar la aplicación de ejemplo «Sugerencias para el almuerzo». El capítulo 4 presenta los detalles de implementación de la biblioteca, con especial atención en las características de Python que hacen que sea fácil construir esta tecnología de forma no invasiva desde el punto de vista del programador. El capítulo 5 explica las limitaciones del enfoque original y discute alternativas. El capítulo 6 presenta conclusiones e ideas para futuros trabajos. El código fuente de la biblioteca, así como el de la aplicación de ejemplo y casos de prueba se incluyen en los apéndices.



#### Análisis de manchas

En este capítulo repaso los conceptos principales del análisis de manchas y comento enfoques existentes que se han utilizando para implementar el mismo a la vez que los comparo con mi implementación.

#### 2.1. Conceptos del análisis de manchas

Los tres conceptos principales del análisis de manchas son:

- Fuentes no confiables
- Funciones limpiadoras
- Sumideros sensibles

#### 2.1.1. Fuentes no confiables

Como dije en la introducción, consideramos que los datos recibidos enviados por un usuario u otro sistema son no confiables ya que no sabemos quién los generó. Puede ser un usuario real o un usuario atacante o, incluso, un programa malicioso. Los datos no confiables deben ser marcados como manchados.

Son ejemplos de fuentes no confiables:

- Parámetros en solicitudes HTTP de tipo POST o GET
- Encabezados HTTP

#### Solicitudes AJAX

También se puede considerar marcar como manchados datos provenientes de la capa de persistencia. Los datos en una base de datos pueden haber sido escritos mediante una aplicación externa o haber sido alterados antes de almacenarse.

Los datos no confiables pueden transformarse en confiables a través de un proceso de sanitización.

#### 2.1.2. Funciones limpiadoras

Las funciones limpiadoras o de sanitización son las que permiten escapar, codificar o validar datos de entrada para volverlos aptos para enviarlos a algún sumidero.

Un ejemplo de función de sanitización es la función de Python cgi.escape cuyo uso se muestra en la figura 2.1. La etiqueta <script> se utiliza para definir un script en el cliente, por ejemplo en el lenguaje JavaScript. Este elemento puede contener sentencias o apuntar a un archivo externo. Escapando los caracteres < y > se elimina la etiqueta y se evita que su contenido se ejecute en el navegador en el caso de incluir el string en una página web.

```
| >>> import cgi
| >>> cgi.escape("<script>alert('this is an attack')</script>")
| "&lt; script&gt; alert('this is an attack')&lt; / script&gt; "
```

Figura 2.1: La función cgi.scape

#### 2.1.3. Sumideros sensibles

Los sumideros sensibles son aquellas partes del sistema a las que no queremos que lleguen datos sin haber sido apropiadamente sanitizados.

Ejemplos de sumideros sensibles son:

- El navegador o un sistema de templates HTML
- Un motor de base de datos SQL
- El intérprete de comandos del sistema operativo
- El intérprete de Python

Los datos que van a terminar en diferente sumideros, necesitan diferentes tipos de sanitización. Necesitan ser apropiadamente limpiados para ser aptos para ese tipo de sumidero. No es la misma función la que usaremos para proteger al sumidero «generador de páginas HTML» de un ataque de XSS, que la función que usaremos para codificar datos antes de usarlo para generar una consulta SQL que terminará ejecutándose en el sumidero «motor de base de datos» para evitar un ataque de SQL injection.

#### 2.1.4. El análisis

El análisis de manchas es un enfoque automático para encontrar vulnerabilidades. Se puede comprender de forma intuitiva que el análisis de manchas restringe cómo los datos manchados (o no confiables) fluyen dentro del programa. Específicamente, impone la restricción de que los datos sean no manchados (confiables) o hayan sido previamente sanitizados para poder alcanzar un sumidero sensible.

#### 2.2. Antecedentes

#### Perl y Ruby

Perl fue el primer lenguaje de programación web en proveer análisis de manchas como un modo especial de ejecución del intérprete. Este modo se llama *taint mode* [9].

Perl se ejecuta en este modo si se llama con la opción –T. Tiene fuentes no confiables y sumideros sensibles predefinidos. Marca los strings originados en el exterior del programa como manchados (por ejemplo, datos ingresados por usuarios, variables de entorno y archivos). La sanitización se realiza mediante expresiones regulares. Considera como sumideros sensibles las siguientes operaciones: escribir en archivos, ejecutar comandos en el intérprete y enviar información a través de la red.

A diferencia de este enfoque, la biblioteca que presento le permite a los desarrolladores definir sus propias fuentes de datos no confiables, funciones limpiadoras y sumideros sensibles.

De forma similar a Perl, Ruby [35] provee soporte para análisis de manchas. Sin embargo, lo provee a nivel de objetos en lugar de sólo strings. Ambos, Perl y Ruby, utilizan técnicas dinámicas en su análisis.

#### **PHP**

Se han desarrollado muchos análisis de manchas para el popular lenguaje de programación web PHP.

Por ejemplo, Huang y otros [18] presentan una implementación que tiene como objetivo que el proceso no requiera intervención del usuario. Lo hacen combinando técnicas estáticas y dinámicas para reparar automáticamente vulnerabilidades en el código PHP.

Proponen usar un sistema de tipos (análisis estático) para detectar dónde insertar funciones de sanitizacion predeterminadas en el punto anterior a que un valor manchado alcance un sumidero sensible. Las funciones de sanitización son ejecutadas durante la corrida del programa.

Esto tiene la desventaja de que la semántica del programa podría cambiar al insertar llamadas a las funciones de sanitización, las cuales conforman la parte dinámica de esta implementación.

En cambio, mi enfoque no implementa un sistema de tipos, sólo reporta las vulnerabilidades. Es decir que depende de los desarrolladores decidir dónde, o cómo, llamar a procesos de sanitización.

Nguyen-Toung y otros [26] adaptaron el intérprete de PHP para proveer un análisis de manchas dinámico al nivel de caracteres, lo cual es llamado por los autores *precise tainting*.

Argumentan que esta técnica gana precisión en relación a los análisis de manchas tradicionales para strings y así pueden reducir el número de falsos positivos.

Para lograrlo, los autores debieron hacer modificaciones específicas para distintas funciones de forma de poder mantener la traza de los caracteres modificados.

En la biblioteca que presento se utiliza siempre el mismo mecanismo para manejar todos los valores manchados independientemente de la función que los procese. Esta uniformidad me permite extender automáticamente el análisis a distintos tipos de datos aunque sin ser tan preciso como el trabajo de Nguyen-Toung.

Un trabajo similar al de Nguyen-Toung y otros es el de Futoransky y otros [16] que provee un análisis de manchas dinámico y preciso para PHP.

Pietraszek y Berghe [27] modificaron el entorno de ejecución de PHP para asignarle meta-datos a las entradas provistas por usuarios y hacer que las operaciones de manipulación de strings conserven esos meta-datos. También se modificaron las operaciones críticas para la seguridad a fin de evaluar, cuando se reciben strings como parámetros, el riesgo de ejecutar esa operación basándose en los meta-datos recibidos.

Jovanovic y otros [19] propusieron combinar los tradicionales análisis de flujo de datos y de alias para incrementar la precisión de su análisis de manchas estático para PHP. Obtuvieron una relación de un falso positivo por cada vulnerabilidad.

Los trabajos de Saner y Monga [8, 25] también son ejemplos de trabajos que combinan técnicas estáticas y dinámicas. Las técnicas estáticas son usadas para reducir el número de variables en el programa, para las cuales se deben seguir las manchas en tiempo de ejecución.

#### Java

El de Haldar y otros [17] es un análisis de manchas para Java. Sobreescribe la clase java.lang. String a la vez que implementa mecanismos para manejar fuentes no confiables y sumideros sensibles.

Otro análisis de manchas para Java es el llamado TAJ [36], que se centra en requerimientos de escalabilidad y desempeño para aplicaciones de nivel industrial. Para responder a las demandas de la industria, TAJ usa técnicas estáticas para realizar análisis de punteros y construir grafos de llamadas.

De forma similar, Livshits y Lam [23] proponen un análisis estático para Java que se centre en lograr precisión y escalabilidad.

#### Android

TaintDroid [14], es un análisis de manchas para smartphones Android. Para propagar información de manchas dentro de los programas, TaintDroid necesita que se modifique el intérprete de la máquina virtual de Android.

#### Haskell

Una serie de trabajos [22, 11, 28, 29, 30] proponen implementar seguridad mediante análisis de flujo de información utilizando bibliotecas para Haskell. Estas bibliotecas manejan flujos explícitos e implícitos pero demandan que los desarrolladores escriban sus programas utilizando una API de propósito específico.

En la biblioteca que presento, el análisis no implementa flujos implícitos (ver sección 3.2), solo explícitos, y los programas no necesitan ser escritos respetando una API especial.

#### **Python**

Entre los trabajos más cercanos al mío se puede mencionar el de Kozlov y Petukhov [20], y el de Seo y Lam [34].

En el primero, los autores modifican el intérprete de Python para proveer un análisis de manchas dinámico. Más específicamente, extienden la clase str para que incluya una bandera booleana que indica si el string está manchado o no. Otra característica de esta implementación es que las fuentes no confiables, funciones limpiadoras y sumideros sensibles deben declararse en archivos de configuración.

El análisis presentado en esta tesis es similar pero sin la necesidad de modificar el intérprete ni de realizar definiciones en archivos externos.

El trabajo de Seo y Lam [34], llamado InvisiType, tiene como objetivo agregar chequeos de seguridad sin modificar el código analizado. Su enfoque está diseñado para un modelo de ataque más fuerte: el atacante tiene acceso a modificar el código fuente.

InvisiType es más general que mi enfoque. De hecho, los autores muestran como implementar análisis de manchas y chequeos de control de acceso para programas Python usándolo. Sin embargo, InvisiType necesita varias modificaciones al intérprete para poder realizar los chequeos de seguridad en los puntos adecuados. Por ejemplo, cuando se llama a métodos nativos, el entorno de ejecución primero necesita llamar al método de propósito específico \_\_nativecall\_\_ para propagar la información de las manchas.

La forma que se tiene de especificar políticas de seguridad es extendiendo la clase InvisiType. El enfoque se basa en el uso de herencia múltiple para extender clases existentes con chequeos de seguridad. Por ejemplo, se puede definir una clase SafeStr que extienda a str y a alguna subclase de InvisiType. Para agregar o quitar chequeos de seguridad de los objetos, los programadores necesitan llamar explícitamente a las funciones *promote* y *demote*.

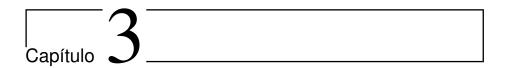
La biblioteca que presento es menos invasiva ya que utiliza decoradores en lugar de llamadas explícitas a funciones para manchar o desmanchar objetos. Tampoco requiere hacer uso de herencia múltiple.

Finalmente, no puedo dejar de mencionar el reciente trabajo de Bello y Russo [21] que toman las ideas originales de la biblioteca presentada aquí con el objetivo de aplicar el análisis a la plataforma de cloud computing Google App Engine.

#### Desventajas de modificar intérpretes

Adaptar un intérprete para proveer análisis de manchas presenta dos problemas que impactan directamente en la adopción de esta tecnología.

Primero, incorporar el análisis dentro del intérprete puede ser una tarea grande y difícil de por sí. Segundo, es muy probable que sea necesario adaptar repetidamente el intérprete por cada nueva versión del mismo que esté disponible.



# Una biblioteca para análisis de manchas en Python

En este capítulo analizo taintmode.py, una biblioteca cuya primera versión fue presentada en un paper que escribí con Alejandro Russo [12]. También describo la API de la biblioteca y su uso mediante ejemplos y muestro cómo hacer que «Sugerencias para el almuerzo», la aplicación de ejemplo presentada en el capítulo 1, sea más segura sanitizando apropiadamente sus datos de entrada.

#### 3.1. Uso de la biblioteca

#### **Etiquetas**

Por defecto, las etiquetas pueden tomar los valores XSS, SQLI, OSI (Inyección en el Sistema Operativo) e II (Inyección en el Intérprete). La biblioteca utiliza etiquetas para indicar vulnerabilidades específicas que pueden ser explotadas por los datos manchados. Por ejemplo, datos manchados asociados a la etiqueta SQLI son propensos a explotar vulnerabilidades de inyección de SQL.

#### Ejemplos de la API

Esta sección incluye ejemplos de las principales entidades manejadas por la biblioteca, los cuales son los conceptos claves del análisis de manchas:

- 1. Fuentes no confiables: desde las que llegan valores no confiables al programa.
- Funciones limpiadoras: usadas para sanitizar los valores no confiables, volviéndolos confiables.
- Sumideros sensibles: lugares a los que no queremos que lleguen valores no confiables.

