

UNIVERSIDAD AUTÓNOMA DE MADRID

ESCUELA POLITÉCNICA SUPERIOR



Grado en Ingeniería informática

TRABAJO FIN DE GRADO

TECNOLOGÍAS PARA LA PROTECCIÓN CONTRA LA PRIVACIDAD Y EL ANONIMATO.

Autor: Francisco Andreu Sanz

Tutor: David Arroyo Guardado

Enero 2018

TECNOLOGÍAS PARA LA PROTECCIÓN CONTRA LA PRIVACIDAD Y EL ANONIMATO.

Autor: Francisco Andreu Sanz
Tutor: David Arroyo Guardeno

Dpto. de Ingeniería Informática
Escuela Politécnica Superior
Universidad Autónoma de Madrid
Enero 2018

Resumen

La tecnología ha tenido un gran impacto social en los últimos años, y cada vez va formando más parte de nuestras vidas.

Las grandes empresas de software lo saben, y muchas de ellas tienen objetivos de dudosa moralidad, como la recopilación de información personal para poder ofrecernos unos servicios más apropiados para cada usuario. Entre esta información podemos encontrar alguna tan íntima como la dirección, el número de teléfono o incluso los lugares que frecuentamos, y basta con un inicio de sesión en una red social para que dichos datos fluyan por la red. Esto mismo ha llevado a muchos el cuestionarse hasta qué punto nuestro derecho a la privacidad se está viendo comprometido y, pese a que mucha otra gente no de la importancia que merece a este tema, lo cierto es que no son pocas las herramientas que han aparecido para ayudarnos a que podamos navegar por internet de una forma *menos pública*. De ahí nace la motivación de este proyecto, de proporcionar varias formas de realizar tareas en Internet de la forma más anónima posible, a partir de una única herramienta. Esta herramienta ha sido codificada en *Python*, y cuenta con varios paquetes de módulos, cada uno con una funcionalidad distinta.

El primer paquete cuenta con varias funcionalidades relacionadas con el envío y recepción de correos electrónicos. Un módulo de ese paquete nos permite hacer uso de un *remailer* para proteger lo máximo posible la identidad del emisor de dicho correo, otro módulo que permite enviar correos pero esta vez permitiendo al usuario *ofuscar* el contenido del mensaje y por último una bandeja de entrada temporal que permite ver en tiempo real los correos que envían a dicha cuenta.

El segundo paquete está relacionada con la automatización de procesos de registro, inicio de sesión e incluso ciertas acciones en páginas web. Para ello se ha hecho uso de *web-scraping* en redes sociales, diarios y foros de discusión. Permite, de esta forma, utilizar cuentas de correo volátiles con el fin de *anonimizar* la identidad al ingresar dichas páginas. Además, se deja a disposición del usuario el poder utilizar el *servicio Tor* para así mejorar aún más la privacidad. Las cuentas de usuario generadas en el registro de las páginas son almacenadas en una base de datos local *encriptada*.

El último paquete está relacionado con la posibilidad de *enmascarar tráfico web*, uso de *VPNs*, de *proxies*, y más funcionalidades que están descritas en este documento.

Cabe destacar que el presente proyecto usa una metodología *open source* y permite fácilmente la inclusión de módulos adicionales para aumentar aún más su funcionalidad.

Palabras Clave

remailer, ofuscar, web-scraping, anonimizar, servicio Tor, encriptada, enmascarar tráfico web, VPN, proxies, open source.

Abstract

Technology has had a major social impact in the last decades, and has become part of our daily life.

The most influential software companies are conscious about this, and they have ethically questionable objectives, like a complete collection of personal information in order to offer us better and customized services. Amongst this information there is **sensitive** data, such as our personal address, our telephone number or even the places we usually visit. **Visiting a website is more than enough for our private information being spread all over the Internet.**

This condition has led many people **to think about how privacy is compromised nowadays.** Many others do not concern this topic but, even so, there has been a recent increase in the number of tools which let us navigate on the web in a less-public way. This project is born from this idea, the idea of providing many simple and daily functionalities in the most anonymous way possible. It has been coded in Python and it is composed by several source packages, each one with different purposes.

The first package of the tool has three main functionalities, all of them related **to the submission and reception of e-mails.** The first functionality lets us make use of a *remitter* which will protect the identity of the sender. Another module provides us a service of sending e-mails, with an option of *obfuscating* the content of the message and. Lastly, a real-time volatile inbox, which lets us see from console each e-mail that arrives to our temporary account.

The second package is related with the automation of signing up, logging in and other functionalities in web pages, such as newspapers, social networks, and discussion forums. In order to deal with these tasks it has been required to make use of *web-scraping*. This package basically lets us to sign in a page using a volatile e-mail, without the necessity of using our personal one with the purpose of *anonimizing* our identities. It also has an option of using the *Tor service* in these processes to hide our identity even more. Accounts generated in this package is stored in an *encrypted* database.

Last package is related with the possibility of *masking web traffic*, using *VPNs*, *proxies*, and more **functionalities** **es incontable: functionality** which will be described in this document.

Finally, there is a noteworthy effort **on** developing this project **according to an open source methodology, endowing potential developers with the means to further extend our work.**

Key words

remitter, obfuscate, web-scraping, anonimizing, Tor service, encrypted, masking web traffic, VPN, proxies, open source.

Agradecimientos

Me gustaría agradecer el apoyo que me han brindado mis padres, mi hermana y mi novia cada día. Por no dejar de animarme cuando lo necesitaba y por saber aguantarme cuando no podía más, gracias de corazón.

A mis compañeros de la carrera, en especial a Fran, Iván, Juan y Pablo entre muchos otros, porque sin ellos este camino habría sido muy diferente, y desde luego no lo habría afrontado con las mismas ganas e ilusión.

Por último, y no por ello menos importante, a cada uno de los profesores del grado, que han aumentado día a día mi motivación por aprender.

Entre todos ellos quiero dedicar una especial mención a mi tutor David, por depositar la confianza en mí de poder realizar este trabajo, y por incentivarme aún más a aprender sobre lo que más me apasiona, la seguridad informática.

Índice general

Índice de Figuras	IX
Índice de Tablas	IX
1. Introducción	1
1.1. Motivación del proyecto	1
1.2. Objetivos y enfoque	4
1.3. Metodología y plan de trabajo	4
2. Estado del arte	7
2.1. Privacidad y anonimato: conceptos	7
2.1.1. Procedimientos para incrementar el anonimato	9
2.2. Hechos relevantes con respecto a la seguridad en la red	9
2.3. Herramientas que ofuscan la identificación del usuario	11
2.3.1. Servidor proxy	11
2.3.2. VPN	15
2.3.3. Deep-web	19
2.3.4. Otras herramientas de ofuscación	26
2.4. Herramientas que ayudan a la identificación de usuarios	28
2.4.1. Introducción	28
2.5. Debate social	29
2.5.1. Ley De Protección de Datos europea (GDPR)	30
3. Sistema, diseño y desarrollo	31
3.1. Catálogo de requisitos	31
3.1.1. Requisitos funcionales	31
3.1.2. Requisitos no funcionales	34
3.2. Diseño del sistema	35
3.2.1. Diseño de la sección de <i>mailing</i>	35
3.2.2. Diseño de la sección de <i>accounts</i>	37
3.2.3. Diseño de la base de datos de <i>accounts</i>	38

3.3. Implementación, desarrollo y pruebas	38
3.3.1. Librerías utilizadas	38
3.3.2. Desarrollo	39
4. Pruebas	41
4.0.1. Pruebas	41
5. Conclusiones y trabajo futuro	43
5.1. Conclusiones	43
5.2. Trabajo futuro	44
Glosario de acrónimos	47
Bibliografía	48
A. Manual de utilización	53
B. Esquema del sistema	55
C. Repositorio del proyecto	57

Índice de Figuras

1.1. Porcentaje de población con perfil en Facebook [1]	2
2.1. Resultados del estudio en Pew Research Center's and American Life Project hecho en Julio de 2014 [2]	8
2.2. Funcionamiento de un Web proxy o Proxy service	12
2.3. Funcionamiento de un Proxy Caché	12
2.4. Funcionamiento de un Proxy transparente [3]	12
2.5. Ejemplo de una cadena de proxies	13
2.6. Cadena dinámica	14
2.7. Cadena estricta	14
2.8. Ejemplo de paquetes IP con diferentes niveles de seguridad de encapsulación [4] .	16
2.9. Esquema del <i>Tunneling mode</i> [5]	17
2.10. Imagen extraída del artículo <i>The data of the dark web - The Economist</i> [6] . . .	20
2.11. Funcionamiento básico de la transmisión de paquetes en I2P mediante tunelización.	21
2.12. <i>Output</i> de la contraseña generada.	23
2.13. Configuración del <i>controller</i>	25
2.14. <i>Output</i> del script cuando es lanzado el servicio oculto.	25
2.15. <i>Hidden service</i> en funcionamiento.	25
2.16. Servicio "tor" junto con otros servidores proxy en la herramienta <i>proxychains</i> . . .	25
2.17. Ejecución de <i>Onionshare</i> por consola	26
2.18. Hidden-service creado, con posibilidad de descargar el archivo	26
2.19. Información recogida de los nodos de salida Tor utilizando una instancia en ejecución	29
3.1. Ejemplo de uso sin ofuscar el cuerpo de texto	36
3.2. Ejemplo de uso ofuscando el cuerpo de texto	36
3.3. Ejemplo de bandeja de entrada	36

1

Introducción

Veo que sólo existe una tabla: igual no tiene sentido dejar el índice de tablas.

1.1. Motivación del proyecto

El derecho a la privacidad en Internet es algo que todo usuario debería valorar y, por desgracia, [el gran público no le da la importancia que debería \[7\]](#). Las citas forman parte del texto: se deben escribir como una parte más de la frase y, por tanto, estarán antes del signo de puntuación.

Me sigue quedando un poco flojo este inicio de texto. Diría algo en esta línea: Tal y como refiere la OECD, la protección y defensa de la privacidad son piezas fundamentales para el desarrollo de la democracia en la (cada vez menos) nueva era digital. Es cada vez más habitual que deleguemos la custodia de nuestra información en terceras partes, lo que en determinados casos puede suponer una violación de nuestros derecho a la privacidad.

No son pocas las noticias que están apareciendo últimamente sobre empresas como Google relacionadas con la invasión a la privacidad. Esto, en gran parte, se ha visto incrementado debido a la llegada de los *smartphones* al mercado(algo relativamente reciente, hace alrededor de 10 años).

El poder llevar en nuestro bolsillo todo un ordenador tiene el inconveniente de que grandes empresas como las anteriormente mencionadas pueden tener acceso a información en tiempo real de nosotros, como por ejemplo a la hora a la que nos levantamos, la localización de nuestra propia casa e incluso la ubicación real en todo momento (y sí, de poco sirve deshabilitar la ubicación por GPS en tu smartphone [8] pues también la pueden averiguar mediante el inicio de sesión en una red WiFi).

Un servicio que hace uso de la geolocalización de usuarios mediante su Identificador de Servicio de la red inalámbrica (SSID) es <https://wingle.net>. [Te falta alguna referencia, por ejemplo, https://techcrunch.com/2017/11/21/android-devices-seen-covertly-sending-location-data-to-google/](#). También es relevante tener en cuenta esto: <https://wingle.net/>. Permite geolocalizar usuarios a través de los SSID.

Por otro lado está el tema de las redes sociales. Con el auge de Facebook, Instagram y Twitter, gran parte de la población (en el caso de Norteamérica, casi dos terceras partes) tiene perfil propio en la plataforma Facebook ([ver Figura 1.1](#)).

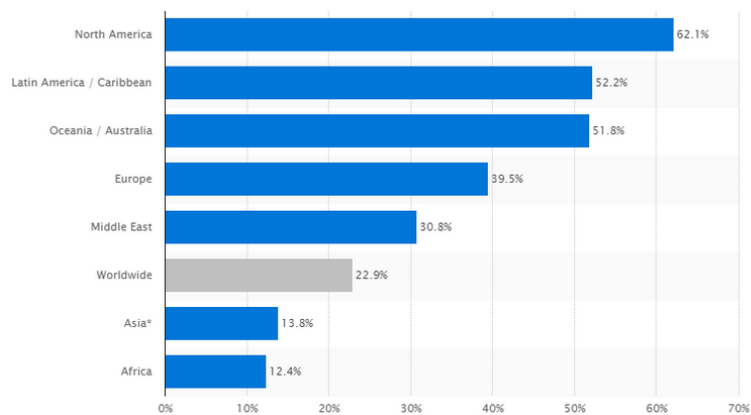


Figura 1.1: Porcentaje de población con perfil en Facebook [1]

Bueno, en realidad el problema viene cuando alguien utiliza la información que cedas a un servicio para algo distinto para lo que diste permiso. Este tipo de amenaza puede concretarse a través de ataques de ingeniería social que permiten agregar información desde distintas fuentes (por ejemplo, perfiles de redes sociales) [9], o por comportamientos negligentes o vulneración de los compromisos de servicio por parte del proveedor. Esto de por sí no es un dato negativo, el problema viene cuando para realizar un registro en una página (como por ejemplo, la web de un diario), la forma más sencilla es conectando con tu perfil personal de Facebook. Esto causa que, al interaccionar con dicha página (ya sea publicando un comentario, o cualquier tipo de actividad) he visto que sueles olvidar el espacio antes de los paréntesis. Verifica esto., te arriesgues a que aparezca tu nombre real, con todo lo que ello conlleva. Desde este punto, saber todo acerca de ese usuario es tan sencillo como buscar en Google su nombre completo y entrar a su perfil de Facebook, donde aparecen fotos, su dirección, entre otros (por suerte, esto es algo que desde hace poco podemos evitar [10] gracias a la recientemente adoptada Ley de Protección de Datos europea, respecto a la cual se hará hincapié en este documento). En realidad, la GDPR no evita el problema, sanciona si existe tal problema.

En otros casos el iniciar sesión con la cuenta de Google o Facebook sirve para que dichas empresas conozcan mejor tus gustos y aficiones mejor aficiones, o ponerlo en cursiva. Los neologismos deben aparecer en cursiva, en caso de que no exista traducción. Si existe traducción, es preferible que figure la misma., para así ofrecerte publicidad a medida. Si bien esto no es realmente una invasión a la privacidad por parte del servicio utilizado (excepto en el caso de que el proveedor no cumple con las normas de uso del servicio), estamos proporcionando pasivamente de información personal a terceros, muchas veces desde nuestro desconocimiento, la cual puede ser utilizada con fines económicos que benefician a la empresa en cuestión [11].

De hecho, es posible una identificación de un usuario de forma anónima, sin que ello impida la monitorización del mismo (véase <https://privacypass.github.io/>)

Esta circunstancia no tiene por qué suponer una erosión de nuestra privacidad, de forma que sólo se configura como tal en aquellos supuestos en los que el proveedor de servicios no respeta los términos que el usuario aceptó para disfrutar el servicio en cuestión [12]. Es más, no siempre es necesario llevar a cabo una identificación biunívoca de un usuario para proporcionar un servicio y garantizar unos niveles de protección de una plataforma. En efecto, es factible identificar usuarios de forma anónima y pseudo-anónima <https://privacypass.github.io/>, sin que eso imposibilite un debido control de acceso y una necesaria monitorización de actividad de usuario.