Los ejemplos (de la figura 3.1 a la figura 3.10) son capturas de una sesión interactiva en la consola REPL¹ de Python

#### Las primitivas taint y tainted

La primitiva taint (cuya definición es taint (o, v=None)) es una función auxiliar que mancha el valor o con la etiqueta v.

Si v no se provee, taint marca a o con todos los tipos de manchas.

La figura 3.1 muestra un ejemplo de esta primitiva. La línea 1 asocia todas las etiquetas al valor 42. La figura 3.2 muestra otro ejemplo de esta primitiva. En este caso al valor 42 se le asocia solo la etiqueta II.

Figura 3.1: Datos manchados con todas las etiquetas

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Read-Eval-Print-Loop

```
>>> taint(42, II)

42

>>> t = taint(42, II)

>>> tainted(t, II)

True

>>> tainted(t, OSI)

False
```

Figura 3.2: Datos manchados sólo con la etiqueta II (Inyección en el Intérprete)

La primitiva tainted (cuya definición es tainted (o, v=None)) dice si un valor o está manchado con una etiqueta v dada.

 ${\rm Si}\ {\rm v}$  no se provee, tainted chequea si el valor está manchado con al menos una etiqueta.

La figura 3.3 muestra más ejemplos de esta primitiva.

```
>>> t1 = taint(42, OSI)

>>> t2 = taint(42)

>>> tainted(t1)

True

>>> tainted(t1, OSI)

True

>>> tainted(t1, II)

False

>>> tainted(t2, II)

True

>>> tainted(t2, SQLI)

True

>>> tainted(t2)

True
```

Figura 3.3: ¿Está un valor manchado?

#### Fuentes de datos manchados

La forma más simple de definir una entrada como no confiable es usando el decorador untrusted. Su definición es untrusted (f). Una forma de usarlo es mediante el azúcar sintáctica que provee Python para los decoradores.

En la figura 3.4, el decorador se aplica a la función values\_from\_outside cuando ésta es definida. Como consecuencia, cada vez que se llama a la función, el valor retornado se mancha con todas las etiquetas.

Figura 3.4: Uso del decorador untrusted en una fuente no confiable

Alternativamente, se puede usar el decorador untrusted mediante una llamada a función, lo que es extremadamente útil para marcar una función para la que no tenemos acceso a su definición como fuente de datos manchados. Por ejemplo, funciones en bibliotecas de terceros. La figura 3.5 reescribe el ejemplo de la figura 3.4 sin utilizar la sintaxis de decoradores.

Figura 3.5: Uso del decorador untrusted como una llamada a función en una fuente no confiable

Hay una forma más elaborada de definir fuentes de datos manchados que principalmente tiene lugar al utilizar frameworks de programación. Por ejemplo, puede darse el caso en el que se nos pide definir una función o método que será llamado cada vez que se reciba un valor desde el exterior [6]. Para manejar estos casos, la biblioteca provee un decorador llamado untrusted args.

El decorador untrusted\_args tiene dos argumentos. El primero es una lista de posiciones y el segundo es una lista de palabras clave. Los argumentos posicionales en la lista de posiciones y los argumentos de palabra clave en la lista de palabras clave son los marcados como no confiables, no así el valor retornado.

La figura 3.6 muestra cómo los argumentos de untrusted\_args expresan que las posiciones 1 y 2 así como la palabra clave file son marcados como manchados cuando la función es ejecutada. El código en las líneas 5 a 20 hace una llamada a función y captura el resultado en dos variables sobre las cuales se itera para mostrar qué valores están manchados y cúales no.

```
>>> @untrusted_args([1,2], ['file'])
       def values_from_outside(*args, **kwargs):
           return args, kwargs
  >>> vals, keys = values_from_outside(42, 88, 7, file='help.txt'
   >>> vals
   (42, 88, 7)
  >>> keys
   { 'sev': 1, 'file': 'help.txt'}
  >>> for x in vals:
           print x, tainted(x)
   42 False
  88 True
  7 True
  >>> for x in keys.values():
           print x, tainted(x)
18
   . . .
   1 False
  help.txt True
```

Figura 3.6: Una fuente no confiable usando el decorador untrusted\_args

#### Funciones de sanitización

El decorador cleaner (cuya definición es cleaner (v)) se usa para decir que un método o función es capaz de limpiar manchas de un valor, esto es, borra cierta etiqueta correspondiente a una vulnerabilidad (argumento v).

Como antes, el decorador puede ser aplicado usando el azúcar sintáctica provista por el lenguaje o una llamada a función.

En la figura 3.7 se indica que la función plain\_text es capaz de remover vulnerabilidades XSS de sus argumentos. Las líneas 9 a 11 muestran cómo la etiqueta XSS es quitada del valor t.

```
>>> @cleaner(XSS)

... def plain_text(input):

... # some code

... return input

...

>>> t = taint("bad string", XSS)

>>> tainted(t, XSS)

True

>>> u = plain_text(t)

>>> tainted(u)

False
```

Figura 3.7: Una función limpiadora

Existe también un decorador similar con una semántica diferente llamado validator. Su definición es validator (v, cond=True, nargs=[], nkwargs=[]).

Este decorador marca una función o método como capaz de validar su entrada. Cuando se tiene funciones que determinan si un dato tiene la forma esperada, se pueden utilizar dichas funciones para sanitizar datos cuando dichas funciones determinan que los datos están estructurados adecuadamete.

El argumento nargs es una lista de posiciones. Los argumentos posicionales en esas posiciones son los que se validan. nkwargs es una lista de palabras clave. Los argumentos de palabra clave para esas claves son los que se validan.

El argumento cond puede ser True o False. Si la función decorada retorna cond, la etiqueta v será quitada de las entradas validadas.

Por ejemplo, en una función llamada is\_not\_digit (ver figura 3.8), le daremos a cond el valor False. Si is\_not\_digit retorna False, entonces el valor *es* válido y no tiene datos alterados.

```
>>> @validator(XSS, False, [0])
... def is_not_digit(n):
        if len(n) != 1:
            return True
        return n not in "0123456789"
. . .
>>> t1 = taint('1', XSS)
>> t2 = taint('a', XSS)
>>> tainted(t1)
True
>>> tainted(t2)
>>> is_not_digit(t1)
False
>>> tainted(t1)
False
>> is_not_digit(t2)
True
>>> tainted(t2)
True
```

Figura 3.8: El validador is\_not\_digit

Para una función llamada is\_digit (ver figura 3.9), a cond le daremos el valor True.

```
>>> @validator(XSS, True, [0])
       def is_digit(n):
           if len(n) != 1:
               return False
           return n in "0123456789"
   . . .
   >> t1 = taint('1', XSS)
  >> t2 = taint('a', XSS)
  >>> tainted(t1)
   True
  >>> tainted(t2)
12
  >>> is_digit(t1)
   True
  >>> tainted(t1)
   False
  >>> is_digit(t2)
   False
  >>> tainted(t2)
   True
```

Figura 3.9: El validador is\_digit

#### **Sumideros sensibles**

El decorador ssink (cuya definición es ssink (v=None, reached=reached)) marca una función o método como sensible a datos manchados. Si es llamado con un valor con la etiqueta v (o cualquier etiqueta si v es None), la función decorada no se ejecuta y en su lugar se ejecuta reached que reporta la existencia de una posible vulnerabilidad.

Estos sumideros son sensibles a un tipo de vulnerabilidad y ésta debe ser especificada cuando se usa el decorador (ver figura 3.10).

```
>>> @ssink(SQLI)
... def write_database(connector, data):
... connector.write(data)
...

>>> t1 = taint(42, OSI)
>>> t2 = taint(42, SQLI)
>>> write_database(c, t1)

>>> # writes with no problem
>>> write_database(c, t2)

Violation in line 1 from file <stdin>
Tainted value: 42
```

Figura 3.10: Un sumidero sensible

Si se llama a la función sensible con un valor manchado con la misma etiqueta a la que el sumidero es sensible, entonces la ejecución se puede detener y se muestra una advertencia explicando qué pasó.

#### 3.2. Flujos implícitos

En la mayoría de los casos [3, 5], el análisis de manchas propaga la información de las manchas en las asignaciones. De forma intuitiva, podemos ver que cuando el lado derecho de la asignación usa un valor manchado, la variable que aparece a la izquierda será manchada. El análisis de manchas se puede ver como un mecanismo de seguimiento de flujos de información, con el objetivo de lograr integridad [32]. De hecho, el análisis de manchas es un mecanismo para seguir flujos de información (esto es, flujos directos de información de una variable a otra). El análisis de manchas tiende a ignorar los flujos implícitos [13] (esto es, flujos a través de las estructuras de control del lenguaje).

La figura 3.11 muestra un flujo implícito. Las variables t y u están manchadas y no manchadas, respectivamente. Observemos que la variable u no está manchada luego de la ejecución porque se le asigna un valor no manchado (' a' o "). El valor de la variable manchada t se copia a una variable no manchada u cuando t == ' a'. No es difícil

imaginar programas que esquiven el análisis de manchas copiando el contenido de strings manchados en variables no manchadas usando flujos implícitos [31].

```
if t == 'a':

u = 'a'

else:

u = ''
```

Figura 3.11: Un flujo implícito

En escenarios donde los atacantes tienen control total sobre el código ejecutado (es decir que el código es potencialmente malicioso), los flujos implícitos presentan una forma efectiva de saltar la protección de un análisis de manchas. En este caso, el objetivo del atacante es alterar código y datos de entrada para evitar el mecanismo de seguridad. Hay mucha literatura en el área de seguridad basada en lenguajes referente a cómo controlar flujos implícitos [32].

Por otro lado, hay escenarios donde el código es no malicioso (esto es, escrito sin maldad). A pesar de las buenas intenciones y la experiencia de los programadores, el código aún puede contener vulnerabilidades. El objetivo del atacante consiste en manipular los datos de entrada para poder explotar vulnerabilidades y/o corromper datos. En este escenario, el análisis de manchas ciertamente ayuda a encontrar vulnerabilidades.

¿Qué tan peligrosos son los flujos implícitos en código no malicioso? Generalmente son inofensivos [31]. La razón de esto recae en que programadores no maliciosos necesitan escribir código muy rebuscado para, por ejemplo, copiar un string manchado en una variable no manchada. En contraste, para producir flujos explícitos, los programadores sólo tienen que olvidarse de llamar a una función de sanitización. En este trabajo, considero escenarios donde el código analizado es no malicioso.

## 3.3. Versión segura de «Sugerencias para el almuerzo»

En la sección 1.3 mostré «Sugerencias para el almuerzo», una aplicación web usada en una oficina para organizar lo que los empleados almuerzan cada día. También mostré algunos problemas de seguridad que tenía la aplicación.

En esta sección mostraré cómo utilizar la biblioteca taintmode. py para asegurar la aplicación.

Para desplegar el análisis de manchas lo único que tenemos que agregar son unas pocas líneas al inicio del programa original (ver figura 3.12).

```
from taintmode import *
web.input = untrusted(web.input)
sos.system = ssink(OSI)(os.system)
import taintmode
taintmode.ends_execution()
```

Figura 3.12: Versión segura de «Sugerencias para el almuerzo»

Más específicamente, importamos la API del módulo taintmode, marcamos web.input como una fuente no confiable y os.system como un sumidero sensible a Inyecciones en el Sistema Operativo (OSI). Finalmente, ejecutamos taintmode.ends\_execution() para decir explícitamente que queremos que la ejecución se detenga si ocurre un problema. De lo contrario el flujo de ejecución del programa sigue.

Si ahora intentamos enviar algún dato usando el formulario de la aplicación, veremos que nada sucede. ¿Nada? No vemos nada en la página web porque la ejecución se cortó. Si vemos el archivo de log de la aplicación, veremos algo como la salida capturada en la figura 3.13.

Figura 3.13: Ejecución cortada en «Sugerencias para el almuerzo»

A pesar de que los datos de entrada no eran dañinos la ejecución se cortó. Un valor con la mancha OSI alcanzó un sumidero sensible a OSI. ¿Cómo arreglamos la aplicación para que sea útil a la vez que detiene a los atacantes? La aplicación necesita usar una función limpiadora. En la figura 3.14 se puede ver que la importamos y marcamos como capaz de limpiar datos contra OSI.

```
from cleaners import clean_osi
clean_osi = cleaner(OSI)(clean_osi)
```

Figura 3.14: Importar una función limpiadora

El paso final se ve en la figura 3.15 y es usar osi\_cleaner en el código.

```
class add:

def POST(self):

user = web.input().user

meal = clean_osi(web.input().meal)

meal = web.input().meal

# save it to the file of the day

dayfile = datetime.today().strftime('%7%m%d') + '.txt

os.system("echo " + meal + " >> " + dayfile)

raise web.seeother('/')
```

Figura 3.15: Uso de la función limpiadora

Se observa que el código añadido es mínimo y tan poco intrusivo como se pudo. Al usar la biblioteca, depende del programador decidir dónde se hace la sanitización.