Sigue siendo difícil captar tu mensaje. Intentaría ser más claro. Algo en esta línea En definitiva, al igual que en nuestra vida diaria existen peligros a los que debemos enfrentarnos, como los robos, nuestra actividad en la red también conlleva varias amenazas, como suplantaciones de

identidad o hurto de información personal. Es más, gran parte de los riesgos en el ciberespacio son debidos a la compleja proyección entre nuestra identidad real y la digital (mediante la cual somos aceptados en cierto servicio concreto). Dicha proyección es realizada normalmente por un tercero, al que delegamos la confianza para la correcta gestión de nuestro *yo* digital, y el riesgo reside en que dicha entidad no siempre actúa de forma ética.

En el ámbito de la seguridad informática, existe un principio que trata de impedir la ocurrencia de estas amenazas (entre otras muchas) y es el **Principio del mínimo privilegio** [13], una piedra angular de la seguridad que sugiere que toda acción debe ser realizada con los mínimos privilegios posibles, de forma que cualquier fallo o ataque tenga el mínimo impacto.

Además, muchas de estas vulneraciones a la privacidad podrían evitarse en el momento que toda entidad que ofrezca un servicio dejase claro mediante unas **normas de uso** cuáles son sus propósitos, y qué implica que el usuario las acepte (mediante un **consentimiento informado** [14]). Esto, claro está, también supone la implicación del usuario en preocuparse sobre qué información personal va a estar expuesta a la hora de utilizar un servicio.

En este caso, a un proveedor de servicio se le proporciona únicamente la información mínima para la correcta realización del servicio, momento en el cual se le dará consentimiento explícito en caso de estar de acuerdo en utilizar el servicio en cuestión.

De acuerdo con todo lo anterior, parece claro que la navegación por el denominado ciberespacio no está exenta de peligros. Si en el mundo físico podemos sufrir robos, en el ciberespacio igualmente podemos sufrir sustracción de datos y suplantación de nuestra identidad. De hecho, una gran parte de los problemas que surgen en el ciberespacio vienen derivados por la complejidad asociada a la conversión de nuestra identidad física en identidad digital, esto es, la identidad en base a la cual somos validados como usuarios legítimos de una cierta aplicación o de un cierto servicio. Esta conversión se realiza normalmente por una tercer parte o entidad en la que confiamos para gestionar nuestra identidad (digital) y proporcionarnos los permisos y privilegios necesarios para utilizar una aplicación o servicio. Este marco operativo descansa, pues, sobre un modelo de confianza que no siempre es satisfecho . . . Como digo, algo en esta línea, pero con tus propias palabras. Además, apóyate en dos cuestiones fundamentales en seguridad y privacidad, y que veo que no aparecen reflejadas en la actual versión del texto. A saber, el principio de mínimo privilegio y [13] el consentimiento informado [14, Capítulo 1]. Es decir, a una entidad (en este caso, proveedor de servicio) se le dará sólo la información que necesita para realizar su tarea (i.e., prestarnos el servicio), para lo cual se dará consentimiento expreso en el momento que se accede a hacer uso de tal servicio. En el caso concreto de servicios de almacenamiento en la nube, por ejemplo, nosotros damos permiso a manejar nuestra identidad para controlar el acceso a nuestros archivos, y sólo confiamos en el proveedor de servicios como mecanismos fiable de custodia de la confidencialidad de nuestros datos [15].

La motivación de este proyecto reside tanto en un estudio de diversas tecnologías para proteger la privacidad de un usuario mediante el anonimato como en identificar un conjunto de técnicas que suponen una amenaza para nuestra privacidad.

Parte de la motivación también reside mi interés en el ámbito de la seguridad informática. Es un tema de suma importancia (algo que puede apreciarse en la creciente demanda de expertos en ciberseguridad hoy en día [16]) y además sirve para poner en práctica metodologías y lenguajes estudiados en el grado.

En definitiva, el proyecto abarca un software modular compuesto de varias herramientas funcionales por sí mismas y donde además el requisito principal es la seguridad del sistema (*security-by-design* [17]), y sobre todo que dicho sistema respete la privacidad del usuario (*privacy-by-design* [18] [19]). Además, este requisito pasará a ser obligatorio a partir de que entre en vigor **la GDPR** [20] en el texto principal todavía no la has mencionada. Añade, por otra parte, referencia al texto de la GDPR., por lo que las empresas desarrolladoras de software deberán tener en

cuenta la privacidad de los datos de cada usuario en las fases de diseño de todos los proyectos.

1.2. Objetivos y enfoque

Principalmente se pretenden lograr dos objetivos fundamentales en este proyecto.

El primero es el de hacernos conocedores más a fondo de las diferentes vías a la hora de anonimizarlos en Internet, las variadas herramientas que pretenden conseguir este objetivo (así como las que pretenden identificar a un usuario), como también de las diferentes nociones del término privacidad [21]. Te conviene destacar algo en esta línea → En este último punto, conviene destacar que este trabajo está fundamentalmente concernido con la dimensión tecnológica de la privacidad. Así, en el presente texto no se abordará el debate vigente en el ámbito legal entre las consideraciones de la privacidad desde la óptica estadounidense (privacidad como secreto, *privacy-as-secrecy*) y la valoración de la privacidad en clave europea (privacidad como derecho inalienable del sujeto físico, *privacy-as-personhood*) [22]. En conclusión, el presente proyecto trata realizar una investigación exhaustiva sobre la dimensión tecnológica privacidad y los caminos para asegurarla.

Por otro lado, y quizá el objetivo más importante, es el de poner en práctica los conocimientos adquiridos en la investigación anteriormente dicha. En este caso se ha diseñado, desarrollado y probado una herramienta con numerosas y diversas funciones, cuyo principal propósito es el de proporcionarnos una experiencia de navegación en Internet lo más anónima posible en todo momento.

Por último, aclarar que el presente documento aborda sobre todo la dimensión tecnológica de la privacidad, y no trata el debate legal entre el punto de vista estadounidense (*privacy-as-secrecy*) y el europeo (*privacy-as-personhood* [22]). Se trata sobre todo de una investigación a fondo de la privacidad en la red y las diversas maneras de conseguirla.

1.3. Metodología y plan de trabajo

Este documento se organiza de la siguiente manera:

- Estado del Arte: El segundo capítulo explica todos y cada uno de los conceptos de los que trata este proyecto, es decir, el término privacidad, anonimato y la importancia de los mismos hoy en día. Además, se mostrarán ejemplos de herramientas y metodologías para anonimizarse.
- Análisis: El capítulo tres consta de la serie de requisitos, definidos según los objetivos deseados en las aplicaciones finales y delimitados por el alcance del proyecto. La funcionalidad de la herramienta desarrollada se resume tanto en el catálogo de requisitos como de casos de uso.
- Diseño: Este capítulo trata con detalle la fase de diseño, teniendo en cuenta la estructura de la aplicación y el flujo de navegación de la misma
- Desarrollo: En el quinto capítulo se encuentra explicado el método de desarrollo, las librerías utilizadas, los lenguajes en los que está programada la herramienta, las características Software del equipo de desarrollo y el porqué de dicha elección.
- Integración, pruebas y resultados: Aquí se tratan las pruebas unitarias realizadas, así como los resultados de las mismas y cómo se han integrado todos los módulos en la aplicación final.

- Conclusiones/Trabajo futuro: Por último, en este capítulo resumimos las conclusiones de la aplicación y el futuro trabajo que se requeriría para que la herramienta continúe creciendo.

2

Estado del arte

2.1. Privacidad y anonimato: conceptos

La privacidad es un concepto bastante complejo, una palabra con tantas acepciones que en algunos casos puede resultar engañosa o, incluso, sin sentido alguno. Los temas donde se trata este [es artículo, no pronombre. No lleva tilde: verifica esto en el texto.](#) concepto van desde las leyes y derechos hasta la tecnología, pasando por campos como la filosofía. [Ojo, uno de los objetivos de una gran parte de la filosofía es evitar la ambigüedad. Quitaría este calificativo.](#) .

Por otro lado, el contexto en el que suele ser utilizada va desde los ajustes de un navegador hasta uno de los debates más importantes sobre el desarrollo de la sociedad.

En resumen, los usos del concepto de privacidad abarcan un rango muy amplio [evita hipérboles: muy amplio](#) de temas y es por ello por lo que dicho término es difícil de definir. De acuerdo a [21] se tienen diversas nociones básicas sobre la privacidad.

En primer lugar, podemos hablar de **privacidad como confidencialidad**, que se define como una tradición liberal individualista donde se le concede a la persona una autonomía libre tanto de un estado opresor como de normas sociales". En el campo de la informática, esto se consigue con tecnologías que abogan por la confidencialidad de los datos, y que proporciona servicios que minimizan, anonimizan o aseguran la colección de información personal referente a los usuarios.

Por otro lado otra noción de privacidad, **privacidad como control**, la define no sólo como la ocultación de información personal, sino también como la habilidad de controlar qué hacer con ella [14]. En este caso, la privacidad se entiende como el derecho de un usuario a decidir qué información sobre él puede ser difundida y bajo qué circunstancia. Este concepto de control sirve como fundamento para los actuales sistemas **IM**(*identity management*), los cuales deben hacer un uso razonable y comedido de la información personal de los usuarios. Sin embargo, en un principio esto no era así. Dichos sistemas, los cuales nacieron en la década de 1990, no tomaban en ese momento la privacidad como un requisito importante. Un ejemplo de ello fue Microsoft Passport, un servicio que permitía la creación de una cuenta de usuario, para posteriormente hacer uso de ella en múltiples servicios de terceros. La falta de privacidad venía debido a que Microsoft, la "proveedora de identidades", podía observar cada una de las interacciones entre los usuarios y las aplicaciones de terceros que usaban Passport.

Por último, podemos hablar de **privacidad como práctica**, que se refiere a los variados mecanismos que hacen posible intervenir en el transcurso de los datos personales, así como proporcionar de manera transparente al usuario la forma en la que los datos son recogidos. En este sentido, la privacidad es vista **no sólo como un derecho sino como un bien público** [14].

En este proyecto, el concepto de privacidad nos atañe al uso relacionado con la red, y aquí se puede definir como el control de la información que posee un determinado usuario que se conecta a Internet, interactuando con diversos servicios en línea con los que intercambia datos durante la navegación.

Cabe mencionar que muchos de los usuarios que navegan día a día no son realmente conscientes de los datos personales que circulan por la red, y la proporción de personas que aparecen de una u otra forma en Internet es cada día mayor [23].

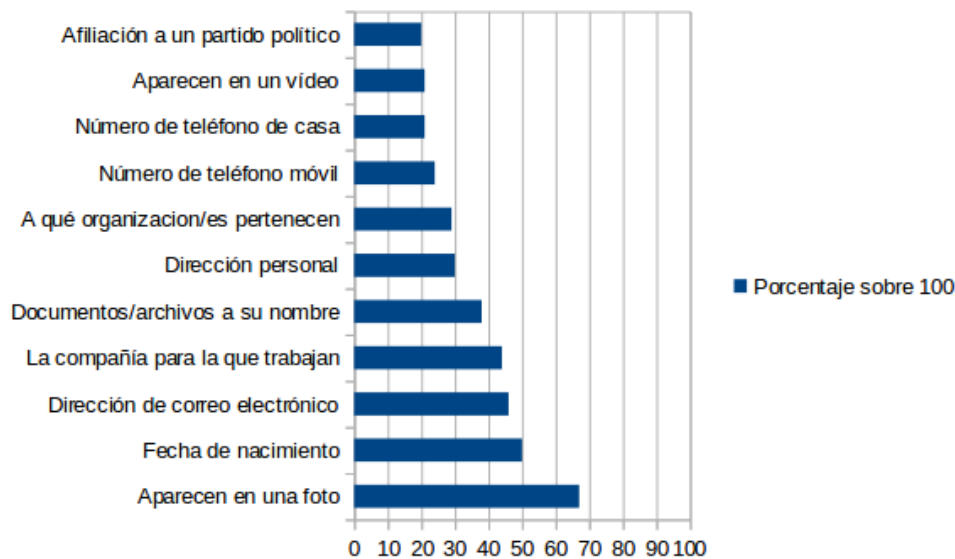


Figura 2.1: Resultados del estudio en Pew Research Center's and American Life Project hecho en Julio de 2014 [2]

La privacidad no debe confundirse con el **anonimato en la red**. Este último término refiere a aquellas acciones destinadas a garantizar que el acceso a la red se efectúa de forma que no se conoce quien realiza la conexión. Esto es, que no sea posible establecer una relación entre una **identidad digital** y una **identidad física**.

Es importante destacar que una identidad física puede estar relacionada a una o varias identidades digitales. La relación entre ambas identidades puede conseguirse mediante una cuenta de usuario, así como la dirección IP desde la cual la entidad física se conecta al servicio o incluso mediante los datos o metadatos que el ISP (*Internet Service Provider*) recoge del usuario. La extracción de los datos por parte del ISP se puede conseguir mediante diversas vías:

- **Monitorización:** El término refiere a la recopilación de información y la adquisición de la misma mediante diversos métodos, tales como *spyware*, o intervenciones en el servicio mediante monitorización electrónico (*wiretapping*).
- **Adquisición de un biproducto de otra actividad:** Entre estas actividades podemos encontrar servicios de telecomunicación, páginas y servicios web, aplicaciones, motores de búsqueda, entre otros.
- **Uso de información ya existente.**

Por último conviene hablar de otra expresión que aparecerá también muy frecuentemente en este proyecto, y es el de **ofuscación**.

En su sentido más abstracto, la es la producción de ruido modelado en una señal existente con el objetivo de hacer una recopilación de datos más ambigua, confusa, difícil de *explotar* y, por ende, menos valiosa.

2.1.1. Procedimientos para incrementar el anonimato

Este subcapítulo tiene como objetivo explicar los distintos tipos de procedimientos para lograr un mayor grado de anonimato en la red.

Antes de nada conviene diferenciar dos conceptos comúnmente confundidos como son el de pseudoanonimato (*pseudonymity* en inglés) y anonimato [24].

El primero de ellos refiere al hecho de usar un pseudónimo con el fin de camuflar una identidad real. Su significado literal según su etimología es "llamado engañosamente". Por otra parte, el segundo, cuyo origen etimológico significa "sin nombre", refiere cuando no hay información identificable a nada ni nadie.

Por ende, la principal diferencia entre ambos términos radica en que mientras en el anonimato la identidad es totalmente desconocida, en el pseudoanonimato se aprovecha el hecho de utilizar un pseudónimo para esconder una identidad real. En este proyecto se ha trabajado con métodos tanto para lograr un anonimato como para lograr un pseudoanonimato.

Una vez aclarados sendos términos, procedemos a listar las diferentes vías para lograr el anonimato:

- Anonimato de emisor: Este tipo consiste en un origen que efectúa un mensaje a un determinado receptor, y el emisor no puede ser reconocido por ningún observador.
- Anonimato de receptor: En este caso, al contrario del anterior, es el receptor el que no puede ser identificado por el observador.
- Anonimato de comunicación: Esto involucra una no vinculación entre emisor y receptor, de forma que es posible identificarlos a ambos por separado pero no la asociación entre ellos.

2.2. Hechos relevantes con respecto a la seguridad en la red

Conviene empezar el capítulo recalcando que Internet no fue concebido como un protocolo de comunicación seguro. Es por esto que a lo largo de su historia han ocurrido varios sucesos que han puesto en riesgo (por diversos motivos) la seguridad del usuario en la red.

Podemos marcar como primera incursión histórica con respecto a la seguridad un libro publicado por Jon Von Neumann en el año 1949 llamado *The Theory of Self Reproducing Automata*. Dicha publicación sirvió como base para el desarrollo de los primeros **virus informáticos** [25].

El primer virus que causó un gran impacto social fue el llamado **virus Creeper**, el cual era un programa experimental autoreplicante creado por **Bob Thomas** diseñado con fines experimentales y que no causaba un daño real entre las máquinas en las que se iba moviendo [26]. Realmente fue desplazándose de ordenador en ordenador alrededor de toda la red ARPANET (la precursora de lo que es a día de hoy internet).

En 1973 Robert Metcalfe, un trabajador de ARPANET y el cuál fundó 3Com (uno de los fabricantes de redes informáticas más importantes), advertía que una incursión a la red interna desde el exterior era algo extremadamente sencillo y, de hecho, son atribuidas durante la década de los 70 varias intrusiones a la red por parte de estudiantes de secundaria. Durante esta etapa no se produjeron descubrimientos destacables con respecto a la seguridad informática. De hecho, en el año 1978 un grupo de científicos propusieron un proyecto de cifrado de paquetes TCP/IP pero encontraron muchas trabas, algunas de ellas incluso por la Agencia de Seguridad Nacional [27]. Por ello, dicho proyecto (que bien podría haber marcado otro camino en la historia de la seguridad en la informática) fue abandonado.

En 1981 apareció el segundo virus reconocido a nivel mundial, el llamado **Elk Cloner** [28]. Atacaba computadoras Apple II, aunque su único propósito era el de reproducirse en otros dispositivos y no efectuaba ningún daño propiamente dicho. Uno de los datos más impactantes es que fue diseñado por un joven de 15 años. Su propagación era mediante el disquete. Este virus sentó la base para los siguientes que fueron apareciendo, los cuales contendrían todo tipo de código destructivo (robo de información, manipulación de los mismos, destrucción de software y hardware...) y se propagarían por más medios, como el correo electrónico e Internet. Debido a la aparición de los numerosos softwares maliciosos en esta época fueron apareciendo empresas que proporcionaban herramientas para proteger los equipos, los **antivirus**.

En el año 1983, se hizo obligatorio que los usuarios de la red ARPANET utilizarasen el protocolo TCP/IP. Este hecho estableció un estándar en la comunicación entre redes y favoreció la aparición de la World Wide Web. Este fue además el año en el que se utilizó por primera vez el término *virus informático* en una tesis académica, dirigida por Fred Cohen [29].

En 1986 se aprueba una ley llamada *La Ley De Fraude Y Abuso Cibernético* [30] la cual aparece como contramedida al virus más dañino hasta la fecha como fue Brain [31], el primer virus compatible con máquinas IBM. La ley defendía a los usuarios del **robo de datos**, del acceso a la red no autorizado y demás delitos relacionados con la tecnología.

Los tres años siguientes siguieron apareciendo compañías que velaban por la seguridad como Symantec, la cual lanzó el conocido antivirus Norton en el año 1991. Sin embargo, esto no hizo que el número de robos de información cesara. Al contrario, pues con la aparición del primer navegador web surgieron nuevas formas de ataque y *phising*. Asimismo surgieron los primeros ataques de denegación de servicio.

En el año 1996, con la aparición del complemento de navegador Flash (que permite la reproducción de vídeo y música) surgen por ende nuevas formas de ataques, debido a las numerosas vulnerabilidades del plug-in. El correo electrónico, que cada vez se encuentra más vigente, también permite recibir correspondencia con un objetivo de robar información personal. En este año también aparece el primer virus creado para el sistema Linux [32], llamado Staog.

El año 2000 el número de gusanos informáticos que se encuentran en equipos domésticos es desproporcionado. Asimismo, en esta década los ciberdelincuentes aprenden a anonimizarse más sofisticadamente y hacen más difícil su identificación. Para el año 2005 el número de malware únicos asciende a más de 300.000, y ha ascendido más de un 1000 % en diez años. Para el año 2008 dicha cifra asciende a 5 millones de malware únicos [33].

En los últimos años la variedad de ataques de robo de información ha cambiado mucho. Han habido noticias recientes con elementos tecnológicos tan cotidianos como la empresa fabricante de robots-aspiradora Roomba, la cual vende información a terceros sobre los planos de tu casa [34].

Con la aparición de los smartphones, surgen nuevas amenazas para nuestra privacidad como *payloads* que corren como un proceso en segundo plano [35] y permiten trazar nuestra ubicación, espiarnos a través de la cámara del dispositivo y un largo etcétera. Esto ha ocasionado que

surjan también aplicaciones antivirus en nuestros teléfonos móviles, que actúan de forma *pasiva* vigilando que ningún proceso monitorice de forma maliciosa nuestro dispositivo.

Como se ha mencionado, está claro que debemos cuidarnos de agentes externos como los distintos tipos de *malware*, los cuales pueden usurpar nuestra identidad, comprometer nuestros **datos personales**, entre otras cosas. Sin embargo, **no todo depende del usuario** puesto que muchos de los servicios que utilizamos día a día han sufrido de *leaks* de bases de datos e infiltraciones en el sistema que suponen un riesgo para nuestra privacidad. Un servicio muy útil para comprobar si hemos sido víctimas de ciberataques (con el riesgo que supone para nuestra privacidad) a sitios donde frecuentamos es <https://haveibeenpwned.com/>.

Por todo esto, con el incremento del número de amenazas a nuestra privacidad también ha sido necesario que aparezcan herramientas que actúen de forma *activa* y nos permitan utilizar los servicios de Internet de una forma más segura.

2.3. Herramientas que ofuscan la identificación del usuario

A continuación se menciona varias tecnologías utilizables a la fecha de redacción de este documento para ayudar a un usuario a proteger su identidad en Internet y anonimizarse mediante **ofuscación del tráfico de red**, utilizando *proxies*, VPNs, redes anónimas o incluso dificultar la identificación inequívoca del mismo haciendo uso de **herramientas basadas en otros tipos de ofuscación**, como la de estilometría.

Hoy en día existen numerosas aplicaciones que permiten aumentar nuestro grado de anonimato a la hora de realizar tareas en Internet, usualmente a costa de una más óptima velocidad de conexión, por ejemplo, el servicio **Tor**, o a cambio de una suscripción temporal, como los servicios VPN de pago.

Cada una de estas medidas tiene sus puntos fuertes y sus contrapartidas, y serán tratadas en este subcapítulo.

2.3.1. Servidor proxy

Un servidor proxy es básicamente un mediador entre un usuario que realiza una petición y otro servidor. Su funcionamiento [36] es relativamente simple: Cuando un cliente de la red desea acceder a un recurso, es el servidor proxy el que realiza la comunicación y el que lleva el resultado de la petición al usuario final.

Los usos de dicha aplicación en ejecución van desde aumentar el rendimiento de algunas operaciones sirviendo como memoria caché, hasta proteger la identidad del usuario que lo utiliza. Dicha finalidad depende del tipo de proxy que se esté utilizando. Hay varios tipos, los cuales se resumen a continuación.

Proxy Web

Un **servicio proxy o proxy web** es un proxy para una aplicación concreta, y permite el uso de los protocolos FTP y HTTP/S.

Este tipo de proxy es muy comúnmente utilizado para proteger la privacidad y se puede utilizar junto con Tor (el cual veremos más adelante) para mejorar el grado de anonimato en la red.

El esquema de funcionamiento es el siguiente:

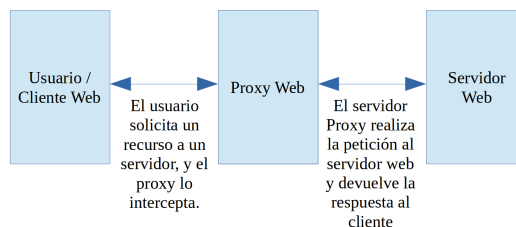


Figura 2.2: Funcionamiento de un Web proxy o Proxy service

Proxy Cache

Su propósito es el de guardar el contenido solicitado por el usuario para así mejorar la velocidad de respuesta en futuras solicitudes de recursos. Conviene destacar a su vez que un proxy web puede actuar también almacenando las páginas web solicitadas, actuando de cierta manera como un proxy caché. Funciona de la siguiente manera:

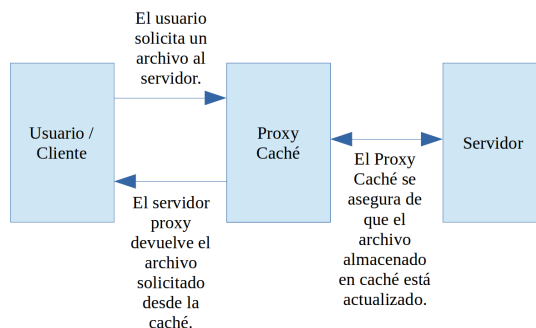


Figura 2.3: Funcionamiento de un Proxy Caché

Transparent Proxy

También es conocido como proxy forzado, y tiene la peculiaridad de no modificar la petición realizada por el cliente o respuesta más allá de la autenticación del propio proxy. Se le llama transparente puesto que el usuario final no necesita realizar ningún tipo de configuración adicional en el navegador. Su uso es principalmente el de filtrar ciertas conexiones (se combina con un *cortafuegos*) y para proporcionar seguridad.

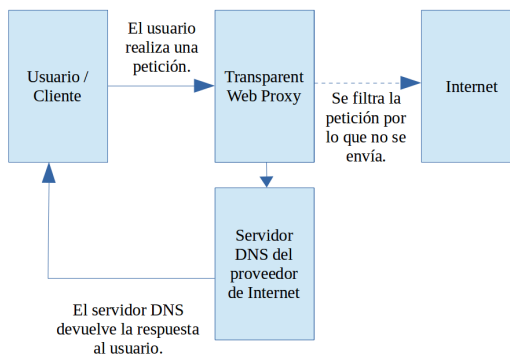


Figura 2.4: Funcionamiento de un Proxy transparente [3]

Reverse Proxy

Este proxy tiene la peculiaridad de estar alojado en uno o más servidores web. Es decir, mientras que un proxy normal es el intermediario entre sus clientes para realizar peticiones a cualquier servidor, un proxy inverso es el intermediario entre sus servidores asociados para ser contactados por cualquier cliente [37].

NAT proxy o enmascaramiento

El uso de este proxy es también llamado **enmascaramiento de IP**. En este caso, las direcciones de destino de los paquetes IP son reemplazadas por otras [38]. En este caso la actuación de mediador es entre los equipos de la red interna y la red exterior.

Los aquí citados son los principales tipos de proxies. No obstante, existen algunos más, como el **proxy abierto** y el **Cross-Domain** proxy. Una vez dejados claros los conceptos básicos sobre proxies, mencionaremos algunas herramientas útiles que hacen uso de estos para navegar de una forma más anónima y segura por la red.

Proxychains

Proxychains es un programa disponible únicamente para GNU/Linux y Unix que nos permite crear cadenas de proxies, escondiendo así nuestra dirección IP pública en **todo tipo de conexiones** (HTTP, FTP, SSH, etcétera). Esto se traduce en que podemos navegar por Internet o realizar cualquier operación en la red de redes sin descubrir nuestra identidad real.

Mientras que en las figuras anteriores mostramos una conexión a la red con la utilización de un sólo proxy, en el caso de *proxychains* (como su propio nombre indica) utilizaremos cadenas de servidores proxy para anonimizar [39] el tráfico que generemos (no necesariamente debe ser tráfico web).

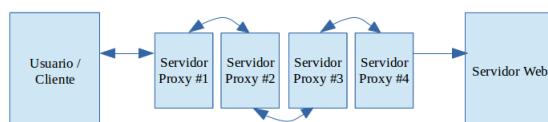


Figura 2.5: Ejemplo de una cadena de proxies

Para hacer funcionar proxychains en un equipo es necesario modificar su fichero de configuración (*proxychains.conf*). En él existen varias opciones en cuanto a la formación de ccadenas de proxies:

- *Dynamic chains*: Supongamos que tenemos 4 servidores proxies añadidos en nuestro archivo de configuración, en este orden: A, B, C y D. En el caso de que, por ejemplo, el servidor B esté caído y el resto funcionen perfectamente, la conexión se realizará de la siguiente manera:
Es decir, aunque uno (o varios) de los servidores proxy que componen la cadena no funcione, siempre se intentará realizar la conexión omitiéndolo.
- *Strict chains*: Si tomamos el ejemplo anterior, en el caso de una cadena estricta ocurre lo siguiente:

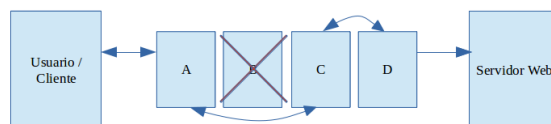


Figura 2.6: Cadena dinámica

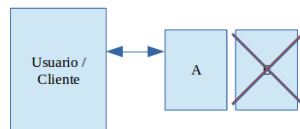


Figura 2.7: Cadena estricta

En el caso de que uno de los servidores proxy falle, la conexión no será satisfactoria. Por ello, las cadenas estrictas tienen la peculiaridad de que siguen el orden de los servidores rigurosamente.

- *Random chains*: Este tipo de cadenas es totalmente distinta de las anteriores. Básicamente escoge uno de los servidores proxy que aparecen en el archivo de configuración de forma aleatoria.

Ahora bien, ¿cómo podemos añadir servidores proxy a nuestra cadena? El formato para añadirlos es el siguiente:

```
socks5 192.168.67.78 1080 user password
```

El primer elemento es el tipo de proxy. Las posibilidades son HTTP, socks4 y socks5. Como nuestro objetivo es el de anonimizarnos y proteger nuestra identidad **siempre que sea posible se intentará utilizar socks5**. El segundo y tercer elemento es la dirección IP y el puerto del proxy, respectivamente. Por último, el cuarto y quinto campo son opcionales y depende de si el proxy que utilizaremos cuenta con usuario y contraseña. Normalmente cuentan con contraseña los proxies que adquirimos por medio de plataformas de pago.

Hay una gran cantidad de páginas que ofrecen servidores proxies, tanto gratuitos como de pago. La diferencia radica en la carga de dichos servidores. Muchos de los servidores proxy gratuitos publicados en la red se encuentran saturados y limitan mucho la velocidad de conexión.

No obstante, es posible encontrar servidores proxy gratuitos que funcionan relativamente bien. Una buena página en la que encontrarlos es <https://socks-proxy.net/>. Esta página permite visualizar servidores proxy gratuitos con disponibilidad actualizada cada 20 minutos. Además, permite filtrarlos según tipo y sobre todo, país de origen.