# Implementación

En este capítulo abordo los detalles internos de implementación de la biblioteca explicando qué técnicas y características propias del lenguaje Python se utilizaron en su implementación.

La siguiente descripción intentará ser lo más exhaustiva posible.

### 4.1. Mecanismos dinámicos

Una de las partes principales de la biblioteca consiste en los mecanismos necesarios para seguir la traza de la información de las manchas en los objetos.

La biblioteca define subclases de los tipos primitivos que vienen con el lenguaje (como stroint) para agregarles la capacidad de determinar si una instancia de esa clase está manchada o no. Un objeto de estas clases tiene un atributo (taints) cuyo valor es un conjunto (tipo de dato set en Python) de etiquetas asociadas a él. Cuando el conjunto de etiquetas está vacío, podemos decir que el objeto no está manchado.

En el contexto de la biblioteca, estas clases que extienden a las provistas originalmente por el lenguaje son llamadas *taint-aware*. Además de agregar este atributo, estas clases se encargan de sobreescribir automáticamente los métodos de sus clases padre para que tengan en cuenta al atributo taints. Esto es, propagar la información de las manchas a medida que se realizan operaciones entre objetos. La propagación de la información de las manchas se logra actualizando el valor de taints según corresponda.

Por ejemplo, supongamos que a tiene un valor de taints igual a s1 y b tiene un valor de taints igual a s2. Si realizamos la operación a + b, es de esperar que el objeto resultante tenga para taints un valor igual a la unión de s1 y s2. La figura 4.1 muestra este ejemplo.

```
>>> a = taint('a', XSS)

>>> b = taint('b', SQLI)

>>> a.taints

set([1])

>>> b.taints

set([2])

>>> c = a + b

>>> c.taints

set([1, 2])
```

Figura 4.1: Propagación de manchas

La figura 4.1 también sirve para ver un detalle de implementación de la biblioteca y es que las etiquetas son representadas con números enteros y que hay una serie de nombres definidos que hacen referencia a estos valores. La definición de las etiquetas que maneja por defecto la biblioteca puede verse en la figura 4.2.

```
| KEYS = [XSS, SQLI, OSI, II] = range(1, 5)
| TAGS = set(KEYS)
```

Figura 4.2: Definición de etiquetas

Volviendo al mecanismo de propagación, lo que sucede a nivel implementación es que los métodos de las clases taint-aware retornan un objeto cuyo atributo taints es la unión de las etiquetas encontradas en los argumentos del método y en el propio objeto sobre el que se llamó al método.

En Python, los mecanismos de ejecución dinámica (cuyas reglas se explican en la sección 5.4) garantizan, por ejemplo, que al concatenar un objeto manchado con un objeto no manchado el proceso se lleve a cabo ejecutando un método del objeto manchado (instancia de la clase taint-aware), lo que permite propagar adecuadamente

### 4.2. Generación de clases taint-aware

### taint\_class

La figura 4.3 presenta una función para generar clases taint-aware. La función toma como argumentos una clase del lenguaje (klass) y la lista de métodos (methods) en los que se debe llevar a cabo propagación de manchas.

```
def taint_class(klass, methods):
       class tklass (klass):
         def __new__(cls , *args , **kwargs):
             self = super(tklass, cls).__new__(cls, *args, **
                 kwargs)
             self.taints = set()
             return self
       d = klass.\__dict\__
       for name, attr in [(m, d[m]) for m in methods]:
           if inspect.ismethod(attr) or
              inspect.ismethoddescriptor(attr):
                  setattr(tklass, name, propagate_method(attr))
       if '__add__' in methods and '__radd__' not in methods:
           setattr(tklass, '__radd__',
                   lambda self, other: tklass.__add__(tklass(other
14
                       ),
                    self))
15
16
       return tklass
```

Figura 4.3: Función para generar clases taint-aware

La línea 2 define una nueva clase, tklass, como subclase de klass. Se sobrecarga el método \_\_\_new\_\_\_ para agregar a las instancias de tklass el atributo taints con el conjunto vacío (set ()) como valor (líneas 3 a 6).

En la línea 7 se asigna a d el atributo \_\_dict\_\_ que contiene, entre otras cosas, todos los métodos de la clase (introspección).

Por cada método que esté en la clase original y en el argumento methods (líneas 8 a 10) se agrega a la clase tklass un método con el mismo nombre, mismos argumentos y que retorna el mismo resultado pero que también propaga la información de las manchas (línea 11). El argumento methods es necesario para tener control sobre qué métodos son sobrecargados para solucionar algunos problemas de implementación (ver sección 5.3)

La función propagate\_method se explica en la siguiente sección.

La generalidad de la función es interrumpida de las líneas 12 a 15 con un detalle de implementación necesario a los fines prácticos. Se incluye el método \_\_radd\_\_ en las clases taint-aware donde la clase original tenía el método \_\_add\_\_ pero no este otro. El método \_\_radd\_\_ es llamado para implementar la operación binaria con operandos intercambiables¹.

En un ejemplo inverso al de la introducción, para evaluar la expresión b + a, dónde b es un string y a es un string taint-aware, Python llama al método \_\_radd\_\_ de a. Lo que realmente se ejecuta es a . \_\_radd\_\_ (b) . De esta forma, la información de las manchas de a es propagada en la expresión. Si se ejecutara b . \_\_add\_\_ (a) , no se podría realizar la propagación de las manchas y el resultado sería un string sin manchar.

Finalmente se retorna la clase taint-aware (línea 16).

### propagate\_method

En la figura 4.4 se muestra la implementación de la función propagate\_method. El objetivo de la función es implementar el mecanismo de propagación de la información de las manchas dentro de cada método. La función toma como argumento un método y retorna uno nuevo que recibe los mismos argumentos y calcula el mismo resultado pero además propaga la información de las manchas.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>La clase str implementa todas las versiones reflexivas de sus operadores excepto la de \_\_add\_\_.

```
def propagate_method(method):
    def inner(self, *args, **kwargs):
        r = method(self, *args, **kwargs)
        t = set()
        for a in args:
            collect_tags(a, t)
        for v in kwargs.values():
            collect_tags(v, t)
            t.update(self.taints)
        return taint_aware(r,t)
        return inner
```

Figura 4.4: Propagación de la información de las manchas

En la línea 2 comienza la definición de inner, el nuevo método que se retornará. En la línea 3 se llama al método recibido como argumento y se almacena su resultado en la variable r. De las líneas 4 a 9 se colectan en la variable t las etiquetas del objeto cuyo método se está ejecutando y de los argumentos del método. El resultado r puede ser un objeto de una clase no taint-aware y por lo tanto no tener el atributo taints. Por esta razón, la función taint\_aware está diseñada para transformar objetos de clases del lenguaje en objetos de clases taint-aware.

Por ejemplo, si r es un objeto de la clase str, la función taint\_aware retorna un objeto instancia de una clase taint-aware derivada de str. Más aún, si r es una lista de objetos de la clase str, la función taint\_aware retorna una lista de objetos instancia de esta clase taint-aware.

La función taint\_aware se implementó de forma tal que realiza un mapeo en las estructuras de datos contenedoras: listas, tuplas, conjuntos y diccionarios. La biblioteca no mancha a las estructuras contenedoras, sino a sus elementos. Esta es una decisión de diseño basada en la presunción de que no existe código no malicioso que, haciendo uso de contenedores, pueda evitar el análisis de las manchas. Por ejemplo, codificar en la longitud de listas el valor de un entero manchado. Si no fuera así, la biblioteca puede ser fácilmente adaptada.

En la línea 11 se retorna la versión taint-aware de r con las etiquetas colectadas en t.

### **Ejemplo**

Para demostrar el uso de la función taint\_class, la figura 4.5 crea clases taintaware para enteros y strings. str\_methods e int\_methods son listas de nombres de métodos para las clases str e int, respectivamente. Veamos cómo el código presentado en las figuras 4.3 y 4.4 es suficientemente genérico como para aplicarse a distintas clases que vienen con el lenguaje.

```
STR = taint_class(str, str_methods)
INT = taint_class(int, int_methods)
```

Figura 4.5: Clases taint-aware para enteros y strings

### 4.3. Decoradores

A excepción de taint y tainted, el resto de la API es implementado como decoradores. En Python, los decoradores son funciones de alto nivel [10], esto es, funciones que toman otras como parámetros y devuelven funciones.

### untrusted

La figura 4.6 muestra el código de untrusted.

```
def untrusted(f):
    def inner(*args, **kwargs):
        r = f(*args, **kwargs)
        return taint_aware(r, TAGS)
    return inner
```

Figura 4.6: Código de untrusted

En la línea 1, la función argumento f es la la función que retorna resultados no confiables.

La función untrusted retorna una función (inner) que llama a la función f (línea 3) y mancha los valores retornados por ésta (línea 4).

Como se vio en la introducción, TAGS es el conjunto de todas las etiquetas soportadas por la biblioteca.

### untrusted\_args

En la figura 4.7 se muestra el código del decorador untrusted\_args.

```
def untrusted_args(nargs=[], nkwargs=[]):
    def _untrusted_args(f):
    def inner(*args, **kwargs):
        args = list(args)
    for n in nargs:
        args[n] = mapt(args[n], taint)
    for n in nkwargs:
        kwargs[n] = mapt(kwargs[n], taint)
    r = f(*args, **kwargs)
    return r
    return inner
    return _untrusted_args
```

Figura 4.7: Código de untrusted\_args

A diferencia del decorador anterior, al ser éste un decorador con argumentos, se necesita un nivel extra en la definición de funciones de orden superior.

En la línea 1 se reciben los parámetros que configurarán al decorador. nargs es una lista de posiciones. Los argumentos posicionales en estas posiciones serán manchados para todos los tipos de manchas. nkwargs es una lista de strings. Los argumentos de palabra clave para esas claves serán manchados para todos los tipos de manchas.

La función untrusted\_args retorna una función (\_untrusted\_args) que recibe como parámetro la función a decorar f.

inner es la función que se terminará llamando cuando ejecutemos la función que hayamos decorado. Lo primero que hace es convertir args, una tupla (estructura de datos inmutable en Python), en una lista para poder manipularla (línea 4). Luego se utiliza la función mapt para manchar cada uno de los argumentos cuyas posiciones o palabras clave coinciden con los especificados en los parámetros de la

función untrusted\_args (líneas 5 a 8). Finalmente se ejecuta la función decorada con los parámetros correspondientes manchados y el resultado es retornado.

#### cleaner

El código del decorador cleaner se lista en la figura 4.8. Al igual que untrusted\_args es un decorador con argumentos.

```
def cleaner(v):
    def _cleaner(f):
    def inner(*args, **kwargs):
        r = f(*args, **kwargs)
        remove_tags(r, v)
        return r
    return inner
    return _cleaner
```

Figura 4.8: Código de cleaner

En la línea 1, v es la etiqueta que la función limpiadora decorada será capaz de limpiar. En la línea 2, f es la función limpiadora a decorar.

La función \_cleaner retorna una función (inner) que llama a la función f (línea 4) y elimina la etiqueta v del resultado (línea 5).

### validator

El código del decorador validator (figura 4.9) es similar al de cleaner pero con una complejidad extra. En la línea 1, además del argumento v, vemos el argumento cond (explicado a continuación) y los argumentos nargs y nkwargs (similares a los de untrusted\_args).

```
def validator(v, cond=True, nargs=[], nkwargs=[]):
    def _validator(f):
    def inner(*args, **kwargs):
        r = f(*args, **kwargs)
        if r == cond:
            tovalid = set(args[n] for n in nargs)
            tovalid.update(kwargs[n] for n in nkwargs)
        for a in tovalid:
            remove_tags(a, v)
        return r
    return inner
    return _validator
```

Figura 4.9: Código de validator

nargs y nkwargs definen los argumentos que la función validadora está revisando. Si el resultado de la función validadora es igual a cond, entonces la etiqueta v debe borrarse de los argumentos validados (líneas a 5 a 9).