Con el objetivo de mantenernos anónimos en la red, conviene utilizar proxies ubicados en países que tengan buenas políticas de privacidad. Ejemplo de ello son países como **Rusia, China o Países Bajos**.

Otros países, como Estados Unidos, Reino unido, Nueva Zelanda, Australia o Canadá (grupo conocido como los Cinco Ojos [40]), están enfocados en recopilar y analizar datos entre sí, por lo que **no conviene utilizar** servicios basados en estas ubicaciones si el objetivo es mantener nuestra privacidad a salvo.

2.3.2. VPN

Una VPN (o red virtual privada) no es más que el uso de una red privada segura sobre una red pública más grande. La notoriedad que ha cosechado estos últimos años [41] reside en que nos permite gozar de un alto grado de anonimato al darnos acceso al envío y recibo de datos de la red pública, teniendo todas las políticas de privacidad de una red privada.

La forma de conseguir esto es, normalmente, estableciendo una conexión extremo a extremo mediante el uso de cifrado y/o conexiones dedicadas.

Pese a que el término se ha visto utilizado enormemente estos últimos años, lo cierto es que las redes privadas virtuales existen desde hace bastante tiempo. De hecho, la primera forma de VPN surgió con SwIPE (*Software IP Encryption Protocol*) [42], un trabajo experimental surgido en el año 1993 por John Ioannidis y su equipo en la Universidad de Columbia y AT&T Labs. Este proyecto pretendía garantizar confidencialidad, integridad y autenticación del tráfico de red.

Tras este experimento, en el año siguiente Xu Wei continuó investigando acerca de la seguridad del protocolo IP hasta formar la familia de protocolos IPSec [43], la cual autentica y cifra cada paquete compartido a través de una red pública. Después de un tiempo y tras la mejora en las velocidades de transmisión de paquetes, y de la función *plug-and-play*, fue posible la salida al mercado de **las primeras VPNs**.

A la vez que apareció IPSec, se realizó un trabajo en la Biblioteca de Investigación NAVAL con ayuda de DARPA (Defense Advanced Research Projects Agency) con el que surgió el **Protocolo de Seguridad de Encapsulación** [44]. Con ello surgió un gran avance para la seguridad en internet y la tecnología VPN. La Carga de Seguridad Encapsulada [45], **ESP, ofrece la autenticidad, integridad y protección de la confidencialidad de los paquetes de datos**. Permite configuraciones de autenticación, encriptación, o ambos. Este protocolo es similar al de los Encabezados de Autenticación y proporciona una segunda capa de seguridad para las conexiones a Internet.

1995 fue el año en el cuál se creó el grupo de trabajo de IPsec dentro de la IETF [46], o Internet Engineering Task Force, el cual es una comunidad de ingenieros de Internet, proveedores, desarrolladores y otras personas interesadas en la evolución de internet y su buen funcionamiento.

El objetivo de este grupo era el de crear un conjunto estandarizado de protocolos disponibles libremente y examinados abordando los componentes, extensiones y la implementación de IPsec.

IPsec está formado por tres subprotocolos:

- *Authentication Header (AH)*: Este protocolo es el encargado de proporcionar integridad de datos en el caso de no haber conexión y autenticación de paquetes IP, además de protección contra ciertos tipos de ataques. La **autenticación** es importante porque asegura que los paquetes de datos que envías y recibes son los que deseas, no el malware u otros ataques potencialmente dañinos. Hay varias versiones con diferentes grados de protección a diferentes niveles. En todos los casos, de esta manera tus datos personales están protegidos.
- *Encapsulating Security Payload (ESP)*: Se ocupa de proporcionar la confidencialidad de esos paquetes, al igual que integridad de origen de los datos, la seguridad a los ataques y también seguridad para el tráfico de flujo. Cuando se utiliza en **Modo Túnel**, proporciona seguridad para todo el Paquete IP.
- *Security Associations (SA)*: Son algoritmos y datos que permiten que AH y ESP funcionen correctamente. Básicamente, los datos se cifran en paquetes en la fuente y luego se transfieren a través de internet de forma **anónima** para ser recibidos, autenticados y descifrados

en el destino. Las asociaciones se crean sobre la base de la Internet Security Association And Key Management Program (ISKAMP) utilizando una serie de números.

Además de esto, existen dos modos de funcionamiento [4]:

- *Transport Mode*: En Modo Transporte únicamente la carga Útil de IP es típicamente cifrada asegurando los datos, pero dejando visible la información que se origina.
- *Tunneling Mode*: En Modo de Túnel todo el Paquete IP está cifrado y encapsulado, se le otorga un nuevo encabezado de autenticación y luego se envía. Modo túnel es la tecnología que impulsa la VPN de hoy en día.

Veamos una comparativa entre un paquete IP original, uno que hace uso del modo transporte y otro del modo túnel de IPsec:

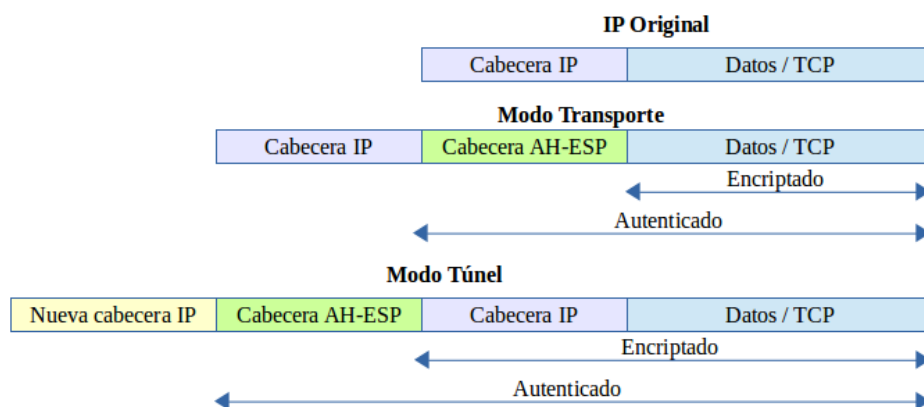


Figura 2.8: Ejemplo de paquetes IP con diferentes niveles de seguridad de encapsulación [4]

El protocolo de túnel hace de las VPNs una gran opción si el objetivo es la protección de nuestra información personal. Permite al usuario conectarse a Internet con una dirección IP que no es parte de la red local. La **tunelización** funciona encriptando y encapsulando los datos, es decir, lo que proporciona un tercer y muy buscado beneficio: **el anonimato y la privacidad**.

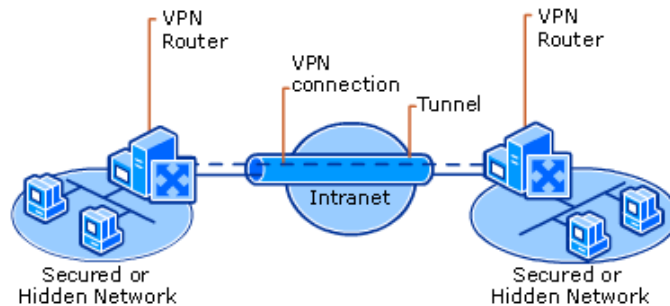
La forma en la que opera es un poco más compleja que con el modo de transporte, los paquetes que contienen la información que realiza el cifrado y el servicio de entrega se llevan a cabo dentro de la carga útil del mensaje original, pero operan a un nivel más alto que la propia carga útil, creando un escudo formado desde dentro y seguro de las influencias externas. Los mejores servicios cifrarán todo el paquete, el marcador de identificación y todo; a continuación, volverán a encapsularlo con una nueva dirección IP y marca de identificación para obtener una completa privacidad.

El modo túnel recoge su nombre de la forma en la que una red VPN opera:

Hoy en día, se usan diferentes tecnologías VPN, cada una con sus pros y sus contras. Entre todas ellas las más destacables son:

- PPTP: *Point to Point Tunneling Protocol*, la cual está bajo licencia de Microsoft (fue el primer protocolo de VPN compatible con Windows), crea una red privada virtual en redes dial-up. [47]

Su implementación requiere poca sobrecarga de cómputos, lo cual lo hace uno de los protocolos de VPN **más rápidos** disponibles actualmente. El problema con esta tecnología

Figura 2.9: Esquema del *Tunneling mode* [5]

reside en que **no es del todo segura**. Aunque ahora normalmente utiliza una encriptación de 128 bits, existen varias vulnerabilidades de seguridad, con la posibilidad de una autenticación MS-CHAP v2 no encapsulada como la más grave. Con todo esto, una red que usase PPTP podría ser decodificada en apenas días. La misma Microsoft, pese a haber corregido el fallo de seguridad, no recomienda el uso de este protocolo, y recomienda el uso de SSTP o L2TP.

- L2TP y L2TP/IPsec: El protocolo de túnel de capa dos [47], normalmente se implementa con los protocolos IPsec (explicados anteriormente) para encriptar datos antes de la transmisión, a fin de proveer a los usuarios privacidad y seguridad. Todos los dispositivos y sistemas operativos modernos compatibles con VPN tienen L2TP/IPsec incorporado. La configuración es tan rápida y fácil como la de PPTP, sin embargo en ocasiones puede ser problemático en el caso de usar un cortafuegos NAT restrictivo. Por el momento, **no hay vulnerabilidades importantes** relacionadas con la encriptación por IPsec, pero John Gilmore, miembro fundador y especialista en seguridad de la Electric Frontier foundation, afirma que es probable que el protocolo sea debilitado intencionalmente por la NSA.
- SSTP: Secure Socket Tunneling Protocol [48] fue presentado por Microsoft en el Service Pack 1 de Windows Vista. Este estándar está además ahora disponible para SEIL, Linux y RouterOS, aunque sigue siendo principalmente una plataforma únicamente para Windows. Utiliza SSL v3, y no tendría por qué tener problemas de seguridad aparentes. Sin embargo, hay que recordar que es propiedad de una empresa gigante como Microsoft, y no puede ser analizado en busca de ingresos clandestinos.
- IKEv2: Internet Key Exchange [48], en su segunda versión, es un protocolo de túnel basado en IPsec, fue desarrollado por Cisco y Microsoft. Los dispositivos móviles son los más beneficiados con IKEv2 ya que el protocolo de movilidad y multiproveedor que se ofrece en forma predeterminada lo hace extremadamente flexible para cambiar de redes. Pese a que IKEv2 está disponible en menos plataformas comparado con IPsec, tiene buena reputación en términos de estabilidad, seguridad y rendimiento.
- OpenVPN: Es un estándar *open-source* relativamente nueva, utiliza los protocolos SSLv3/TLSv1 y biblioteca OpenSSL para brindar a los usuarios una solución de VPN confiable y potente [48]. El protocolo tiene amplia capacidad de configuración, lo que hace que sea muy difícil de bloquear para servicios como Google. La principal ventaja de esta tecnología es que OpenSSL, la biblioteca que utiliza, soporta **múltiples algoritmos criptográficos** tales como 3DES, AES, Camellia, Blowfish, CAST-128 y más, aunque Blowfish o AES son utilizados casi exclusivamente por proveedores de VPN. La rapidez con la que se desempeña el protocolo OpenVPN depende del nivel de encriptación utilizado, pero normalmente es más rápido que IPsec. Por contra, la configuración es complicada en comparación con L2TP/IPsec y PPTP.

OpenVPN

Una vez explicadas las diferencias de este estándar con algunas de sus alternativas, vamos a ver cómo funciona este en una plataforma GNU/Linux.

Lo primero que conviene hacer es cambiar **el servidor DNS por defecto**. Esto, pese a que no es algo explícito ni directamente relacionado con el funcionamiento de la VPN, sí es recomendado. En determinadas ocasiones, pese a utilizar un servicio VPN, la traducción de nombre de dominios a su correspondiente IP numérica (dicha petición debería hacerse mediante el túnel VPN) puede hacerse erróneamente por medio del proveedor de Internet. Esto se conoce como **DNS leak**. Para evitarlo hay muchas soluciones. Entre ellas, algunos clientes de VPN (como Mullvad) permiten activar un campo en la configuración que evita estos problemas. Otra forma, en sistemas Unix, es acceder al archivo de configuración localizado en `/etc/dhcp/dhclient.conf`, descomentar la línea:

```
#prepend domain-name-servers 127.0.0.1;
```

Evidentemente, hay que cambiar la dirección del servidor de DNS que utilizaremos. Podemos encontrar múltiples servidores, todos ellos seguros, en <https://www.opendns.com>.

Tras esto (y reiniciar la red, evidentemente) podemos utilizar openVPN sin riesgo a que ocurran DNS-leaks.

Utilizar openVPN es tan sencillo como llamar al programa por línea de comandos pasándole como argumento un fichero `.ovpn`, los cuales podemos conseguir, por ejemplo, en openvpn.com.

Una duda que puede surgirnos es, si nuestro objetivo es mejorar nuestra privacidad y anonimato ¿cuál es una mejor alternativa, una VPN o el uso de un proxy?

Lo cierto es que, como veremos, no son las únicas opciones a la hora de obtener un mayor grado de anonimización. Sin embargo, la respuesta no es rotunda puesto que depende de qué servicio VPN y qué proxy se utilice.

En el uso de un proxy, hay tres protocolos principales, que como hemos visto son HTTP/HTTPS y SOCKS. Si usamos un proxy HTTP o SOCKS, el uso de este no proveerá de ningún tipo de encriptación de los datos, mientras que los proxies HTTPS ofrecen un nivel de encriptación igual que una web que funcione con el protocolo SSL. Además, por lo general, el uso de los proxies (sobre todo si se usan cadenas de los mismos) implican una muy baja velocidad de conexión.

El caso de los VPN, hasta el momento es imposible interceptar el tráfico que circula por su túnel. Sin embargo, esto produce un **único punto de fallo**, y es el servicio VPN. Es necesario asegurarse de que el servicio VPN que utilizamos no guarda logs ni otros datos, pues en el momento en el que dichos logs saliesen a la luz, estaríamos totalmente expuestos.

Existen multitud de servicios VPN (cada uno con sus pros y sus contras) que pueden utilizarse mediante OpenVPN. Los servicios más relevantes que defienden la privacidad del usuario por encima de todo, a fecha de redacción de este documento son:

- **ExpressVPN**: Servicio de pago que proporciona una conexión mediante VPN y asegura **no registrar logs de actividad ni de conexión**, lo que garantiza una mayor privacidad para el usuario. Contiene VPN Sus VPN están ubicadas en 78 países distintos.
- **BlackVPN**: BlackVPN tampoco guarda logs de actividad ni de conexión. Además el servicio está basado en Kowloon y actúa bajo la jurisdicción de Hong Kong, lugar donde se cuida el derecho a la privacidad del usuario.
- **TorGuard**: Este servicio de nuevo no registra ningún tipo de logs. Además, utilizan una configuración de IP compartida entre todos sus servidores, lo que en conjunto hace im-

posible establecer una relación entre una persona física y una dirección IP en una fecha concreta. Cuenta con miles de servidores en 49 países distintos.