#### ssink

La figura 4.10 muestra el código del decorador ssink.

```
def ssink(v=None, reached=reached):
       def _solve(a, f, args, kwargs):
           if ENDS:
               if RAISES:
                   reached(a)
                   raise TaintException()
               else:
                   return reached(a)
           else:
               reached(a)
               return f(* args, **kwargs)
       def _ssink(f):
13
           def inner(*args, **kwargs):
               allargs = chain(args, kwargs.itervalues())
15
               if v is None: # sensitive to ALL
                   for a in allargs:
                        t = set()
                        collect_tags(a, t)
                        if t:
                            return _solve(a, f, args, kwargs)
21
               else:
                   for a in allargs:
23
                        t = set()
                        collect_tags(a, t)
                        if v in t:
                            return _solve(a, f, args, kwargs)
27
               return f(* args, **kwargs)
28
           return inner
29
       return _ssink
```

Figura 4.10: Código de ssink

De la línea 2 a 11 se define la función auxiliar \_solve de la que nos ocuparemos más tarde.

En la línea 13, la función argumento f es la la función sumidero sensible a la que no queremos que lleguen valores manchados con cierta etiqueta (v).

La función \_ssink retorna una función (inner) que primero arma un iterador (allargs) con todos los argumentos del sumidero (línea 15). Si v es None revisa si alguno de los argumentos tiene alguna mancha (cualquiera); si esta condición se da, se llama a \_solve. Si, caso contrario, v tiene especificado un valor de etiqueta, entonces se llama a \_solve sólo si esta etiqueta está presente en alguno de los argumentos de la función sumidero (líneas 16 a 27). Si nada de lo anterior sucede, se ejecuta el sumidero normalmente (línea 28).

La función \_solve se comporta de la siguiente manera. Utiliza las configuraciones globales ENDS y RAISES para determinar si corta o no la ejecución y, en caso de cortarla, si se debe lanzar una excepción. En cualquiera de los 3 casos, siempre se ejecuta la función reached que por defecto imprime en la salida estándard un mensaje explicando qué pasó, similar al de la figura 3.13 en el capítulo anterior. Esta función es configurable mediante el argumento reached del decorador ssink.

### 4.4. Funciones taint-aware

Muchos de los análisis de manchas mencionados en el capítulo 2 [3, 26, 19, 20, 16, 34] no propagan la información de las manchas cuando el valor resultante de una operación que involucra algún valor manchado no es un string. Por ejemplo, el cálculo de la longitud de un string manchado resulta en un entero no manchado.

Esta decisión de diseño puede afectar la habilidad del análisis de manchas para detectar vulnerabilidades. Por ejemplo, podría no considerar patrones peligrosos como el de codificar strings como listas de números.

Una forma común de resolver este problema es marcar las funciones que realizan codificaciones sobre strings como sumideros sensibles. De esta forma, se fuerza que la sanitización ocurra antes de que los strings sean representados en otro formato.

De todas formas, este enfoque no es satisfactorio: se pierde el significado intrínseco de lo que es un sumidero sensible. Los sumideros sensibles son operaciones críticas en seguridad, no funciones que realizan codificación de strings.

La biblioteca propone una forma de solucionar este problema. La figura 4.11 muestra el uso de una función genérica que sirve para sobreescribir funciones del lenguaje con funciones taint-aware, esto es: funciones que devuelven objetos taint-aware si su argumento es taint-aware y conservan las manchas.

```
len = propagate_func(len)

ord = propagate_func(ord)

chr = propagate_func(chr)
```

Figura 4.11: Funciones taint-aware para strings y enteros

Por ejemplo, la función len de Python se utiliza para obtener la longitud de una secuencia, como ser un string. Si el string en cuestión está manchado, queremos que su longitud, es decir, el entero resultante de llamar a la función len, también esté manchado.

En el ejemplo se redefinen las funciones que vienen con el lenguaje para computar: la longitud de una secuencia (len), el código ASCII de un carácter (ord) y su inversa (chr). Como resultado, len(taint('string')) retornará el entero manchado 6

Está en manos de los usuarios de la biblioteca decidir qué funciones deben ser taint-aware dependiendo del escenario de uso.

La figura 4.12 muestra el código de propagate\_func. Al igual que el código mostrado en la figura 4.4, vemos una función de orden superior. Toma como argumento una función f y retorna otra función (inner) capaz de propagar la información de las manchas de los argumentos al resultado.

```
def propagate_func(original):
    def inner (*args, **kwargs):
        t = set()
        for a in args:
            collect_tags(a,t)
        for v in kwargs.values():
            collect_tags(v,t)
        r = original(*args,**kwargs)
        if t == set([]):
            return r
        return taint_aware(r,t)
        return inner
```

Figura 4.12: Propagación de la información de las manchas a través de diferentes objetos taint-aware

De las líneas 3 a 7 se obtienen las etiquetas de los argumentos. Si el conjunto de las etiquetas recolectadas está vacío, no hay valores manchados involucrados y por lo tanto no se realiza propagación de manchas (líneas 9 y 10). Caso contrario, se retorna una versión taint-aware del resultado con las etiquetas recolectadas en los argumentos (línea 11).

## 4.5. Más detalles de implementación

Para más detalles sobre la implementación se puede consultar el código fuente de la biblioteca.

El mismo está disponible en Internet bajo la licencia GNU General Public License (ver http://www.juanjoconti.com.ar/taint/) y en el apéndice A.



## Limitaciones

En este capítulo analizo el modo de abordar ciertas limitaciones que surgen del enfoque propuesto y de la tecnología utilizada para la implementación. Se han detectado durante el desarrollo y uso de la biblioteca.

### 5.1. Limitaciones de ámbito

Depende de los usuarios de la biblioteca decidir qué funciones y clases del lenguaje serán taint-aware. Esto se debe al objetivo de que la biblioteca sea flexible y no afecte el desempeño del código ejecutado a menos que sea necesario. Si un usuario está interesado en realizar una análisis de manchas solo sobre strings, no tiene por qué pagar el precio de que la información de las manchas también se lleve para enteros.

Cabe remarcar que la biblioteca sólo mantiene la información de las manchas en el código fuente que se está desarrollando. La información de las manchas se podría perder si, por ejemplo, los valores manchados se pasan a bibliotecas externas (o bibliotecas escritas en otros lenguajes) que no son taint-aware. Una forma de solucionar este problema es convertir las funciones de bibliotecas externas aplicándoles la función propagate\_func. Esto funcionará solo si la función no tiene efectos colaterales.

### 5.2. La clase bool

En la figura 4.3, el método que produce automáticamente clases taint-aware no funciona con la clase bool. La razón es que esta clase no puede ser extendida en Python<sup>1</sup>.

Si bien la restricción es arbitraria y no es justificada por una razón técnica, Guido van Rossum, el creador del lenguaje, ha manifestado en la lista de correos del desarrollo del lenguaje que no se permite extender la clase bool por que esto sólo sería útil si también se le permitiera tener instancias, pero éstas también serían instancias de bool y esto rompería la invariante de que True y False son las únicas instancias de bool<sup>2</sup>.

Es por esto que la biblioteca no puede manejar booleanos manchados. Esto no restringe significativamente el uso que se pueda hacer de la biblioteca por dos razones. En primer lugar, los valores booleanos son típicamente usados en condiciones. Como la biblioteca ya ignora a los flujos implícitos (ver sección 3.2), las posibilidades de encontrar vulnerabilidades no se ven reducidas drásticamente al no poder seguir la información de las manchas en booleanos. Segundo, las operaciones booleanas and y or en Python (por ejemplo a and b) son convertidas a una sentencia que utiliza estructuras de control de flujo if/else (b if a else a) y no se lleva a cabo ninguna conversión al tipo bool. Es decir que si los objetos involucrados son taintaware, el resultado de esta operación lo será también, reduciendo el número de casos en los que la información de las manchas es perdida.

### 5.3. Limitaciones en métodos

Al generar la clase taint-aware STR (figura 4.5), se encontraron algunos problemas al trabajar con algunos métodos de la clase str. El intérprete de Python lanzaba una excepción cuando se quería redefinir algunos métodos. Para otros, como \_\_new\_\_, \_\_init\_\_, \_\_getattribute\_\_ y \_\_repr\_\_ que se redefinían en la creación de las clases, se producía una recursión infinita al llamarlos. Tanto para la generación de la clase STR como para INT y otras, se notó el mismo comportamiento (métodos

http://docs.python.org/library/functions.html#bool

 $<sup>^2</sup>$ Guido van Rossum sobre extender la clase bool en la lista de correos python-dev: http://mail.python.org/pipermail/python-dev/2002-March/020822.html

que no se podían sobreescribir por distintas razones). Estas restricciones no impactan drásticamente en las habilidades de detectar vulnerabilidades.

El método \_\_new\_\_ se llama al crear objetos. En la figura 4.3, para las clases taint-aware se define este método en la línea 3. El método \_\_init\_\_ se llama para inicializar el objeto. Python llama a estos dos métodos para crear objetos y los programas no suelen llamarlos explícitamente.

El método \_\_getattribute\_\_ es usado para acceder a cualquier atributo de un objeto. Este método es heredado de klass y funciona como se espera para las clases taint-aware.

Teniendo en cuenta lo anterior, cabe mencionar que el argumento methods en la función taint\_class establece los métodos que serán redefinidos en las clases taint-aware (figura 4.3).

### 5.4. Problemas específicos

Durante el uso de la biblioteca, se descubrieron algunos problemas específicos. En la batería de pruebas (ver apéndice B) hay 3 tests comentados que los ponen de manifiesto.

En esta sección, a modo de ejemplo, voy a describir uno de ellos: el problema del operador % al combinar objetos de la clase str y la clase unicode. Si bien la explicación puede ser muy técnica y altamente específica, creo importante incluirla para demostrar el nivel de detalle que se tiene que tener al construir una biblioteca de este tipo.

En la figura 5.1 se ve claramente el problema. Primero se crean dos objetos manchados. s es un objeto taint-aware creado a partir de un objeto de la clase str y u es un objeto taint-aware creado a partir de un objeto de la clase unicode.

```
>>> s = taint('s')
>>> u = taint(u'u')
>>> tainted('%s' %s)

True
>>> tainted(u'%s' %u)

True
>>> tainted(u'%s' %u)

False
```

Figura 5.1: El problema del operador %

La operación de formateo de la línea 3 es convertida a s.\_\_rmod\_\_("%s"). Como s es un objeto taint-aware, puede hacer que el resultado de la operación también sea un objeto taint-aware con las manchas correspondientes. En la línea 5 pasa algo parecido. ¿Por qué no pasa lo mismo en la línea 7? La razón está en las reglas de coerción de Python³.

Cuando se hace a % b (independientemente del tipo de las variables):

- Lo primero que se intenta hacer es a. \_\_mod\_\_(b) (si existe y no devuelve NotImplemented, ese es el resultado).
- El segundo intento es b.\_\_rmod\_\_(a). *Excepto* que b sea una instancia de una subclase de la de a, en ese caso esta variante se prueba primero.

En los ejemplos de las líneas 3 y 5, como el objeto de la derecha es instancia de una subclase de la clase del objeto de la izquierda, se ejecuta el método \_\_rmod\_\_ del objeto de la derecha. En el caso de la línea 7, la clase del objeto de la derecha (taintaware que extiende a unicode) no es subclase de la clase del objeto de la izquierda (str) por lo que se ejecuta el método \_\_mod\_\_ del objeto de la izquierda.

 $<sup>^3\</sup>mathrm{Ver}$  ítems 6 y 7 de http://docs.python.org/reference/datamodel.html# coercion-rules



## Conclusiones

Se ha descrito una biblioteca para análisis de manchas escrita enteramente en Python en la cual no se necesitan modificaciones en el intérprete y las modificaciones en el código a analizar son mínimas.

Dentro de las dos alternativas básicas para su implementación, análisis estático y análisis dinámico, se eligió realizar una implementación dinámica ya que estas logran menos falsos positivos.

Al realizar la implementación en forma de una biblioteca, en lugar de modificar el intérprete, se pudo dedicar esfuerzo a desarrollar características innovadoras en lugar de lidiar con detalles de implementación del lenguaje.

Una de las principales características de la biblioteca es que permite rastrear información de manchas en distintos tipos de datos, no sólo strings, sino también otros tipos de datos del lenguaje e incluso tipos de datos definidos por el usuario. Como consecuencia de esta característica, también se ha incluido la posibilidad de tener funciones que reciben objetos manchados de un tipo de datos y retornan objetos manchados de otro tipo; otra característica no presente en la mayoría de las implementaciones.

A diferencia de los enfoques tradicionales, en lugar de distinguir a los objetos manchados con una bandera booleana, cada uno cuenta con un atributo que es un conjunto de manchas que el objeto tiene en un determinado momento. Que un objeto pueda tener distinto tipo de machas, permite que el análisis tenga mayor granularidad con lo que se reducen aún más los falso positivos.

Otra decisión de diseño que ha demostrado ser de mucha utilidad es que las fuentes

no confiables y los sumideros sensibles no estén predefinidos, sino que puedan ser definidos por los usuarios de la biblioteca con mucha libertad.

Para aplicar el análisis de manchas a los programas, sólo se necesita indicar las fuentes no confiables, sumideros sensibles y funciones de sanitización. La biblioteca usa decoradores como una forma no invasiva de marcar el código fuente. Estos y los mecanismos de ejecución dinámica de Python son los que permiten que el análisis se ejecute casi sin modificaciones en el código analizado.

Se ha logrado una implementación de pocas líneas de código y particularmente elegante. La biblioteca tiene alrededor de 350 líneas de código fuente.

La biblioteca se encuentra disponible en Internet para quien quiera extenderla para darle usos no contemplados originalmente.

El hecho de que la biblioteca tenga trazabilidad de manchas a través de distintos tipos de datos, abre las puertas a nuevos escenarios en los cuales realizar trabajos futuros como el de llevar estas herramientas de seguridad a las nuevas plataformas de cloud computing.

# Apéndice

## A. Código fuente de la biblioteca

```
# * coding: utf 8 *
    Taint Mode for Python via a Library
    Copyright 2009 Juan Jose Conti
    Copyright 2010 Juan Jose Conti & Alejandro Russo
    Copyright 2011 Juan Jose Conti & Alejandro Russo
    Copyright 2012 Juan Jose Conti & Alejandro Russo
    This file is part of taintmode.py
    taintmode is free software: you can redistribute it and/or modify
    it under the terms of the GNU General Public License as published by
the Free Software Foundation, either version 3 of the License, or
    (at your option) any later version.
    taintmode.py is distributed in the hope that it will be useful, but WITHOUT ANY WARRANIY; without even the implied warranty of MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the
17
18
    GNU General Public License for more details.
    You should have received a copy of the GNU General Public License along with taintmode.py. If not, see <a href="https://www.gnu.org/licenses/">http://www.gnu.org/licenses/</a>>.
23
24
25
    import inspect
    from itertools import chain
    34
    ENDS = False
    RAISES = False
KEYS = [XSS, SQLI, OSI, II] = range(1, 5)
    TAGS = set(KEYS)
    class \ TaintException \, (\, Exception \, ) :
41
42
43
    def ends_execution(b=True):
         global ENDS
46
         ENDS = b
47
48
    # ======= Taint aware functions ============
```

```
def propagate_func(original):
         def inner (* args, **kwargs):
51
              t = set()
52
53
              for a in args:
                   collect_tags(a, t)
55
              for v in kwargs.values():
56
                  collect_tags(v, t)
              r = original(*args, **kwargs)
if t:
57
58
                  r = taint_aware(r, t)
59
              return r
60
         return inner
62
    len = propagate_func(len)
ord = propagate_func(ord)
chr = propagate_func(chr)
63
64
65
     # =========== Auxiliaries functions ====================
     def mapt(o, f, check=lambda o: type(o) in tclasses):
69
         if check(o):
70
              return f(o)
71
          elif isinstance(o, list):
72
         return [mapt(x, f, check) for x in o] elif isinstance(o, tuple):
74
         return tuple(mapt(x, f, check) for x in o)
elif isinstance(o, set):
    return set(mapt(x, f, check) for x in o)
75
76
77
          elif isinstance(o, dict):

klass = type(o) # It's quite common for frameworks to extend dict
78
              # with useful new methdos i.e. web.py
return klass((k, mapt(v, f, check)) for k, v in o.iteritems())
81
82
         else:
83
              return o
84
     def remove_taint(v):
         def \_remove(o):
              if hasattr(o, 'taints'):
o.taints.discard(v)
88
89
90
         return _remove
93
     def remove_tags(r, v):
94
         mapt(r, remove\_taint(v), lambda o: True)
95
96
97
     def collect_tags(s, t):
           ''Collect tags from a source s into a target t.'''
99
         mapt(s, lambda o: t.update(o.taints), lambda o: hasattr(o, 'taints'))
100
101
     def update_tags(r, t):
102
         mapt(r, lambda o: o.taints.update(t), lambda o: hasattr(o, 'taints'))
103
105
106
     def taint_aware(r, ts=set()):
         r = mapt(r, tclass)
update_tags(r, ts)
107
108
109
         return r
110
112
    113
     def untrusted_args(nargs=[], nkwargs=[]):
114
115
         Mark a function or method that would recive untrusted values.
116
117
         nargs is a list of positions. Positional arguments in that position will be tainted for all the types of taint.
118
119
120
         nkwargs is a list of strings. Keyword arguments for those keys will be tainted for all the types of taint.
121
122
```

```
def \ \_untrusted\_args\left(\,f\,\right):
124
              def inner(*args, **kwargs):
    args = list(args)
125
126
                   for n in nargs:
127
                      args[n] = mapt(args[n], taint)
129
                   for n in nkwargs:
                  kwargs[n] = mapt(kwargs[n], taint)
r = f(*args, **kwargs)
130
131
                  return r
132
133
              return inner
134
         return _untrusted_args
135
     def\ untrusted \,(\,f\,):
136
137
         Mark a function or method as untrusted.
138
139
         The returned value will be tainted for all the types of taint.
140
141
142
         def inner(*args, **kwargs):
              r = f(*args, **kwargs)
return taint_aware(r, TAGS)
143
144
         return inner
145
146
     def validator(v, cond=True, nargs=[], nkwargs=[]):
148
149
         Mark a function or method as capable to validate its input.
150
         nargs is a list of positions. Positional arguments in that positions are
151
         the ones validated.
152
153
154
         nkwargs is a list of strings. Keyword arguments for those keys are the ones
155
156
         If the function returns cond, v will be removed from the the validated
157
158
         inpunt.
159
         def _validator(f):
    def inner(*args, **kwargs):
160
161
                  r = f(*args, **kwargs)
if r == cond:
162
163
                       tovalid = set(args[n] for n in nargs)
164
165
                       tovalid.update(kwargs[n] for n in nkwargs)
                        for a in tovalid:
167
                            remove_tags(a, v)
168
                  refurn r
              return inner
169
         return _validator
170
171
172
173
     def cleaner(v):
174
         Mark a function or methos as capable to clean its input.
175
176
         v tag is removed from the returned value.
177
178
179
         def _cleaner(f):
180
              def inner(*args, **kwargs):
                  r = f(*args, **kwargs)
remove_tags(r, v)
181
182
                  return r
183
              return inner
185
         return _cleaner
186
187
     def reached(t, v=None):
188
         Execute if a tainted value reaches a sensitive sink
189
190
         for the vulnerability v.
         If the module level variable ENDS is set to True, then the sink is not
192
         executed and the reached function is executed instead. If ENDS is set to False
193
         the reached function is executed but the program continues its flow.
194
195
         The provided de facto implementation alerts that the violation happened and
```

```
197
          information to find the error.
198
          frame = sys._getframe(3)
filename = inspect.getfile(frame)
199
200
          print "=" * 79
print "Violation in line %d from file %s" %(lno, filename)
print "Tainted value: %s" % t
print '' * 79
201
202
203
204
205
           lineas = inspect.findsource(frame)[0]
206
          lineas = [' %' %1 for 1 in lineas]
lno = lno 1
207
          lineas [lno] = '==> ' + lineas [lno][4:]
lineas = lineas [lno] 3: lno + 3]
print "".join(lineas)
print "=" * 79
208
209
210
211
212
213
214
      def ssink(v=None, reached=reached):
215
          Mark a function or method as sensitive to tainted data.
216
217
          If it is called with a value with the v tag
218
          (or any tag if v is None), it's not executed and reached is executed instead.
219
221
222
          These sinks are sensitive to a kind of vulnerability, and must be specified
                when
          the decorator is used.
223
224
          225
226
                    if RAISES:
227
228
                         reached(a)
                         raise TaintException()
229
230
                     else:
231
                         return reached(a)
232
233
                     reached(a)
234
                     return f(*args, **kwargs)
235
236
          def ssink(f):
237
                def inner(*args, **kwargs):
                     allargs = chain(args, kwargs.itervalues())
if v is None: # sensitive to ALL
238
239
                          for a in allargs:
240
241
                               t = set()
                               collect_tags(a, t)
242
243
                               i\,f\quad t:
                                    return _solve(a, f, args, kwargs)
245
                     else:
                          for a in allargs:
246
247
                               t = set()
                               collect_tags(a, t)
248
249
                               if v in t:
250
                                    return _solve(a, f, args, kwargs)
251
                     return f(* args , ** kwargs)
          return inner
return _ssink
252
253
254
     def tainted (o, v=None):
255
256
257
          Tells if a value o, a tclass instance, is tainted for the given
           vulnerability v.
258
259
          If v is not provided, checks for all taints. If the value is tainted with at least one vulnerability, returns True.
260
261
262
           if not hasattr(o, 'taints'):
               return False
264
           if v is not None:
265
          return v in o.taints return bool(o.taints)
266
267
268
     def taint(o, v=None):
```

```
270
          Helper function for taint the value o with the vulnerability v.
271
272
273
          If v is not provided, taint with all types of taints.
274
275
          ts = set()
276
          if v is not None:
277
              ts.add(v)
          else:
278
279
              ts.update(TAGS)
280
281
          return taint_aware(o, ts)
282
     283
284
285
     def propagate method (method):
          def inner(self, *args, **kwargs):
286
287
              r = method(self, *args, **kwargs)
288
               t = set()
289
               for a in args:
                   collect_tags(a, t)
290
               for v in kwargs.values():
291
                   collect_tags(v, t)
292
               t.update(self.taints)
293
294
               return taint_aware(r, t)
295
          return inner
296
297
     def taint_class(klass, methods=None):
298
299
          if not methods:
              methods = attributes(klass)
300
301
          class tklass(klass):
              def __new__(cls, *args, **kwargs):
    self = super(tklass, cls).__new__(cls, *args, **kwargs)
302
303
                   self.taints = set()
304
                   # if any of the arguments is tainted, taint the object aswell
307
                   for a in args:
308
                        collect_tags(a, self.taints)
309
                   for v in kwargs.values():
310
311
                        collect_tags(v, self.taints)
                   return self
313
314
              # support for assigment and taint change in classobj
315
316
                     __setattr__(self, name, value):
317
318
                   if self.__dict__ and name in self.__dict__ and tainted(self.__dict__[
                         name]):
                        for t in self.__dict__[name].taints:
319
                             320
321
322
                             if not any([t in x for x in taintsets]):
323
                                  self.taints.remove(t)
324
                   if self.__dict__ is not None:
    self.__dict__[name] = value
    if tainted(value):
325
326
327
                             self.taints.update(value.taints)
329
330
          d = klass.\__dict\__
          for name, attr in [(m, d[m]) for m in methods]:
    if inspect.ismethod(attr) or inspect.ismethoddescriptor(attr):
        setattr(tklass, name, propagate_method(attr))
331
332
333
          # str has no __radd__ method
if '__add__' in methods and '__radd__' not in methods:
    setattr(tklass, '__radd__', lambda self, other:
334
335
336
337
                                                tklass.__add__(tklass(other), self))
         # unicode __rmod__ returns NotImplemented
if klass == unicode:
    setattr(tklass, '__rmod__', lambda self, other:
338
339
340
                                                tklass.__mod__(tklass(other), self))
```

```
return tklass
342
343
344
     345
346
347
348
349
     # ====== Taint aware classes for strings, integers, floats, and unicode ======
350
351
352
     def attributes (klass):
          a = set(klass.__dict__.keys())
return a dont_override
353
354
355
     str_methods = attributes(str)
356
     unicode_methods = attributes(str)
unicode_methods = attributes(unicode)
int_methods = attributes(int)
357
358
359
     float_methods = attributes (float)
     STR = taint_class(str, str_methods)
UNICODE = taint_class(unicode, unicode_methods)
INT = taint_class(int, int_methods)
FLOAT = taint_class(float, float_methods)
361
362
363
364
     tclasses = {str: STR, int: INT, float: FLOAT, unicode: UNICODE}
366
367
     def tclass(o):
    '''Tainted instance factory.'''
368
369
           klass = type(o)
370
371
          if klass in tclasses.keys():
372
              return tclasses[klass](o)
          else:
373
               raise KeyError
374
375
     if __name__ == "__main__":
376
               import doctest
378
                doctest.testmod()
```