También existen servicios de VPN más sencillos de configurar que actúan mediante extensiones de navegador:

- **Hoxx:** Plug-in disponible para Chrome y Firefox (aunque también cuenta con una aplicación Android oficial) totalmente gratuito. Promete ser un servicio sin límite de banda ancha, que permite anonimizar tu conexión e impedir que el tráfico sea interceptado.
- **Tunello:** Al igual que Hoxx, Tunello es un plug-in de navegador (disponible en Firefox y Chrome) que proporciona un servicio VPN. Tiene un límite de uso de 6 GB de datos mensuales gratuitos y tampoco tiene límite de velocidad.

2.3.3. Deep-web

Pese a no ser algo novedoso, el término de la web profunda se ha ido popularizando y extendiendo tanto en la comunidad *hacker* como entre usuarios comunes en Internet y, a menudo, es usado de manera incorrecta ya que se suele confundir con la *dark-web*.

Para empezar, la *deep-web* [49] se refiere a aquellos contenidos que no están indexados por los principales motores de búsqueda, tales como Google o Bing. Por ende, es bastante complicado localizarlos, ni tan siquiera saber de su existencia. Los motivos de no encontrarse indexados son muy variados. Suele ser debido a que el contenido se encuentra protegido por una contraseña, se encuentra en una VPN a la cual no tienen acceso los *crawlers* lanzados por los buscadores, o simplemente son tan antiguos e irrelevantes que no aparecen en las consultas de los buscadores. Cabe mencionar que algunos de los contenidos sí se encuentren indexados, pero dadas sus características, no aparezcan con los criterios de búsqueda convencionales utilizados por los usuarios.

Por otro lado, la web oscura (o *dark-web*) refiere a contenidos que no es posible indexar debido a que se encuentran protegidos por sus autores, los cuales se encargan de compartirlos en redes anónimas o sitios web protegidos con contraseña. No existe una finalidad específica para estos contenidos, pero normalmente se trata de páginas web encargadas para la administración de un portal o contenido relacionado con actividades ilegales.

Las dimensiones que abarcan los contenidos de la web profunda son enormes, y actualmente no hay forma de medir (ni tan siquiera de forma aproximada) dicha cantidad de información. Una imagen sumamente extendida en Internet representa la relación entre los contenidos de la web profunda y la parte visible de Internet, afirmando que la *deep-web* constituye el 96 % de Internet. De nuevo, esto no es cierto, puesto que no hay manera de medir, ni tan siquiera con un margen de error aceptable, la cantidad de información disponible en la web profunda. Muchos contenidos de esta o bien son desconocidos, o bien no se encuentran disponibles durante largos períodos de tiempo.

Otro término muy utilizado es el de *darknet*. Una *darknet* es un subconjunto de la web profunda que representa un espacio protegido por una VPN, o bien al que sólo un número reducido de usuarios autorizados pueden acceder. Los contenidos no son indexados por ningún buscador. Es más, en ciertos casos las direcciones de los servicios **no son resolubles por medio de mecanismos tan habituales como consultas DNS**. Para poder navegar en estas redes normalmente es necesario hacer uso de un cliente, como bien puede ser el de Tor.

En numerosas ocasiones se relaciona dicho tipo de redes con la ciberdelincuencia. Esto es debido a que estas redes proporcionan un muy buen grado de privacidad y anonimato al usuario,

lo cual es aprovechado para realizar actividades ilegales tales como la venta de armas o drogas. De hecho, un estudio realizado entre Diciembre de 2013 y Julio de 2015 por un investigador apodado Gwern Branwen sobre las ventas en numerosos mercados de las *darknets* [6] revela que se llegaron a recaudar más de 27 millones de dólares en drogas ilegales.

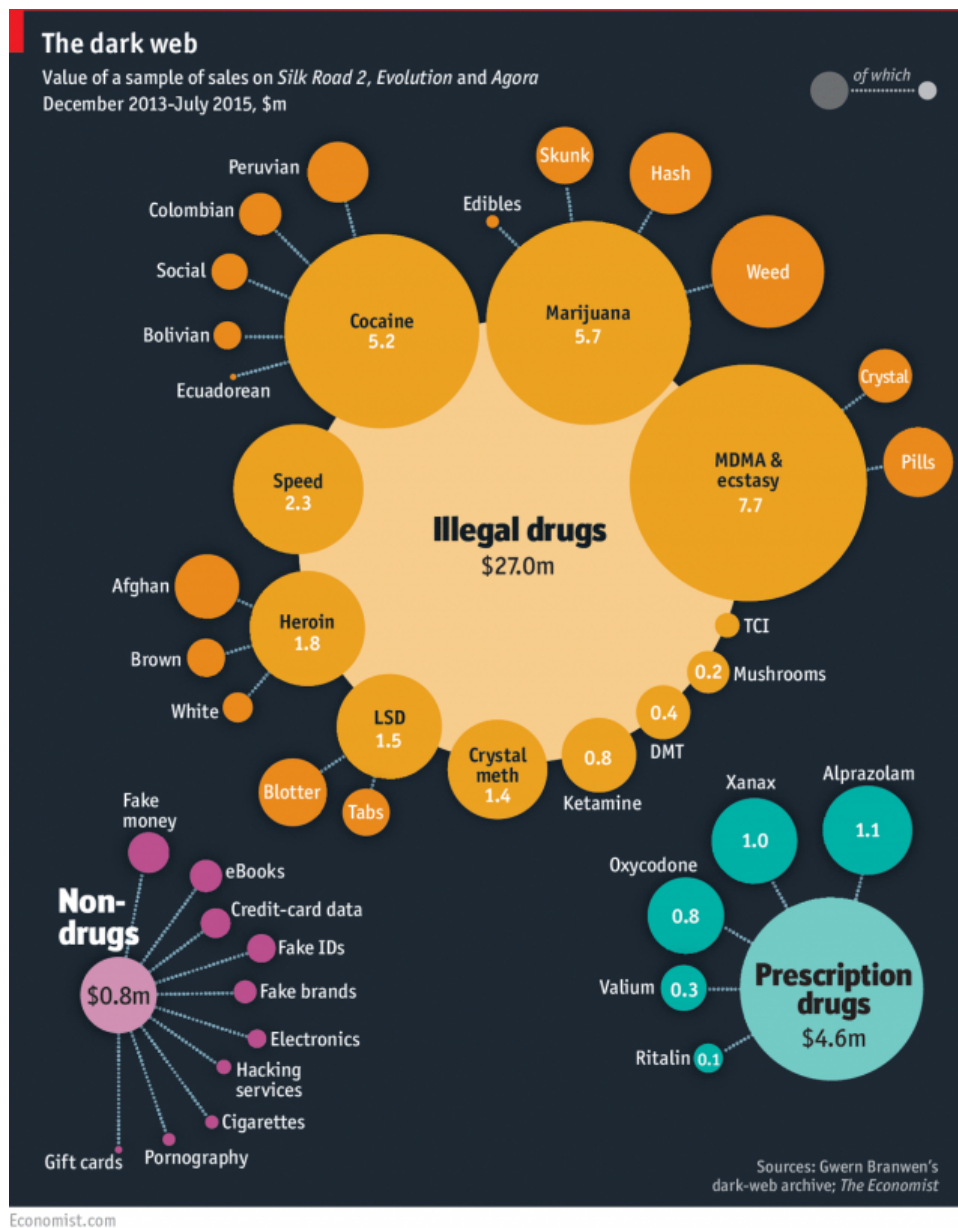


Figura 2.10: Imagen extraída del artículo *The data of the dark web - The Economist* [6]

Sin embargo, el objetivo de estas herramientas no fue el motivar los actos ilícitos.

El uso que le de den la mayoría de usuarios no es el que originalmente se perseguía al crear este tipo de redes, que era el de proteger a aquellas personas que viven en países en los que constantemente se producen abusos contra los ciudadanos de forma sistemática, y el de plantear una solución al problema de censura y represión.

Las *darknets* más conocidas a día de hoy son Tor, I2P y Freenet.

I2P

I2P es una darknet o red anónima que nace en el año 2003- Su base funcional es similar a la de Tor. Está escrita en lenguaje Java, con algunos añadidos en C [50]. Una de las ventajas de esta red es el permitir la creación de cualquier tipo de servicio sin mucha complejidad. Es posible poner en marcha servidores HTTP, SSH, FTP o SMB en cualquier instancia I2P sin apenas dificultad. Además, dichos servicios sólo permanecerán accesibles por usuarios internos de I2P.

Existen servicios ocultos de almacenamiento, foros, wikis, documentación, servicios de correo electrónico, repositorios git ocultos, etcétera.

La estructura de una red I2P funciona de la siguiente manera. Existen una serie de túneles cuyo objetivo es el envío y recepción de paquetes entre los emisores y receptores que se encuentren en la red. Un túnel es básicamente el conjunto de enrutadores que se encarga de enviar información a un destino determinado, permitiendo una comunicación **anónima** entre instancias I2P. En el momento que un usuario lanza una instancia del software I2P automáticamente se convierte en un enrutador y así, en parte de los túneles que crean otras instancias I2P. Una característica de estos túneles es que son de sentido único. Por este motivo, para que una instancia I2P pueda intervenir en las dos partes de la comunicación (emisión y recepción de paquetes)debecrear túneles de salida y de entrada. Los datos que viajan entre cada enrutador del túnel van cifraados y cada enrutador que recibe el paquete sólo puede acceder a la información correspondiente al siguiente enrutador al que se le debe enviar el paquete.

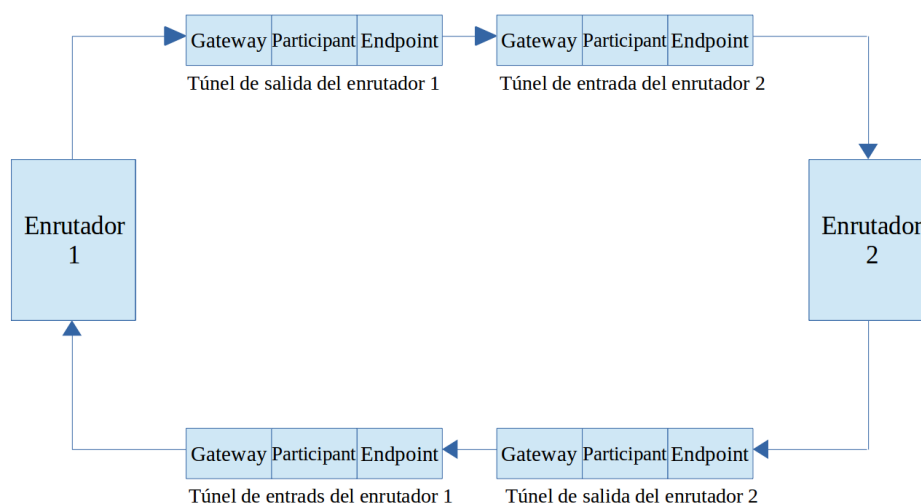


Figura 2.11: Funcionamiento básico de la transmisión de paquetes en I2P mediante tunelización.

FreeNET

FreeNET es uno de los proyectos más antiguos que tienen relación con el anonimato en la red. Los inicios del mismo aparecen alrededor del año 2001, y sigue siendo una opción muy viable si bien no es el más utilizado [51]. A diferencia de otros, FreeNET se basa en un modelo descentralizado, es decir, que no existen servidores para controlar o gestionar la red y en su lugar cada usuario que se conecta a esta aporta una cantidad de ancho de banda y reserva espacio en su disco duro para almacenar parte de los contenidos que se encuentran en dicha red. Este espacio es conocido como *datastore*. Evidentemente no todo usuario tiene acceso completo a

estos datos, y sólo el propietario de estos ficheros puede descriptar sus contenidos utilizando su clave privada.

La principal diferencia con la red Tor, que veremos más adelante, es que el correcto funcionamiento de FreeNET depende de la cantidad de usuarios que se encuentren activos en ese momento, ya que al ser descentralizada, con un gran número de usuarios es muy difícil identificar el origen de una petición determinada.

Una duda que puede surgir es si los contenidos ubicados en el *datastore* de cada usuario permanecen por siempre. La respuesta es no, ya que al cabo de cierto tiempo, si los datos no son consultados por ningún usuario en la red, terminan siendo eliminados.

Este modelo descentralizado, con el que se almacena en el disco duro información correspondiente de otros usuarios, también tiene sus **desventajas y peligros**. En el momento en el que una persona suba a la red **contenido ilegal**, porciones de dicho contenido son almacenadas por el conjunto de usuarios que se encuentren activos en FreeNET. Esto conlleva dos cosas. La primera es que el autor que ha subido dicho contenido será muy difícil de localizar, debido a que los contenidos en el *datastore* no incluyen metadatos del propietario, ni ninguna información identificativa más allá de la que tengan dichos datos. El segundo es que un usuario el cual no tenía intenciones maliciosas puede acabar siendo propietario de contenidos que, aunque cifrados, infringen la ley.

Como se ha explicado anteriormente, para acceder a contenidos en FreeNET es necesario conocer la clave que tiene asociado dicho contenido. Existen diferentes tipos de claves:

- Claves SSK: Este tipo identifica a aquellos contenidos dinámicos que cambian frecuentemente. Las siglas corresponden a **Signed Subspace Key**. Esta clase de claves funciona con mecanismo de clave pública, es decir que el autor del contenido puede firmarlo y sólo aquellos que sean propietarios de una clave privada pueden realizar modificaciones sobre dicho contenido. Está formada por cinco partes:
 - Hash de clave pública.
 - Clave de descifrado del documento.
 - Configuración criptográfica.
 - Nombre que le ha dado el usuario.
 - Versión de los datos.
- Claves CHK: Son las siglas de **Content Hash Key**, y es la clave más conocida y habitual. Es usada en ficheros estáticos, a diferencia de la clave anterior (como texto, vídeos, documentos PDF, etcétera). Es básicamente el *hash* del contenido del fichero, el cual es unívoco. Está formada por tres secciones:
 - Hash del archivo.
 - Clave de descifrado del archivo.
 - Configuración criptográfica.
- Claves USK: Son el tipo de claves más simples. Las siglas vienen del inglés **Updateable Subspace Keys**. Son realmente las claves que envuelven a las claves SSK. El formato es el siguiente:
USK@hash,clave descifrado,config_criptográfica /sitio_web, num_version
- Claves KSK: También conocidas como **Keyword Subspace Keys**. Se trata de claves que permiten almacenar documentos de texto o páginas etiquetadas en la red de FreeNET. El formato es el siguiente:
KSK@archivo.tipo

Tor

Tor es una red anónima que a diferencia de las anteriores mencionadas, está totalmente centralizada. Fue creada en el año 2003 y actualmente es la más usada de entre las tres redes anónimas mencionadas en este subcapítulo. Cuenta con miles de voluntarios en todo el mundo que usan la red y aportan ancho de banda para mejorar la calidad de servicio.

El servicio Tor permite defenderte contra el análisis de tráfico, y avoca por la privacidad y libertad del usuario. La forma en la que lo consigue es haciendo rebotar nuestra información en distintos **nodos Tor** intermedios con el objetivo de que el origen de la información se oculte lo máximo posible. Conforme los paquetes van avanzando por los nodos intermedios, **se van cifrando** de forma progresiva, como las capas de una cebolla (de ahí su nombre, *The onion router*). Dicha encriptación se consigue haciendo uso de las claves públicas de los nodos intermedios. El nodo final es el que descifra el paquete para hacerlo llegar al servidor. Los usos principales que se le suele dar al software Tor es el de garantizarnos un buen grado de anonimato y el de darnos acceso a los **hidden-services .onion**.