### B. Casos de prueba

```
from taintmode import *
    import unittest
    ends execution()
    def reached(f):
         return False
    def some_input(value="some input from the outside"):
'''Some random input from the 'outside'.'''
10
11
         return value
12
14
    @cleaner(SQLI)
    def cleanSQLI(s):
    '''Dummy SQL injection cleaner.'''
    return s.replace(" ", "")
16
17
    @cleaner(XSS)
    def cleanXSS(s):
    '''Dummy XSS cleaner.'''
    return s.replace("<", "&lt;")</pre>
21
22
23
24
    @cleaner(II)
    def cleanII(s):
    '''Dummy II cleaner.'''
         return s.replace("os", "")
27
28
    @cleaner(OSI)
29
    def cleanOSI(s):
30
         '''Dummy OSI cleaner.'''
return s.replace(";", "")
32
33
34
    @ssink(reached=reached)
    def saveDB1(valor):
35
          ''Dummy save in database function. Sensitive to all vulnerabilities.'''
36
    @ssink(v=SQLI, reached=reached)
    def saveDB2(valor):
'''Dummy save in database function. Only sensitive to SQL injection.'''
40
41
         return True
42
43
    @ssink(v=XSS, reached=reached)
45
    def saveDB3(valor):
          ''Dummy save in database function. Only sensitive to SQL injection.'''
46
         return True
47
48
    class TestTaintFlow(unittest.TestCase):
49
50
         def\ test\_tainted(self):
                ''a tainted value reaches a sensitive sink.'''
52
53
              i = some_input('a r v r a s s')
54
              self.assertFalse(saveDB1(i))
55
         def test_tainted_not_clean_anough(self):
               ''a partial tainted value reaches a full sensitive sink.'''
59
              i = some_input('a p t v r a f s s')
60
              self.assertFalse(saveDB1(cleanSQLI(i)))
61
         def test_not_tainted(self):
               ''an SQLI cleaned value reaches a SQLI sensitive sink.
              It's all right.
66
              i = some_input('a s c v r a s s s i a r')
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i)))
   class TestSTR(unittest.TestCase):
```

```
def test_right_concatenation_not_cleaned(self):
73
               '''a tainted value is right concatenated with a non tainted value.

The result is tainted. If not cleaned, the taint reaches the sink.'''
74
75
               i = some_input('right concatenation')
77
               self.assertFalse(saveDB2(i + "hohoho"))
78
79
          def test left concatenation not cleaned (self):
80
                  'a tainted value is left concatenated with a non tainted value.
81
               The result is tainted. If not cleaned, the taint reaches the sink.'''
               i = some_input('left concatenation')
84
               self.assertFalse(saveDB2("hohoho" + i))
85
86
87
          def test right concatenation (self):
               '''a tainted value is right concatenated with a non tainted value. The result is tainted.'''
               i = some_input('clean right concatenation')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i + "hohoho")))
91
92
93
94
          def test_left_concatenation(self):
              '''a tainted value is left concatenated with a non tainted value. The result is tainted.'''
97
               i = some_input('clean left concatenation')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI("hohoho" + i)))
98
99
100
          def test_indexing_not_cleaned(self):
101
                  'if you get an item from a tainted value, the item is also tainted.'''
103
               i = some_input('indexing')
self.assertFalse(saveDB2(i[4]))
104
105
106
          def test_indexing(self):
                '''if you get an item from a tainted value, the item is also tainted.'''
108
109
               i = some_input('clean indexing')
110
               self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i[4])))
111
112
          def test_mul_not_cleaned(self):
113
                 ''if s is tainted, s * n is also tainted.'''
115
               i = some_input('multi')
116
               self.assertFalse(saveDB2(i * 8))
117
118
          def test_mul(self):
119
120
                '''if s is tainted, s * n is also tainted.'''
121
               i = some_input('clean multi')
122
               self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i * 8)))
123
124
          def test_left_mul_not_cleaned(self):
125
                 ''if s is tainted, n * s is also tainted.'''
127
128
               i = some_input('left multi')
self.assertFalse(saveDB2(8 * i))
129
130
          def test_left_mul(self):
131
                 ''if s is tainted, n * s is also tainted.'''
133
               i = some_input('clean left multi')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(8 * i)))
134
135
136
137
          def test_slice_not_cleaned(self):
                '''if you slice a tainted value, the slice also tainted.'''
138
               i = some_input('take a slice')
self.assertFalse(saveDB2(i[2:5]))
140
141
142
          def test_slice(self):
    '''if you slice a tainted value, the slice also tainted.'''
143
144
```

```
i = some_input('clean teke a slice')
146
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i[2:5])))
147
148
         def test_mod_not_cleaned(self):
149
                ''if s is tainted, s %a is also tainted.'''
151
              i = some_input("fomat % this 1")
152
               self.assertFalse(saveDB2(i %'a'))
153
154
155
         def test_mod(self):
156
                ''if s is tainted, s % a is also tainted.'''
              i = some_input("fomat % this 2")
158
               self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i % 'b')))
159
160
         def test_rmod_not_cleaned(self):
161
                ''if s is tainted, a %s is also tainted.'''
              i = some_input("ar1")
self.assertFalse(saveDB2("%s" %i))
164
165
166
         def test_rmod(self):
167
                ''if s is tainted, a %s is also tainted.'''
168
              i = some_input("ar2")
170
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI("%s" %i)))
171
172
         # tests for public str methdos
173
174
175
         def test_join_not_cleaned(self):
                 'if s is tainted, s.join(aLista) is also tainted.'''
176
177
              i = some_input('join')
self.assertFalse(saveDB2(i.join(['_', '_', '_'])))
178
179
180
         def test_join(self):
182
               '''if s is tainted, s.join(aLista) is also tainted.'''
183
              i = some_input('clean join')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.join(['_', '_', '_']))))
184
185
186
         #def test_join_taint_argument(self):
                 ''if s is tainted, .join(list cotaining s) is also tainted.'''
189
         #
               i = some_input('clean join')
self.assertFalse(saveDB2(",".join([i, '_', '_'])))
190
191
192
         def test_capitalize_not_cleaned(self):
    '''if s is tainted.s.capitalize() is also tainted.'''
193
195
              i = some_input('capitalize')
196
               self.assertFalse(saveDB2(i.capitalize()))
197
198
         def test_capitalize(self):
199
                ''if s is tainted. s.capitalize() is also tainted.'''
201
202
              i = some_input('clean capitalize')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.capitalize())))
203
204
         def test_center_not_cleaned(self):
205
                ''if s is tainted. s.center(n) is also tainted.'''
207
              i = some_input('center')
208
              self.assertFalse(saveDB2(i.center(6)))
209
210
         def test_center(self):
211
               '''if s is tainted. s.center(n) is also tainted.'''
212
              i = some_input('clean center')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.center(6))))
214
215
216
         def test_expandtabs_not_cleaned(self):
217
                ''if s is tainted. s.expandtabs(n) is also tainted.'''
218
```

```
220
               i = some input(' \ t')
               self.assertFalse(saveDB2(i.expandtabs(4)))
221
222
223
          def test_expandtabs(self):
                 ''if s is tainted. s.expandtabs(n) is also tainted.'''
225
               i = some_input('\tclean\t')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.expandtabs(4))))
226
227
228
229
          def test_ljust_not_cleaned(self):
230
                 ''if s is tainted. s.ljust(n) is also tainted.'''
231
               i = some_input('left just')
self.assertFalse(saveDB2(i.1just(42)))
232
233
234
          def test_ljust(self):
235
                 ''if s is tainted. s.ljust(n) is also tainted.'''
237
238
               i = some_input('clean left just')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.ljust(42))))
239
240
          def test_lower_not_cleaned(self):
    '''if s is tainted. s.lower() is also tainted.'''
241
242
               i = some_input("NOT LOWER")
244
245
               self.assertFalse(saveDB2(i.lower()))
246
          def test_lower(self):
247
                 '''if s is tainted. s.lower() is also tainted.'''
248
               i = some_input("CLEAN NOT LOWER")
250
                self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.lower())))
251
252
          def test_lstrip_not_cleaned(self):
    '''if s is tainted. s.lstrip([chars]) is also tainted.'''
253
254
255
               i = some_input("
256
                                            left spaces")
                self.assertFalse(saveDB2(i.lstrip()))
257
258
          def test_lstrip(self):
259
                 ''if s is tainted. s.lstrip([chars]) is also tainted.'''
260
               i = some_input("
                                            left spaces and clean")
               self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.1strip())))
263
264
          def test_partition_not_cleaned(self):
    '''s.partition(sep) > head, sep, tail. If s is tainted,
    head, sep and tail are also tainted.'''
265
266
267
269
               i = some_input("sepa/rated")
               h, s, t = i.partition('/')
self.assertFalse(saveDB2(h))
270
271
                self.assertFalse(saveDB2(s))
272
273
               self.assertFalse(saveDB2(t))
274
275
          def test_partition(self):
               ''''s.partition(sep) > head, sep, tail. If s is tainted, head, sep and tail are also tainted.'''
276
277
278
                i = some_input("clean sepa/rated")
279
               h, s, t = i.partition('/')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(h)))
281
282
                self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(s)))
                self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(t)))
283
284
285
          def test_replace_not_cleaned(self):
                 '''if s is tainted. s.replace(old, new[, count]) is also tainted.'''
286
               i = some_input("a_a_a_a_a")
288
                self.assertFalse(saveDB2(i.replace('_', '')))
289
290
          def test_replace(self):
    '''if s is tainted. s.replace(old, new[, count]) is also tainted.'''
291
```

```
i = some_input("clean_a_a_a_a_a")
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.replace('_', ''))))
295
296
          def test_replace_with_count_not_cleaned(self):
                 ''if s is tainted. s.replace(old, new[, count]) is also tainted.'''
299
               i = some_input("a_a_a_a_eount")
self.assertFalse(saveDB2(i.replace('_', ''', 2)))
300
301
302
303
          def test_replace_with_count(self):
304
                  ''if s is tainted. s.replace(old, new[, count]) is also tainted.'''
305
               i = some_input("clean_a_a_a_a_count")
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.replace('_', ' ', 2))))
306
307
308
          #def test_replace_taint_argument(self):
309
                    'if s is tainted. x.replace(s, new[, count]) is also tainted.'''
311
312
                 i = some_input("aaa")
                 self.assertFalse(saveDB2("aaaaaaa".replace(i, '_', 2)))
313
314
          def test_rjust_not_cleaned(self):
    '''if s is tainted.s.rjust(n) is also tainted.'''
315
316
               i = some_input('right just')
318
319
                self.assertFalse(saveDB2(i.rjust(42)))
320
          def test_rjust(self):
321
                 '''if s is tainted. s.rjust(n) is also tainted.'''
322
               i = some_input('clean right just')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.rjust(42))))
324
325
326
          def test_rpartition_not_cleaned(self):
327
               ''''s.rpartition(sep) > head, sep, tail. If s is tainted, head, sep and tail are also tainted.'''
328
330
331
                i = some_input("rsepa/rated")
               h, s, t = i.rpartition('/')
self.assertFalse(saveDB2(h))
332
333
                self.assertFalse(saveDB2(s))
334
                self.assertFalse(saveDB2(t))
337
          def test_rpartition(self):
               '''s rpartition(sep) > head, sep, tail. If s is tainted, head, sep and tail are also tainted.'''
338
339
340
                i = some_input("clean rsepa/rated")
341
               h, s, t = i.rpartition('/')
self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(h)))
343
                self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(s)))
344
                self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(t)))
345
346
347
          def test_rsplit_not_cleaned(self):
                '''s.rsplit(sep) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
349
350
               i = some_input("right/sepa/rated")
aList = i.rsplit('/')
351
352
                for 1 in aList:
353
                     self.assertFalse(saveDB2(1))
355
356
          def test_rsplit(self):
                '''s.rsplit(sep) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
357
358
359
360
                i = some_input("clean/right/sepa/rated")
                aList = i.rsplit('/')
                self.assertTrue(len(aList) == 4)
362
363
                for \ 1 \ in \ aList:
                    self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(1)))
364
365
366
          def test_rsplit_max(self):
                  ''s.rsplit(sep [, maxsplit]) > list of strings. If s is tainted,
```

```
strings in the list are also tainted.'''
368
369
                i = some_input("max/clean/right/sepa/rated")
370
371
               aList = i.rsplit('/', 1)
                self.assertTrue(len(aList) == 2)
373
                for 1 in aList:
                    self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(1)))
374
375
          def test_rstrip_not_cleaned(self):
    '''If s is tainted, s.rstrip([chars]) is also tainted.'''
376
377
378
379
                i = some_input("right strip it
               self.assertFalse(saveDB2(i.rstrip()))
380
381
          def test_rstrip(self):
    '''If s is tainted, s.rstrip([chars]) is also tainted.'''
382
383
385
               i = some_input("clean right strip it
386
                self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.rstrip())))
387
          def test split not cleaned (self):
388
               '''s.split(sep) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
389
390
               i = some_input("split/sepa/rated")
aList = i.split('/')
for l in aList:
392
393
394
                    self.assertFalse(saveDB2(1))
395
396
397
          def test_split(self):
               '''s.split(sep) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
398
399
400
                i = some_input("clean/split/sepa/rated")
401
               aList = i.split('/')
402
                self.assertTrue(len(aList) == 4)
403
404
                for 1 in aList:
                    self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(1)))
405
406
          def test_split_max(self):
407
               '''s.split(sep [, maxsplit]) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
408
409
410
                i = some_input("max/clean/split/sepa/rated")
411
               aList = i.split('/', 1)
self.assertTrue(len(aList) == 2)
412
413
                for 1 in aList:
414
                    self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(1)))
415
416
417
          def\ test\_splitlines\_not\_cleaned (self):
               '''s.splitlines([keepends]) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
418
419
420
                i = some_input("line\nline\nline")
421
422
                aList = i.splitlines()