Sin embargo, Tor es un servicio que puede dar lugar a fugas o *leaks* de información, que pueden facilitar la identificación de un usuario que busca proteger su privacidad. Un ejemplo de ello es que el uso de los nodos Tor **únicamente soporta el protocolo TCP**. Esto conlleva a que, en el momento en el que se utilice un protocolo como UDP o ICMP, las peticiones no pasarán a través de los nodos Tor (también llamado **circuito virtual**), sino que se establece una conexión directa entre cliente y destino.

Como ha sido dicho, el objetivo de Tor no es únicamente el poder acceder a servicios que se encuentren en Internet, sino que también se utiliza para enrutar las peticiones a servicios que se encuentren alojados en el interior de la red. Estos servicios, en su conjunto, constituyen lo que se conoce como la **red profunda** de Tor. Aquí existe un número indeterminado de *hidden services* de todo tipo. Una peculiaridad de estos servicios ocultos es que tienen que estar basados en el protocolo TCP, o de otra manera no pueden estar desplegados sobre la red. No se utiliza un mecanismo centralizado para la resolución de nombres de dominio, no existen servidores DNS dedicados a la resolución de direcciones IP. En cambio, existe una tabla distribuida de tipo *hash* compuesta por servidores "*HSDir*" que mantienen el registro de los *hidden services* con sus respectivas direcciones.

Crear un servicio oculto con Tor es muy sencillo, y un tutorial del mismo puede ser visualizado en la página web oficial del proyecto Tor:

<https://www.torproject.org/docs/tor-onion-service.html.en>

No obstante, y debido a que este trabajo está orientado al desarrollo de una herramienta **Python**, a continuación se explicará de manera breve cómo es posible crear un servicio oculto haciendo uso de varias librerías Python, entre ellas **Stem** y **Flask**. La explicación del código fuente puede ser consultada en el **Anexo A**.

En primer lugar es necesario haber instalado Tor previamente y, si tenemos una instancia de Tor corriendo, detenerla haciendo uso del comando:

service tor stop A continuación, generaremos una contraseña que utilizaremos para iniciar un controlador de la librería Stem:

```
kiko@kiko-CX62-6QD:~$ tor --hash-password trabajofindegrado
16:649B6166271F7E0A6096F4104B93C91A00C7561D0FB6F6AF54B35A724C
kiko@kiko-CX62-6QD:~$ █
```

Figura 2.12: *Output* de la contraseña generada.

Tras haber generado la contraseña *hash*, es necesario reemplazarla por la existente en el

campo **HashedControlPassword** en el archivo:

`/etc/tor/torrc`

Lo único que queda para poder hacer uso del script es aplicar la contraseña propia al parámetro *password* de la función *authenticate* del controlador de Stem(en el caso del ejemplo de arriba, "*trabajofindegrado*"). El resultado sería el siguiente:

```

7   app = Flask(__name__)
8
9
10  @app.route('/')
11  def index():
12      return "<pl>Trabajo de fin de grado</pl>"
13
14
15  print(' * Estableciendo conexion con el servicio Tor')
16
17  with Controller.from_port() as controller:
18      controller.authenticate(password='trabajofindegrado')
19

```

Figura 2.13: Configuración del *controller*.

Sólo nos queda lanzar el script, pues no es necesario ninguna configuración adicional. El output por consola es el que sigue:

```

kiko@kiko-CX62-6QD:~/Desktop/TFG/src$ sudo python __init__.py
* Estableciendo conexion con el servicio Tor
* Creando el servicio oculto en la ruta /var/lib/tor/tfg
* El hidden service ha sido creado en iixuspyvfimxbpyk.onion, pulsar ctrl+c para
desmontar el servicio
* Running on http://127.0.0.1:5000/ (Press CTRL+C to quit)

```

Figura 2.14: *Output* del script cuando es lanzado el servicio oculto.

Tras lanzar el servicio, podemos comprobar que está en funcionamiento entrando en la dirección que nos muestra el anterior output por consola.

Evidentemente, **no es necesario estar en la misma red local**, el servicio puede ser visitado sin problema desde cualquier dispositivo, siempre y cuando haga uso del **proxy Tor**.

Figura 2.15: *Hidden service* en funcionamiento.

Es importante saber que es posible hacer uso de *proxychains*, herramienta de la que ya se ha hablado, **junto con el servicio Tor**, lo que garantiza un aún mayor grado de anonimato. Esto puede emplearse para escaneos con **nmap**, establecer conexiones a servidores SSH, etcétera.

Para ello, basta con ir al archivo de configuración de *proxychains* (Ch. 2.3.1) y añadir la dirección IP y el puerto en el cual el servicio Tor está a la escucha. Quedaría de la siguiente forma:

```

[ProxyList]
# add proxy here ...
# meanwhile

socks4 127.0.0.1 9050
socks5 127.0.0.1 9050
socks5 216.8.240.194 33169 k345 l777
socks5 94.180.123.34 1080

```

Servicio "Tor" a la escucha

Get Help Write Out Where Is Cut Text Justify Cur Pos
Exit Read File Replace Uncut Text To Spell Go To Line

Figura 2.16: Servicio "tor" junto con otros servidores proxy en la herramienta *proxychains*

Otra herramienta que se beneficia de Tor es **Onionshare**. Onionshare (el cual ha sido integrado en la herramienta Python desarrollada para este proyecto, pero que conviene explicar su funcionamiento) es una herramienta que permite compartir archivos de cualquier tamaño

anónimamente. Su funcionamiento es relativamente simple. Convierte a la máquina que ejecuta la herramienta en un servidor web el cual genera una dirección **.onion** en la que aloja el fichero que elijamos. Con ello, cualquiera que conozca el enlace puede **descargar el fichero a través de Tor**, por ejemplo, con **Tor Browser**. Tiene opciones interesantes como la de desmontar el servidor en el momento en el que alguien descargue el archivo subido. Veamos cómo funciona la herramienta de forma sencilla.

```
kiko@kiko-CX62-6QD:~/Desktop$ service tor restart
kiko@kiko-CX62-6QD:~/Desktop$ sudo onionshare --stay-open stuff.txt
[sudo] password for kiko:
Connecting to Tor control port to set up hidden service on port 32871.
Starting ephemeral Tor hidden service and awaiting publication
Preparing files to share.
Give this URL to the person you're sending the file to:
http://fuxukjkrm7yil2zg.onion/ul3wu6c54s5dmr3erxbf7v6exq

Press Ctrl-C to stop server
* Running on http://127.0.0.1:32871/ (Press CTRL+C to quit)
```

Figura 2.17: Ejecución de *Onionshare* por consola

Una vez lanzado el script (también tiene una versión con interfaz, pero para el ejemplo se ha decidido utilizar la versión por consola) podemos abrir el servicio oculto desde cualquier dispositivo que esté utilizando el servicio Tor para poder descargar el archivo.

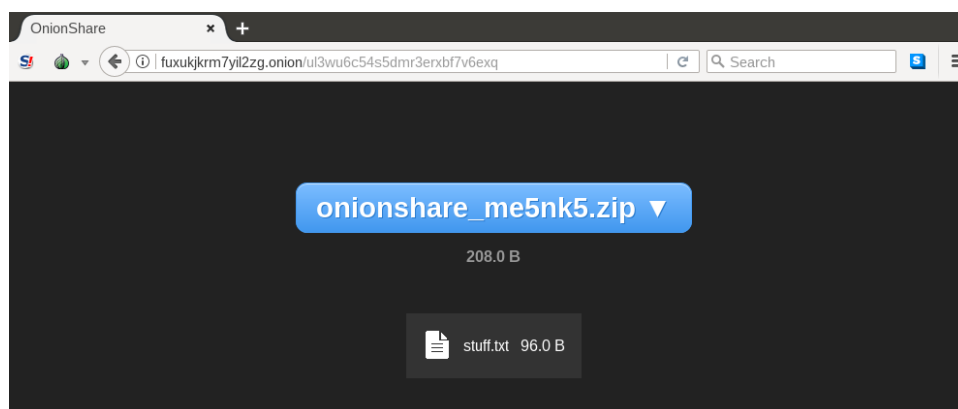


Figura 2.18: Hidden-service creado, con posibilidad de descargar el archivo

Lo que ocurra después de descargar el archivo depende de la configuración utilizada en el servicio oculto. Puesto que hemos corrido el script con la *flag* `--stay-open`, el hidden service no será borrado, pudiendo acceder a él otras veces hasta que el servidor pulse Ctrl+C.

2.3.4. Otras herramientas de ofuscación

En apartados anteriores hemos visto varias tecnologías con las que podemos camuflarnos a la hora de acceder a información, ya sea en Internet u otras redes anónimas. Sin embargo, existen incontables tecnologías que poco o nada tienen que ver con las anteriores mencionadas, como las que se expondrán a continuación.

CacheCloak

Un usuario que haga uso de un smartphone(es decir, un usuario estándar), debe afrontar riesgos en cuanto a su privacidad en el momento en el que comparte su localización real con

los **LSB** (Servicios Basados en Ubicación). Es por esto que nace una tecnología llamada *CacheCloak*, un sistema que permite habilitar una **anonimización en tiempo real** del servicio de localización. La manera en la que funciona es simple: Un servidor(de confianza) intermedio recibe la localización real del usuario, la procesa utilizando *CacheCloak* y envía dicha ubicación al LSB. Además que la calidad del servicio no sufre, el objetivo (conseguir un buen grado de anonimato) se cumple, puesto que los LSB no consiguen identificar al usuario nada más que un corto período de tiempo. La forma de conseguirlo es mediante una predicción de movilidad(basada en trayectos ya existentes de otros usuarios) que realiza el servidor(mediante métodos estocásticos) y medidas de entropía.

AdNauseam

Las páginas web que visitamos día a día contienen una gran cantidad de *banners* de publicidad, normalmente de diversos temas. Cuando el usuario accede a alguno de ellos, la información sobre los gustos del usuario es recopilada, para así en un futuro promocionar publicidad similar.

AdNauseam nace como un plug-in de un navegador, y su propósito es el de ofuscar los gustos del usuario haciendo click en cada uno de los *banners* de la página en cuestión. Al entrar en todos los tipos de publicidad diferentes, se consigue que sea más difícil ofrecer una publicidad adaptativa al usuario y, por tanto, se dificulta la identificación del mismo.

FaceCloak

FaceCloak es otro plug-in de navegador cuyo objetivo es la ofuscación de los datos personales de un usuario. En este caso, la herramienta limita el acceso que tiene Facebook a los datos personales del usuario. Funciona de la siguiente manera:

1. En el momento de registro en Facebook, el plug-in genera datos personales **falsos**, los cuales serán enviados en los servidores de Facebook.
2. Una vez que nos registremos, se nos permite agregar nuestros datos personales reales, los cuales daremos acceso a un **grupo de amigos cerrado**.
3. Cualquier que pertenezca al anterior grupo, si tiene también activado el plug-in de FaceCloak, al acceder a nuestro perfil podrá ver los datos reales del usuario. En caso contrario sólo verá la información falsa que se envió en el registro a la página.

Ofuscación de estilometría de documentos

La estilometría es una métrica que hace usos de elementos de estilo para atribuir un autor a un documento. Puede ser empleada tanto para un documento de texto, (para ello tendrá en cuenta la longitud de frases, palabras, sintaxis, formato, signos de puntuación entre otros), así como para ficheros de código fuente (asociación de un usuario mediante el estilo del código).

Existen diversas formas de intentar "evitar" la atribución de autores a documentos.

Una de ellas, podría consistir simplemente en la **traducción mecánica** de texto desarrollado a diferentes idiomas y, tras ello, la traducción inversa al idioma original. Esto, si bien es efectivo para textos cortos, hace que en los largos se pierda una cantidad considerable de información y sentido al contenido.

La imitación de otros autores es otra medida que se utiliza comúnmente. Hay ejemplos prácticos de análisis de textos de autores para crear nuevos textos a partir de ellos. Un ejemplo

es el de *Insta-Trump* (<http://trump.frost.works/>), el cual genera discursos a partir de otros ya existentes del presidente del gobierno de los Estados Unidos. Esto es logrado mediante **cadena de Markov**.

Por último, mencionar que existen una serie de ataques de ofuscación contra análisis estilométrico que permiten crear textos sin aparente estilo distintivo, dificultando la labor de identificar al autor. Un ejemplo es **Anonymouth**, una herramienta que proporciona al usuario advertencias sobre métricas que debería evitar a la hora de redactar textos (como longitudes de palabra, bigramas, etcétera).

2.4. Herramientas que ayudan a la identificación de usuarios

2.4.1. Introducción

En apartados anteriores se han visto numerosas herramientas que ayudan a proteger la privacidad de un usuario, así como su grado de anonimato. Todo ello se consigue, como hemos visto, con distintas tecnologías tales como el uso de servidores proxy, VPNs, redes anónimas o ataques de ofuscación en estilometrías. Sin embargo, existen también aplicaciones cuyo objetivo es atacar dichas tecnologías. En este apartado se verá como ejemplo **Tortazo**.

Tortazo

Tortazo es, en pocas palabras, un framework de pruebas de auditoría para realizar *pentesting* sobre **hidden services** (independientemente del protocolo que utilicen, SMB, FTP...) y **repetidores de salida** en Tor.

El proyecto es relativamente reciente y fue creado por **Adastra**, el creador del blog <https://thehackerway.net>

Cuenta con tres modos de funcionamiento, y entre estos modos destaca el modo para **botnet** el cual ataca servicios SSH por fuerza bruta, y permite descubrir sitios .onion (a partir de una dirección .onion parcial o bien a partir de la generación totalmente aleatoria de 16 caracteres en Base32), y un largo etcétera. Cuenta con una arquitectura basada modular que facilita el añadido de *plug-ins* y permite acoplar herramientas de pentesting conocidas como **nmap** o **W3AF**.

Vamos a tratar de probar brevemente cada uno de los modos de funcionamiento de esta herramienta:

- *Information gathering*: El modo de recopilación de información trata de:
 1. Establecer una conexión con las autoridades de directorio.
 2. Descargar los descriptores más recientes para así poder conseguir información a partir de los mismos (información como la dirección IP del descriptor, versión de Tor en uso, ancho de banda necesitado para realizar la conexión, etcétera).
 3. Esta información puede utilizarse para posteriormente realizar un escaneo de puertos mediante **nmap** a los **nodos de salida de Tor**, o bien contra **servicios ocultos**.

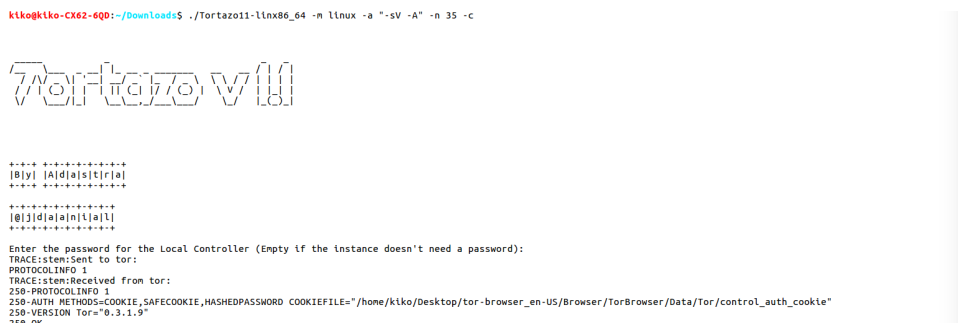
La herramienta permite recolectar información de los nodos o descriptores conectándose a las autoridades de directorio (*Onion Routers* principales):

```
./Tortazo11-linux86_64 -m linux -a 'sV -A' -n 35 -v
```

También permite hacerlo conectándose a los espejos/*backups* de las autoridades de directorio:


```
./Tortazo11-linux86_64 -m linux -a '-sV -A' -n 35 -v -d
```

Por último, cabe la posibilidad de usar los descriptores de una instancia TOR que ya esté en ejecución. Para ello es necesario que una instancia Tor esté en ejecución (por ejemplo, lanzando el *Tor Browser*).



```
kiko@kiko-CX62-6QD:~/Downloads$ ./Tortazo11-linux86_64 -m linux -a "-sV -A" -n 35 -v -c

TortazoV11

+++++ ++++++
|B|y| |a|d|a|s|t|r|j|a|
+++++ ++++++

+++++ ++++++
|B|j|d|a|a|n|t|a|l|
+++++ ++++++

Enter the password for the Local Controller (Empty if the instance doesn't need a password):
TRACE:sten:Sent to tor:
PROTOCOLINFO 1
TRACE:sten:Received from tor:
250-PROTOCOLINFO 1
250-AUTH METHODS=COOKIE,SAFECOOKIE,HASHEDPASSWORD COOKIEFILE="/home/kiko/Desktop/tor-browser_en-US/Browser/TorBrowser/Data/Tor/control_auth_cookie"
250-VERSION Tor="0.3.1.9"
250 OK
```

Figura 2.19: Información recogida de los nodos de salida Tor utilizando una instancia en ejecución

- *Botnet Mode*: Para hacer uso del modo botnet, es preciso en primer lugar editar el fichero `tortazo_botnet.bot`, incluido en las carpetas del proyecto, para incluir las direcciones de servidores que se desea controlar por medio de SSH. El comando para utilizarlo sería `./Tortazo11-linux86_64 -z all -r 'uname -a;id' -v`
- *Onion Repository*: Aquí la herramienta trata de procesar direcciones `.onion` a partir de una dirección parcial, o totalmente aleatoria. Esto permite descubrir servicios ocultos en la web profunda de Tor. En el momento que encuentra una dirección `.onion` funcional, esta es almacenada en una base de datos SQLite.

Por último, mencionar que cuenta con un buen número de plug-ins(*crawler*, *bruter*, *w3afplugin...*), cuya información detallada está disponible en la página del proyecto <http://tortazo.readthedocs.io/en/latest/>.

2.5. Debate social

Existen dos posiciones en cuanto a la protección de la privacidad en aplicaciones de mensajería y en datos personales en redes sociales. Esta división de opiniones se ha visto acrecentada últimamente debido a una serie de sucesos (como actos terroristas organizados mediante herramientas de comunicación con cifrado punto a punto).

Los **gobiernos**, por una parte, exigen cada vez un mayor control de las empresas tecnológicas para monitorizar los datos compartidos [52] (como propaganda extremista), a la par que menos barreras de seguridad en aplicaciones como **WhatsApp** o **Telegram**, para así vigilar comunicaciones y neutralizar futuros atentados.

Un ejemplo es la medida que fue tomada en el Departamento de Seguridad Nacional en Estados Unidos (DHS) a partir del 18 de Octubre de 2017, la cual implicaba que toda aquella información tanto de inmigrantes como nacionalizados estadounidenses que se encontrase en redes sociales y diversos foros de Internet pasaría a formar parte del sistema de registro oficial de datos que guarda el gobierno federal [53].

Del mismo modo, existen **activistas** que consideran que dichas medidas del gobierno son una invasión a la privacidad y no deberían hacerse posible. Matt Cagle, un abogado norteamericano especializado en tecnología, es un ejemplo de ello. Él manifestó en el pasado año que “las empresas deben ser capaces de proporcionar a sus usuarios una encriptación segura de archivos,

lo cual ayude a mantener los datos seguros y protegerlos del gobierno”. También aclaró que “La privacidad no significa que un individuo esconda algo, es el derecho de poder controlar tu información y el derecho a controlar lo que el mundo y el gobierno sabe de un individuo; es el derecho a tener el espacio para formar tus opiniones, para tener posturas políticas, y para decidir cuándo se quiere llevar esos pensamientos a la esfera pública” [54].

El posicionarse en uno de los bandos no depende más que de la opinión personal de cada uno. Sin embargo, una cosa es cierta y es que aún tratando de ocultar tu identidad en Internet lo máximo posible, hay que tener en cuenta que ningún sistema es totalmente fiable y siempre cabe la posibilidad de que la información sea filtrada.

2.5.1. Ley De Protección de Datos europea (GDPR)

La actualización en la Ley de Protección de Datos europea, la cual entrará en vigor en mayo del año 2018, será la encargada de sustituir a la actual Directiva de Protección de datos.

La medida fue puesta en marcha por la Unión Europea con el objetivo de ofrecer a las personas un mayor control sobre cómo sus datos personales se usan en la red. Con esto, se pretende además mejorar la confianza en la economía digital emergente además de dar a las empresas un entorno jurídico más simplificado, garantizando que la ley de protección de datos sea la misma en todo el mercado único.

La Ley aplicará sobre cualquier empresa que recopile datos personales de ciudadanos europeos. Es importante resaltar que esto será así **independientemente de si la organización está establecida en la Unión Europea o no**.

Una de las medidas que afectarán positivamente al ciudadano de a pie es que será necesario un **consentimiento explícito** para la recopilación de datos personales por parte de la empresa, imponiéndose sanciones severas en caso contrario.

Otro hecho importante es que el responsable de tratamiento de datos de los usuarios estará obligado a la notificación de cualquier fallo de seguridad que concierna a los usuarios a la autoridad de protección de datos local [55] (en España es la Agencia Española de Protección de Datos) en un plazo máximo de 72 horas.

Lo cierto es que pese a que a los ciudadanos el GDPR nos favorecerá, **hay numerosas empresas que podrían caer en chantajes de ciberatacantes** debido al valor que consigue la Personally Identifiable Information (PII) [56]. Las empresas se podrían ver forzadas a pagarles pues, de lo contrario, un reporte de un ciberatacante sobre una brecha de seguridad por la cual acceder a datos personales podrían llevar a la compañía en cuestión a graves sanciones e indemnizaciones reclamadas de los afectados.

3

Sistema, diseño y desarrollo

En este capítulo se realizará un análisis del sistema desarrollado, mostrando un catálogo de requisitos que contendrá los requerimientos funcionales y no funcionales de la aplicación. Después, se describirá el diseño de la herramienta, así como el de cada uno de sus módulos haciendo hincapié en las dependencias propias a cada uno, la base de datos utilizada y las librerías necesarias para su correcto funcionamiento.

3.1. Catálogo de requisitos

A continuación se muestra cada uno de los requisitos funcionales y no funcionales del sistema. Este apartado está seccionado por los distintos módulos de la herramienta.

3.1.1. Requisitos funcionales

Requisitos generales del sistema

Requisito Funcional #1: No habrá problemas de dependencias.

La herramienta podrá ser ejecutada sin que el usuario final necesite instalar librerías extra (más allá del servicio Tor).

Requisito Funcional #2: Las funciones de la aplicación podrán ser lanzadas mediante una interfaz por *shell*.

Esta interfaz requerirá que el usuario seleccione la opción que desea realizar. Por lo tanto, requiere que el usuario interaccione con el sistema.

Requisito Funcional #3: Las funciones de la aplicación podrán ser lanzadas mediante un *script* por consola.

El usuario hará uso de los argumentos a la hora de lanzar el programa para que este ejecute automáticamente, no haciendo necesaria la interacción con el usuario (excepto en aquellos módulos cuya funcionalidad requiera realizar acciones con el mismo).

Requisitos de la funcionalidad de *mailing*

Requisito Funcional #4: El usuario podrá hacer uso de un *remailer* para enviar e-mails.

El remailer [57] *Mixmaster* podrá ser lanzada directamente desde la herramienta, el cual permitirá al usuario enviar e-mails **anónimos**.

Requisito Funcional #5: El usuario podrá enviar e-mails a través de un servicio de e-mails anónimos.

Este servicio permite enviar correos directamente desde consola, haciendo uso del servicio **Anonemail de Anonymouse**.

Requisito Funcional #6: El usuario podrá realizar una ofuscación de estilometría en el envío de e-mails.

En el emisor de correos anónimos, el usuario tiene la opción de poder ofuscar su texto, aplicando una doble traducción en el cuerpo del mensaje.

Requisito Funcional #7: El usuario tiene disponible una bandeja de entrada temporal por consola.

Esta opción permite al usuario hacer uso del servicio online de <https://tempail.com> para visualizar directamente por consola y en tiempo real los e-mails que van llegando.

Requisito Funcional #8: El usuario tiene disponible una bandeja de entrada temporal visible en un navegador.

Esta opción abre una instancia del navegador Firefox, donde se puede visualizar en tiempo real los correos entrantes mediante el servicio de bandeja temporal <https://temptami.com>.

Requisitos de la funcionalidad de *accounts*

Requisito Funcional #9: El usuario podrá crear automáticamente cuentas de usuario en Facebook.

Esta opción automatiza el proceso de registro en la red social Facebook, y logra generar un nombre y apellidos válidos, así como realizar una confirmación de la cuenta mediante correo electrónico(haciendo uso de la bandeja temporal vista en el Requisito Funcional #8).

Requisito Funcional #10: El usuario podrá loguear automáticamente un usuario ya registrado en Facebook.

Este servicio automatiza el proceso de inicio de sesión de un usuario (el cual debe haber sido registrado previamente) en la red social Facebook.

Requisito Funcional frm[o]–1: El usuario podrá crear automáticamente cuentas de usuario en Instagram.

Esta opción automatiza el proceso de registro en la red social Facebook, y logra generar un nombre de usuario y contraseña válidos, así como un correo electrónico temporal con el que registrarse(en este caso no es necesario realizar una confirmación de cuenta mediante correo).

Requisito Funcional #11: El usuario podrá loguear automáticamente un usuario ya registrado en Instagram.

Este servicio automatiza el proceso de inicio de sesión de un usuario (el cual debe haber sido registrado previamente) en la red social Instagram.

Requisito Funcional #12: El usuario podrá realizar una acción automática en Instagram una vez realizado el inicio de sesión.

Esta opción, a modo de ejemplo, permite seguir a una persona y en el caso de que tenga un perfil público realizar la acción “Me gusta” a algunas de sus fotos.

Requisito Funcional #13: El usuario podrá crear automáticamente cuentas de usuario en un periódico on-line.

Este requisito implica automatizar el proceso de registro con su correspondiente confirmación de correo en la web de un periódico on-line.

Requisito Funcional #14: El usuario podrá loguearse con una cuentas de usuario ya creada en un periódico on-line.

Esta opción permite, una vez realizado al menos un registro en la web, realizar un inicio de sesión con un usuario registrado.

Requisito Funcional #15: El usuario podrá realizar comentarios en noticias recientes una vez realizado un inicio de sesión.

En este caso se le brinda al usuario la opción de visualizar los titulares de las noticias recientes con más comentarios, así como realizar comentarios en ellas, **todo ello mediante consola.**

Requisito Funcional #16: El usuario podrá crear automáticamente cuentas de usuario en una página de propuestas políticas.

Este requisito habilita al usuario la posibilidad de crear una cuenta automáticamente en una página de medidas políticas.

Requisito Funcional #17: El usuario podrá loguearse con una cuentas de usuario ya creada en una página de propuestas políticas.

Esta opción permite al usuario realizar un inicio de sesión automático en una página de propuestas políticas, previo registro del mismo.

Requisito Funcional #18: El usuario podrá realizar una acción automática en una página de propuestas políticas.

Se brinda al usuario la posibilidad de lanzar un servicio que apoya todas las medidas políticas propuestas recientemente, todo ello de forma automática.

Requisito Funcional #19: El usuario podrá registrar un usuario en un foro de discusión.

este servicio automatiza el proceos de registro de un usuario en un foro de discusión. En este caso, automatiza la confirmación por correo, **además de resolver un pequeño captcha** que solicita la página al registrarse.

Requisito Funcional #20: El usuario podrá loguearse con una cuenta ya creada en un foro de discusión.

Este requisito automatiza el hecho de realizar un inicio de sesión la página web de un foro de discusión, previo registro.

Requisito Funcional #21: El usuario puede realizar comentarios en diversos temas de un foro de discusión.

El servicio permite al usuario elegir el tema sobre el que realizar un comentario. Tras ello, aparecen los *post* más destacados, donde también se le brinda al usuario la opción de comen-

tar, todo ello mediante consola.

Requisito Funcional #22: El usuario puede elegir el navegador utilizado para las tareas automáticas.

El usuario tiene a disposición elegir entre un navegador Firefox normal y un navegador que haga uso de **Tor**(para mayor grado de anonimato).

Requisitos de la funcionalidad relativos a la base de datos

Requisito Funcional #23: El sistema podrá crear una base de datos.

En el primer uso de la herramienta con la funcionalidad de *accounts*, el sistema creará una base de datos **SQLite encriptada mediante el algoritmo AES de 256 bits** para almacenar a los usuarios de diversas páginas.

Requisito Funcional #24: El sistema podrá crear tablas en la base de datos.

El sistema podrá crear varias tablas en la base de datos, una por cada una de las páginas en las que se pueden realizar acciones de registro y logueo de usuarios.

Requisito Funcional #25: El sistema podrá insertar tuplas.

El sistema insertará los usuarios registrados en cada una de las páginas a la tabla que corresponda de la base de datos.

3.1.2. Requisitos no funcionales

Requisito No Funcional #1: El sistema será de código libre y abierto.

Cualquier usuario podrá editar y/o modificar cualquier aspecto de la aplicación. para ello se proporcionará en el manual de usuario un enlace al repositorio de GitHub donde se encuentra el proyecto.

Requisito No Funcional #2: El código será modular.

Se facilitará en la medida de lo posible la inclusión de nuevas funcionalidades a la herramienta, haciendo uso de un código modular que no requiera realizar grandes cambios en el resto del programa.

Requisito No Funcional #3: El código contendrá comentarios.

Cada una de las funciones del código estará documentada, explicando su funcionamiento.

Requisito No Funcional #4: El sistema no hará uso de permisos superusuario.

La herramienta no requerirá ser un usuario con privilegios para poder usarse.

Requisito No Funcional #5: El sistema deberá ejecutar las tareas de forma rápida y eficiente.

Cualquier tarea ejecutada por el sistema (ya sea dada de alta de usuarios, inicio de sesión, envío de e-mails o posteo de comentarios) no deberá demorarse en exceso, con un tiempo límite de 2 minutos por tarea.

3.2. Diseño del sistema

Esta sección se encarga de explicar al detalle las decisiones de diseño tomadas, así como la arquitectura final del sistema.