423
               for 1 in aList:
                    self.assertFalse(saveDB2(1))
424
425
          def test_splitlines(self):
426
               '''s.splitlines([keepends]) > list of strings. If s is tainted, strings in the list are also tainted.'''
427
429
               i = some_input("clean\nline\nline\nline")
430
               aList = i.splitlines()
for l in aList:
431
432
                    self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(1)))
433
434
          def test_strip_not_cleaned(self):
435
                 ''if s is tainted. s. strip([chars]) is also tainted.'''
436
437
               i = some_input("
438
                                            leftright spaces
               self.assertFalse(saveDB2(i.strip()))
439
440
          def test_strip(self):
```

```
'''if s is tainted. s.strip([chars]) is also tainted.'''
442
443
              i = some_input("
                                     leftright spaces and clean
444
445
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.strip())))
447
         def test_swapcase_not_cleaned(self):
               ''if s is tainted. s.swapcase() is also tainted.'''
448
449
              i = some_input('SwApCaSe')
450
              self.assertFalse(saveDB2(i.swapcase()))
451
452
453
         def test_swapcase(self):
               ''if s is tainted. s.swapcase() is also tainted.'''
454
455
              i = some_input('cLeAn SwApCaSe')
456
             self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.swapcase())))
457
459
         def test_title_not_cleaned(self):
460
               ''if s is tainted. s.title() is also tainted.'''
461
              i = some input('title this')
462
              self.assertFalse(saveDB2(i.title()))
463
464
         def test_title(self):
    '''if s is tainted. s.title() is also tainted.'''
466
467
              i = some_input('clean title this')
468
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.title())))
469
470
471
         def\ test\_translate\_not\_cleaned (self):
472
                'if s is tainted. s.translate(table [, deletechars])
              is also tainted.'
473
474
              i = some_input('translate it')
475
              self.assertFalse(saveDB2(i.translate('o'*256)))
476
478
         def test_translate(self):
                ''if s is tainted. s.translate(table [, deletechars])
is also tainted.'''
479
480
481
              i = some_input('clean title this')
482
483
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.translate('o'*256))))
484
485
         def\ test\_upper\_not\_cleaned (self):
               ''if s is tainted. s.upper() is also tainted.'''
486
487
              i = some_input("not upper")
488
              self.assertFalse(saveDB2(i.upper()))
489
490
491
         def test_upper(self):
               ''if s is tainted. s.upper() is also tainted.'''
492
493
              i = some_input("clean not upper")
494
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.upper())))
495
497
         def\ test\_zfill\_not\_cleaned (self):
               ''if s is tainted. s.zfill(width) is also tainted.'''
498
499
              i = some_input("9")
500
              self.assertFalse(saveDB2(i.zfill(3)))
501
         def test_zfill(self):
    '''if s is tainted. s.zfill(width) is also tainted.'''
503
504
505
              i = some input("8")
506
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(i.zfil1(3))))
508
         # Previous tests are for methods returning str or containers
510
         def test_len(self):
    '''if s is tainted. len(s) is also tainted.'''
511
512
513
514
              i = some_input("cinco")
              self.assertFalse(saveDB2(len(i)))
```

```
516
      class TestINT(unittest.TestCase):
517
518
           def test_abs(self):
519
                 i = some_input(1)
self.assertTrue(tainted(abs(i)))
520
521
522
           def test_add(self):
523
                 i = some_input(1)
self.assertTrue(tainted(i + 2))
524
525
526
527
           def test_and(self):
                 i = some_input(1)
self.assertTrue(tainted(i & 2))
528
529
530
           def test_div(self):
531
                 i = some_input(1)
533
                 self.assertTrue(tainted(i / 2))
534
           def test_divmod(self):
535
                i = some_input(1)
a,b = divmod(i, 2)
self.assertTrue(tainted(a))
536
537
538
                 self.assertTrue(tainted(b))
540
           def test_floordiv(self):
541
                i = some_input(1)
d = i // 2
542
543
                 self.assertTrue(tainted(d))
544
545
546
           def test_radd(self):
                 i = some_input(1)
self.assertTrue(tainted(2 + i))
547
548
549
      class TestFLOAT(unittest.TestCase):
550
552
           def test_abs(self):
                 f = some_input(1.0)
self.assertTrue(tainted(abs(f)))
553
554
555
           def test_add(self):
    f = some_input(1.0)
    self.assertTrue(tainted(f + 2))
556
557
558
559
           def test_div(self):
    f = some_input(1.0)
    self.assertTrue(tainted(f / 2))
560
561
562
563
564
           def test_divmod(self)
565
                 f = some_input(1.0)
                 a, b = \overline{divmod}(f, 2)
566
                 self.assertTrue(tainted(a))
self.assertTrue(tainted(b))
567
568
569
570
           def test_floordiv(self):
                 f = some_input(1.0)
d = f // 2
571
572
                 self.assertTrue(tainted(d))
573
574
           def test_radd(self):
575
                 f = some_input(1.0)
self.assertTrue(tainted(2 + f))
576
577
578
      class TestUNICODE(unittest.TestCase):
579
580
581
           def test_add(self):
                 u = some_input(u'Asimov')
582
                 self.assertTrue(tainted(u + ' books'))
583
584
           def test_contains(self):
585
                u = some_input(u'Asimov')
self.assertTrue(tainted(u + ' books'))
586
587
588
           #def test_rmod_not_cleaned(self):
```

```
'''if s is tainted, a %s is also tainted.'''
590
591
                i = some_input(u"ar1")
592
                self.assertFalse(saveDB2("%s" %i))
593
595
         def\ test\_rmod\_not\_cleaned\_u\,(\,self\,):
                ''if s is tainted, a %s is also tainted.'''
596
597
               i = some_input(u"ar1")
598
              self.assertFalse(saveDB2(u"%s" %i))
599
600
601
         def test_rmod(self):
                ''if s is tainted, a %s is also tainted.'''
602
603
              i = some_input(u"ar2")
604
              self.assertTrue(saveDB2(cleanSQLI(u"%s" %i)))
605
606
607
     class TestDict(unittest.TestCase):
608
         def test_dict(self):
609
               @untrusted
610
              def retorna_dict():
611
                   return dict(a=1)
612
614
              d = retorna_dict()
615
              self.assertTrue(tainted(d['a']))
616
         def test_dictkind(self):
617
              class myDict(dict):
618
619
                   pass
620
              @untrusted
621
              def retorna_dict():
622
                   return myDict(a=1)
623
624
625
              d = retorna_dict()
626
              self.assertTrue(tainted(d['a']))
627
     class TestCHR(unittest.TestCase):
628
          '''Test the chr built it function. If the int like argument is tainted, the returned string must be tainted too.'''
629
630
631
632
         def test_no_tainted_ord(self):
633
              c = chr(42)
              self.assertFalse(tainted(c))
634
635
         def test_tainted_ord(self):
636
              c = chr(INT(42))
637
638
              self.assertEqual(str, type(c))
639
         def test_same_taints(self):
640
              o = INT(42)
641
              o.taints.add(XSS)
642
              c = chr(o)
643
              self.assertTrue(XSS in c.taints)
644
645
               self.assertEqual(1, len(c.taints))
646
    class TestORD(unittest.TestCase):
    '''Test the ord built it function. If the str like argument is tainted,
    the returned integer must be tainted too.'''
647
648
649
650
651
         def test_no_tainted_char(self):
              c = ord('*')
self.assertFalse(tainted(c))
652
653
654
655
         def test_tainted_char(self):
              c = ord(STR('*'))
656
               self.assertEqual(int , type(c))
658
         def\ test\_same\_taints (self):
659
              c = STR('*')
c.taints.add(XSS)
660
661
662
              o = ord(c)
              self.assertTrue(XSS in o.taints)
```

```
self.assertEqual(1, len(o.taints))
665
     class TestTaints (unittest. TestCase):
666
667
           def test_all_set(self):
668
                n = some_input('test all set')
self.assertTrue(SQLI in n.taints)
669
670
671
                self.assertTrue(XSS in n.taints)
672
          def test_in_one_set(self):
    n = some_input('test in one set')
673
674
675
                n = cleanSQLI(n)
                self.assertFalse(SQLI in n.taints)
676
677
                self.assertTrue(XSS in n.taints)
678
          def test_in_no_set(self):
    n = some_input('test in no set')
679
681
                n = cleanSQLI(n)
682
                n = cleanXSS(n)
                self.assertFalse(SQLI in n.taints)
self.assertFalse(XSS in n.taints)
683
684
685
686
     class TestTainted(unittest.TestCase):
688
          def test_tainted(self):
    x = 'taint'
689
690
                self.assertFalse(tainted(x))
691
                i = some_input(x)
692
693
                self.assertTrue(tainted(i))
694
695
          def test_tainted_vul(self):
696
               x = 'taint_vul'
self.assertFalse(tainted(x))
697
                i = some_input(x)
698
                self.assertTrue(tainted(i, v=XSS))
700
                self.assertTrue(tainted(i, v=SQLI))
701
                i = cleanSQLI(i)
                self.assertTrue(tainted(i, v=XSS))
self.assertFalse(tainted(i, v=SQLI))
702
703
704
705
          def test_tainted_vul2(self):
                '''If the given vul argument is not a valid KEY, return False.'''
707
                x = 'taint_vul2'
self.assertFalse(tainted(x))
708
709
                i = some input(x)
710
                self.assertFalse(tainted(i, v=100))
711
712
713
          def test_taint_0(self):
    ''' There was a bug
                    There was a bug in rev 98 related to 0 as a taint id
714
                and its value of truth.
715
716
                a = taint('just one taint', 0)
self.assertEqual(a.taints, set([0]))
717
719
     class \ TestSink \, (\, unittest \, . \, TestCase \, ) \, :
720
721
          def test_false_all(self):
722
               n = some_input('test false all')
723
                self.assertFalse(saveDB1(n))
725
                self.assertFalse(saveDB2(n))
726
                self.assertFalse(saveDB3(n))
727
          def test_one(self):
    n = some_input('test one')
728
729
                n = cleanSQLI(n)
730
                self.assertFalse(saveDB1(n))
732
                self.assertTrue(saveDB2(n))
733
                self.assertFalse(saveDB3(n))
734
          def test_true_all(self):
    n = some_input('test true all')
735
736
                n = cleanSQLI(n)
```

```
n = cleanXSS(n)
738
                n = cleanOSI(n)
739
                n = cleanII(n)
740
741
                 self.assertTrue(saveDB1(n))
                 self.assertTrue(saveDB2(n))
743
                 self.assertTrue(saveDB3(n))
744
     class TaintFunction (unittest. TestCase):
745
746
           def test_taint_values(self):
    a = "will be xss tainted"
    b = "will be sqli tainted"
747
748
749
750
                 taint \, (\, a\, ,\ XSS\, )
                 taint (b\,,\ SQLI)
751
                self.assertTrue(tainted(a, v=XSS))
self.assertTrue(tainted(a, v=XSS))
752
753
755
           def test_taint_values(self):
                b = "will be sqli tainted"
a = taint(a, XSS)
b = taint(b, SQLI)
756
757
758
759
                 self.assertTrue(tainted(a, v=XSS))
760
                 self.assertTrue(tainted(a, v=XSS))
762
763
     class TaintOperations (unittest. TestCase):
764
           def test_add_2taints(self):
765
                a = "will be xss tainted"
b = "will be sqli tainted"
766
768
                 a = taint(a, XSS)
769
                b = taint(b, SQLI)
770
                 r = a + b
                self.assertTrue(tainted(r, v=XSS))
self.assertTrue(tainted(r, v=SQLI))
771
772
773
774
           def test_radd_2taints(self):
                a = "will be xss tainted"
b = "will be sqli tainted"
a = taint(a, XSS)
775
776
777
778
                b = taint(b, SQLI)
779
                 r = b + a
                 self.assertTrue(tainted(r, v=XSS))
self.assertTrue(tainted(r, v=SQLI))
780
781
782
           def test_mod_2taints(self):
    a = "will be xss tainted"
    b = "will be sqli tainted"
783
784
785
786
                 a = taint(a, XSS)
787
                b = taint(b, SQLI)
788
                 r = b + a
                self.assertTrue(tainted(r, v=XSS))
self.assertTrue(tainted(r, v=SQLI))
789
790
791
     class UnstrustedDecorator(unittest.TestCase):
793
794
           def test_untrusted_string(self):
795
                 @untrusted
                def uf():
796
                     return "untrusted"
797
                 u = uf()
799
                 self.assertTrue(tainted(u))
800
801
           def test_untrusted_dict(self):
802
                 @untrusted
                 def uf():
803
                    return {0: "untrusted1", 1: "untrusted2"}
804
                 u = uf()
805
                 self.assertTrue(tainted(u[0]))
806
                 self.assertTrue(isinstance(u[0], STR))
807
808
                 self.assertTrue(tainted(u[1]))
                 self.assertTrue(isinstance(u[1], STR))
809
810
           def test_untrusted_list(self):
```

```
812
              @untrusted
              def uf():
813
                  return ["untrustedA", "untrustedB"]
814
815
              u = uf()
              self.assertTrue(tainted(u[0]))
817
              self.assertTrue(isinstance(u[0], STR))
818
              self.\,assertTrue\,(\,tainted\,(u\,[\,1\,])\,)
              self.assertTrue (is in stance (u[1],\ STR))
819
820
821
         def test_untrusted_dict_with_list(self):
822
              @untrusted
823
              def uf():
                   return {0: "untrustedC", 1: ["untrustedD"]}
824
825
              u = uf()
              self.assertTrue(tainted(u[0]))
826
              self.assertTrue(isinstance(u[0], STR))
827
              self.assertTrue(tainted(u[1][0]))
829
              self.assertTrue(isinstance(u[1][0], STR))
830
         def test_untrusted_list_with_dict(self):
831
              @untrusted
832
              def uf():
833
                  return ["unstrustedE", {0: "untrustedF"}]
834
836
              self.assertTrue(tainted(u[0]))
837
              self.\,assertTrue\,(\,isinstance\,(u\,[0]\,,\,\,STR\,)\,)
              self.assertTrue(tainted(u[1][0]))
838
              self.assertTrue(isinstance(u[1][0], STR))
839
840
         def\ test\_untrusted\_twisted\_structure \,(\,self\,):
841
842
              @untrusted
843
              def uf():
                  return ["unstrustedG", {0: "untrustedH",
1: ["untrustedI", "untrustedJ"]}]
844
845
              u = uf()
846
              self.assertTrue(tainted(u[0]))
848
              self.assertTrue(isinstance(u[0], STR))
849
              self.\,assertTrue\,(\,tainted\,(u\,[\,1\,][\,0\,])\,)
              self.assertTrue(isinstance(u[1][0],\ STR))
850
              self.assertTrue(tainted(u[1][1][0]))
851
              self.assertTrue(isinstance(u[1][0][0], STR))
852
853
              self.assertTrue(tainted(u[1][1][1]))
854
              self.assertTrue(isinstance(u[1][0][1], STR))
855
856
     class CleanerDecorator(unittest.TestCase):
857
         def test_clener1(self):
858
859
              i = some_input('1')
860
              i = cleanOSI(i)
861
              self.assertFalse(OSI in i.taints)
862
     @validator(XSS, nargs=[0])
863
     def is_good(a):
return True
864
865
867
     class ValidatorDecorator(unittest.TestCase):
868
         def test_validator(self):
869
              i = some_input(1)
870
              is good(i)
871
              self.assertFalse(XSS in i.taints)
873
              self.assertTrue(SQLI in i.taints)
874
    if __name__ == '__main__':
    unittest.main()
875
876
```

## C. Código fuente de «Sugerencias para el almuerzo»

### code.py

```
import web
      import view
      from view import render
     import os
from datetime import datetime
     from taintmode import *
     web.input = untrusted(web.input)
     os.system = ssink(OSI)(os.system)
10
     import taintmode
     taintmode.ends_execution()
     from cleaners import clean_osi
      clean_osi = cleaner(OSI)(clean_osi)
15
     urls = (
'/', 'index',
'/add', 'add',
'/clean', 'clean'
16
17
18
20
     )
21
     class index:
22
           def GET(self):
23
                 return render.base(view.listing())
     class clean:
27
           def POST(self):
                 dayfile = datetime.today().strftime('%Y%m%d') + '.txt'
os.system("rm " + dayfile)
raise web.seeother('/')
28
29
30
      c \, l \, a \, s \, s \, a d \, d \, ;
           def POST(self):
                 user = web.input().user
meal = clean_osi(web.input().meal)
# save it to the file of the day
34
35
36
                  dayfile = datetime.today().strftime('%Y%m%d') + '.txt' os.system("echo " + meal + " >> " + dayfile) raise web.seeother('/')
39
     if __name__ == "__main__":
    app = web.application(urls, globals())
    app.internalerror = web.debugerror
41
42
            app.run()
```

### view.py

### cleaners.py

```
def clean_osi(s):
return s.split(';')[0]
```

# Bibliografía

- [1] Django web framework. http://www.djangoproject.com.
- [2] List of Python software. http://en.wikipedia.org/wiki/List\_of\_ Python\_software.
- [3] The Perl programming language. http://www.perl.org/.
- [4] The Python programming language. http://www.python.org/.
- [5] The Ruby programming language. http://www.ruby-lang.org/en/.
- [6] Twisted framework. http://twistedmatrix.com.
- [7] M. Andrews. Guest Editor's Introduction: The State of Web Security. *IEEE Security and Privacy*, 4(4):14–15, 2006.
- [8] D. Balzarotti, M. Cova, V. Felmetsger, N. Jovanovic, E. Kirda, C. Kruegel, and G. Vigna. Saner: Composing static and dynamic analysis to validate sanitization in web applications. In *Proceedings of the 2008 IEEE Symposium on Security* and *Privacy*, Washington, DC, USA, 2008. IEEE Computer Society.
- [9] S. Bekman and E. Cholet. *Practical mod\_perl*. O'Reilly and Associates, 2003.
- [10] R. Bird and P. Wadler. An introduction to functional programming. Prentice Hall International (UK) Ltd., 1988.
- [11] T. chung Tsai, A. Russo, and J. Hughes. A library for secure multi-threaded information flow in Haskell. *Computer Security Foundations Symposium*, *IEEE*, 0:187–202, 2007.

- [12] J. J. Conti and A. Russo. A Taint Mode for Python via a Library. Software release. http://www.cse.chalmers.se/~russo/juanjo.htm, Apr. 2010.
- [13] D. E. Denning and P. J. Denning. Certification of programs for secure information flow. *Comm. of the ACM*, 20(7):504–513, July 1977.
- [14] W. Enck, P. Gilbert, B. G. Chun, L. P. Cox, J. Jung, P. McDaniel, and A. N. Sheth. Taintdroid: an information-flow tracking system for realtime privacy monitoring on smartphones. In *Proceedings of the 9th USENIX conference on Operating* systems design and implementation, OSDI'10. USENIX Association, 2010.
- [15] Federal Aviation Administration (US). Review of Web Applications Security and Intrusion Detection in Air Traffic Control Systems. http://www.oig.dot.gov/sites/dot/files/pdfdocs/ATC\_Web\_Report.pdf, June 2009. Note: thousands of vulnerabilities were discovered.
- [16] A. Futoransky, E. Gutesman, and A. Waissbein. A dynamic technique for enhancing the security and privacy of web applications. In *Black Hat USA Briefings*, Aug. 2007.
- [17] V. Haldar, D. Chandra, and M. Franz. Dynamic Taint Propagation for Java. In *Proceedings of the 21st Annual Computer Security Applications Conference*, pages 303–311, 2005.
- [18] Y. Huang, F. Yu, C. Hang, C. Tsai, D. Lee, and S. Kuo. Securing web application code by static analysis and runtime protection. In *Proceedings of the 13th International Conference on World Wide Web*, pages 40–52. ACM, 2004.
- [19] N. Jovanovic, C. Kruegel, and E. Kirda. Pixy: A Static Analysis Tool for Detecting Web Application Vulnerabilities (Short Paper). In 2006 IEEE Symposium on Security and Privacy, pages 258–263. IEEE Computer Society, 2006.
- [20] D. Kozlov and A. Petukhov. Implementation of Tainted Mode approach to finding security vulnerabilities for Python technology. In *Proc. of Young Researchers' Colloquium on Software Engineering (SYRCoSE)*, June 2007.
- [21] L.Bello and A. Russo. Towards a taint mode for cloud computing web applications. In *ACM SIGPLAN Workshop on Programming Languages and Analysis for Security, Beijing, China, June 2012.* ACM, 2012.

- [22] P. Li and S. Zdancewic. Encoding information flow in Haskell. *Computer Security Foundations Workshop, IEEE*, 0:16, 2006.
- [23] V. B. Livshits and M. S. Lam. Finding security vulnerabilities in Java applications with static analysis. In *Proceedings of the 14th Conference on USENIX Security Symposium*, Berkeley, CA, USA, 2005. USENIX Association.
- [24] M. Lutz and D. Ascher. Learning Python. O'Reilly & Associates, Inc., 1999.
- [25] M. Monga, R. Paleari, and E. Passerini. A hybrid analysis framework for detecting web application vulnerabilities. In *IWSESS '09: Proceedings of the 2009 ICSE Workshop on Software Engineering for Secure Systems*, pages 25–32, Washington, DC, USA, 2009. IEEE Computer Society.
- [26] A. Nguyen-Tuong, S. Guarnieri, D. Greene, J. Shirley, and D. Evans. Automatically Hardening Web Applications Using Precise Tainting. In *In 20th IFIP International Information Security Conference*, pages 372–382, 2005.
- [27] T. Pietraszek, C. V. Berghe, C. V, and E. Berghe. Defending against injection attacks through context-sensitive string evaluation. In *Recent Advances in Intrusion Detection (RAID)*, 2005.
- [28] A. Russo, K. Claessen, and J. Hughes. A library for light-weight informationflow security in Haskell. In *Proceedings of the first ACM SIGPLAN Symposium* on Haskell, pages 13–24. ACM, 2008.
- [29] A. Russo, J. M. D. Stefan, and D. Mazieres. Flexible dynamic information flow control in haskell. In ACM SIGPLAN Haskell Symposium 2011, Tokyo, Japan, September 2011. ACM, 2011.
- [30] A. Russo and M. Jaskelioff. Secure multi-execution in haskell. In *Proceedings* of Andrei Ershov International Conference on Perspectives of System Informatics, Akademgorodok, Novosibirsk, Russia, June 27-July 1, 2011. LNCS, Springer-Verlag, 2011.
- [31] A. Russo, A. Sabelfeld, and K. Li. Implicit flows in malicious and nonmalicious code. 2009 Marktoberdorf Summer School (IOS Press), 2009.
- [32] A. Sabelfeld and A. C. Myers. Language-based information-flow security. *IEEE J. Selected Areas in Communications*, 21(1):5–19, Jan. 2003.

- [33] A. Sabelfeld and A. Russo. From dynamic to static and back: Riding the roller coaster of information-flow control research. In *Proc. Andrei Ershov International Conference on Perspectives of System Informatics*, LNCS. Springer-Verlag, June 2009.
- [34] J. Seo and M. S. Lam. InvisiType: Object-Oriented Security Policies. In *17th Annual Network and Distributed System Security Symposium*. Internet Society (ISOC), Feb. 2010.
- [35] D. Thomas, C. Fowler, and A. Hunt. *Programming Ruby. The Pragmatic Programmer's Guide*. Pragmatic Programmers, 2004.
- [36] O. Tripp, M. Pistoia, S. J. Fink, M. Sridharan, and O. Weisman. TAJ: effective taint analysis of web applications. In M. Hind and A. Diwan, editors, *Proc. ACM SIGPLAN Conference on Programming language Design and Implementation*, pages 87–97. ACM Press, 2009.
- [37] J. Williams and D. Wichers. OWASP Top 10 2010. http://www.owasp.org/index.php/Top\_10\_2010, 2010.