La herramienta, cuyo objetivo es el de facilitar al usuario el realizar tareas básicas manteniendo siempre la premisa de un buen anonimato, así como la automatización de ciertos procesos, ha sido diseñada en lenguaje Python.

Se ha elegido Python (en su versión 2.7) puesto que la gran mayoría de herramientas de auditoría han sido diseñadas en este lenguaje, y es posible reutilizar código así como importar librerías muy útiles en el campo de la seguridad informática.

El desarrollo en Python, además, simplifica la codificación debido a su sencilla sintaxis, muy próxima al simple pseudocódigo. Además, puesto que el orden de tiempo para ejecutar las tareas depende en gran medida de las respuestas web y no tanto de la eficiencia del lenguaje, no se ha considerado el hecho de utilizar un lenguaje de más bajo nivel.

La programación del proyecto ha sido elaborada en un entorno Linux, concretamente en una distribución Ubuntu, y únicamente ha sido probada en este sistema operativo.

En todo el proyecto se ha seguido un proceso de *web-scraping* [58] (utilizando distintas librerías) para poder utilizar los servicios de un sitio web de forma **sencilla, por consola, rápida y automática en la gran parte de los casos**.

En esta aplicación se han tenido en cuenta dos modos de ejecución.

- **Script:** En este modo el programa recibirá argumentos con los que se lanzará automáticamente la funcionalidad deseada, sin pasar por un menú de selección.
- **Interfaz:** Si optamos por un menú interactivo, se preguntará al usuario qué acción realizar, de forma que el usuario decide en tiempo real qué opción seleccionar.

3.2.1. Diseño de la sección de *mailing*

La funcionalidad de mailing la podemos dividir en los módulos en los que está compuesta.

El **módulo de envío de correos anónimo** se encarga de la extracción de información de la página <http://anonymouse.org/anonemail.html>. La extracción de información se realiza mediante el uso de la librería *mechanize*. Esta potente librería disponible en Python se utiliza para automatizar información con páginas web. Automáticamente almacena y envía *cookies*, permite redirecciones web y puede **interactuar y enviar formularios** (lo que nos permite el envío de correos por medio de esta página). Se ha incluido una modificación en las *headers* del navegador, para tratar de evitar el traceo de identidad.

También se ha añadido la posibilidad de realizar un proceso de **ofuscación de estilometría** rápido y simple. Para ello se hace uso del ofuscador disponible en la página <https://skaillz.net/obfuscator/>. La ofuscación se realiza mediante un doble proceso de traducción automático. Esta opción está disponible en el cuerpo del mensaje/correo.

La interfaz al uso es la siguiente:

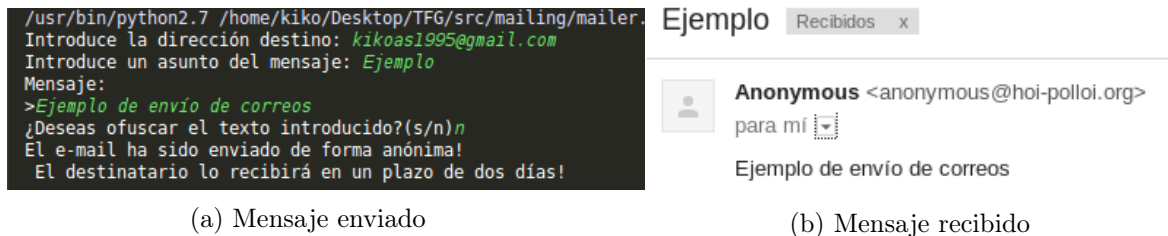


Figura 3.1: Ejemplo de uso sin ofuscar el cuerpo de texto



Figura 3.2: Ejemplo de uso ofuscando el cuerpo de texto

Debido a la cola de mensajes de la página, el envío se puede llegar a demorar bastante, así que el destinatario recibirá el correo en un intervalo de **24-48** horas.

En cuanto a bandejas de entrada volátiles, se han implementado **dos**. El motivo es que muchas de las páginas utilizadas en la sección de *accounts* bloqueaban alguna de las dos, así que convenía tener una alternativa.

En la **primera** se hace uso de la página <https://tempail.com/> para poder visualizar los correos entrantes en tiempo real directamente desde la interfaz del programa. Se hizo uso de las librerías **requests** y **html** para lograr la funcionalidad deseada. A continuación una captura de la bandeja de entrada en funcionamiento:

```
/usr/bin/python2.7 /home/kiko/Desktop/TFG/src/mailing/TemporaryInbox.py
Correo volátil: bekkivalmu@ziyap.com
Emisor: Kiko Andreu

Asunto: Asunto de ejemplo
Cuerpo: Ejemplo de cuerpo de mensaje
```

Figura 3.3: Ejemplo de bandeja de entrada

La otra bandeja de entrada volátil hace uso de la web <https://temptami.com/>, un servicio de bandeja de entrada temporal algo menos conocido que tempail y, por ende, con menos restricciones para el uso en registros de diversas páginas como FaceBook. A diferencia de los anteriores módulos, esta página hace necesario realizar *web-scraping* teniendo en cuenta código JavaScript. Es por ello que la librería para examinar la página ahora es **Selenium**, una librería que provee al usuario de automatización de procesos en páginas web, mediante un **WebDriver**, que es el nombre de la interfaz donde se ejecutan dichos procesos.

La bandeja de entrada temporal del servicio **TempTami**, por ende, tiene como objetivo principal la validación de **correos de confirmación** para el registro en varias páginas web, que veremos en el apartado siguiente.

Por ello, el uso que se le da es bastante distinto al de la primera bandeja mencionada.

3.2.2. Diseño de la sección de *accounts*

Es la sección con mayor trabajo de la aplicación. El objetivo de esta sección es automatizar **procesos de registro e inicio de sesión en diversas páginas web**. Para ello se ha optado por el uso de una clase abstracta **"Bot"**, la cual contiene las funciones **signup** y **login**.

Todos y cada uno de los módulos relativos a la generación de cuentas anónimas **heredan** dicha clase abstracta. Por tanto, cada uno de ellos implementa como mínimo una función de registro y otra de inicio de sesión en una página web, **pero hay ciertos módulos que cuentan con funcionalidades extra**, como el caso del módulo **instagram.py**, que cuenta con una función para seguir a un usuario y dar "Me gusta.^a sus publicaciones.

Se han implementado módulos de creación y uso de cuentas automáticas en diversas páginas como:

- Redes sociales (Facebook e Instagram)
- Un periódico online (con funcionalidad para visualizar titulares de las noticias directamente desde consola, así como realizar comentarios en ellas).
- Un foro de discusión (con funcionalidad para visualizarlos temas de discusión más recientes directamente desde consola, así como realizar comentarios en ellos).
- Una plataforma web sobre medidas políticas (con funcionalidad para apoyar automáticamente las medidas más recientes).

Como se ha comentado en el capítulo anterior, para el registro de varias de las páginas implementadas se debe hacer uso de una bandeja de entrada temporal para la confirmación de e-mails de verificación.

Asimismo, se ha procurado lidiar con problemas como **captchas** para comprobar si el usuario es humano(se ha conseguido "*saltar*."el captcha en el registro del foro de discusión. No obstante otros más complejos como los captchas de reconocimiento de letras, aun con el uso de librerías enfocadas en ellos, no obtienen buen índice de acierto).

Es importante recalcar cómo funciona el sistema de **cuentas**. En el momento que se lanza la función de **registro** en cualquiera de las páginas implementadas, la herramienta guarda al usuario registrado en una tabla de la base de datos dedicada a esa página. Con ello, se logra realizar un inicio de sesión **extrayendo un usuario ya registrado de la tabla de la base de datos**. Todo ello es realizado de forma automática, sin que el usuario necesite hacer uso de dicha base de datos intencionadamente.

Todos estos módulos han sido implementados usando la librería **Selenium**, debido a la existencia de código JavaScript en prácticamente todas las páginas estudiadas.

Cabe destacar que las **páginas grandes** como Facebook e Instagram, restringen el número de registros en un tiempo determinado **usando la misma IP**. Es por esto que se ha considerado dar a elegir entre el uso de dos **WebDrivers**.

- El primero basado en un navegador **Firefox** con una configuración por defecto.
- El segundo basado en un navegador Firefox con un proxy Tor habilitado (**Tor Browser**).

Mientras que el uso del WebDriver de Firefox con configuración por defecto agiliza los procesos de registro e inicio de sesión con una velocidad más que aceptable(del orden de menos de **dos minutos** para el registro e inicio de sesión completos), el navegador **Tor Browser** impide que páginas como Facebook o Instagram restrinjan el número de registros tan fácilmente, aumentando además nuestro nivel de **privacidad y anonimato**.

3.2.3. Diseño de la base de datos de *accounts*

La herramienta contiene un módulo dedicado a la implementación de una base de datos **SQLite** que, además, **está cifrada**.

El encriptación, la cual usa un esquema AES de 256 bit transparente al usuario, se consigue mediante el uso de la librería **pysqlcipher**.

El módulo dedicado a la base de datos, contiene varias funciones para el manejo de la misma. Dichas funciones son llamadas desde los módulos de la sección de **accounts**. Entre ellas hay funciones para la inserción de tuplas (con creación automática de la tabla en el caso de que no exista), consultas para obtener una tupla concreta o aleatoria.

La base de datos que se crea contiene tantas tablas como páginas en las que se ha implementado un registro de usuarios, y todas ellas tendrán la misma estructura, contando con campos como **username registrado, contraseña y e-mail de registro**.

'facebook'			
integer 'id'	text 'usr'	text 'pwd'	text 'email'

Cuadro 3.1: Ejemplo de tabla del sistema

3.3. Implementación, desarrollo y pruebas

3.3.1. Librerías utilizadas

La herramienta desarrollada hace uso de las siguientes librerías:

- **mechanize**: Para la implementación del módulo de envío de e-mails.
- **requests**: Utilizado en la primera bandeja de entrada temporal para interacción con la página web.
- **lxml**: Utilizado principalmente para el parseo de un elemento HTML en un objeto XML.
- **re**: Librería que permite el manejo de expresiones regulares. Es utilizado para la validación de e-mails de confirmación.
- **selenium**: Librería que brinda la posibilidad de automatizar procesos utilizando **Web-Drivers**.
- **tbrowser**: Librería que permite el uso del navegador Tor Browser como WebDriver de selenium.
- **pysqlcipher**: Librería utilizada para el manejo de la base de datos SQLite encriptada.
- **mixmaster**: Remailer utilizado en la sección de *mailing*.
- **names**: Librería que genera nombres y apellidos aleatorios. Es utilizada para el registro de cuentas automático.

Además de estas, se ha realizado un estudio de la red Tor, así como sus servicios ocultos, donde se han utilizado las siguientes librerías:

- **Tortazo**: Herramienta con la que es posible realizar auditorías de servicios ocultos en Tor, así como recopilación de información de nodos de salida.
- **stem**: Stem permite controlar una instancia Tor desde Python, así como la creación de un servicio oculto.
- **Flask**: Framework ligero utilizado para la creación de servicios, en este caso enfocado a la red Tor.

3.3.2. Desarrollo

El desarrollo de la herramienta comenzó con el módulo main interactivo, como base desde el que se lanzarían el resto de módulos Python.

Tras ello, se prosiguió con el desarrollo de los módulos incluidos en el paquete **mailing**. Estos son:

- **mailer.py**: Contiene la funcionalidad de envío de correos anónimos. Como extra se añade la posibilidad de ofuscar el contenidos del correo a enviar mediante un módulo llamado **obfuscator.py**, el cual realiza una ofuscación estilométrica rápida y eficaz.
- **TemporaryInbox1.py**: Contiene la bandeja de entrada temporal en tiempo real.
- **TemporaryInbox2.py**: Contiene la funcionalidad de verificación de e-mails de confirmación para el registro de cuentas(haciendo uso de una bandeja de entrada temporal).

Una vez finalizada la sección de *mailing*, se realizó el paquete *db*, el cual contiene el módulo **criptodb.py**, que sería utilizado para la funcionalidad del paquete de *accounts*. Dicho paquete cuenta con módulos relativos a la automatización de registro e inicio de sesión en diversas páginas, así como el módulo de la clase abstracta **Bot.py** la cual es heredada por los módulos anteriormente mencionados. Entre ellos encontramos:

- **Facebook.py**: Contiene la funcionalidad de registro e inicio de sesión automático en la red social Facebook.
- **Instagram.py**: Contiene la funcionalidad de registro e inicio de sesión automático en la red social Instagram.
- **osoigo.py**: Contiene la funcionalidad de registro e inicio de sesión automático en un portal sobre apoyo de medidas políticas, así como una funcionalidad automática de apoyo a propuestas.
- **eldiario.py**: Contiene la funcionalidad de registro e inicio de sesión automático en un periódico *online*, así como la visualización de los titulares más comentados recientemente, con la posibilidad de enviar comentarios desde la interfaz en consola Python directamente.
- **scenebeta.py**: Contiene la funcionalidad de registro e inicio de sesión automático en un foro de discusión, así como la visualización de los *posts* más recientes, con la posibilidad de enviar comentarios a dichos *posts* desde la interfaz en consola Python directamente.

4

Pruebas

4.0.1. Pruebas

Durante la etapa de codificación se ha verificado la funcionalidad de cada uno de los módulos implementados mediante distintos tipos de pruebas. Se han realizado **pruebas unitarias** y **pruebas de integración en el sistema**.

Pruebas unitarias

La aplicación, al seguir una estructura modular, facilita la realización de pruebas unitarias.

En el caso de los módulos con funcionalidad específica (como la bandeja de entrada temporal por consola), simplemente se ha comprobado que el módulo cumple su cometido sin errores.

Por otra parte, en el caso de los módulos que contienen varias funciones (el módulo de gestión de la base de datos, o cualquiera de los módulos en la sección de *accounts*), se ha implementado un método *main* que ejecute todas y cada una de las funciones del módulo para probar su funcionamiento.

En el caso del módulo de la base de datos, además, se ha comprobado manualmente que la encriptación de la misma es correcta visualizando el contenido de la misma en un editor hexadecimal y comprobando que el contenido de esta desde dicho editor es ilegible.

Por último, cabe mencionar que se ha procurado que el sistema cuente con un buen control de errores en cada uno de los módulos, lo cual impida cierres forzosos.

Pruebas de integración

Para las pruebas de integración, se ha comprobado que es posible lanzar cualquiera de los módulos Python desde los módulos **main**, tanto el interactivo con el usuario como el *script* de ejecución automática, sin que ello ocasione ningún fallo del sistema.

Para ello se ha comprobado el arranque de **cada uno** de los módulos desde los métodos *main* del programa principal.

Asimismo, puesto que un objetivo de la aplicación era preservar la privacidad del usuario, se ha comprobado que usando servicios Tor proporcionados por la aplicación, efectivamente camuflamos nuestra dirección de origen. También se ha comprobado los cambios en las cabeceras del navegador para el módulo de *mailer*.

Por último, se ha probado a lanzar la aplicación a través de la herramienta *proxychains* y también se ha probado haciendo uso de una VPN a través de *OpenVPN*, ambas con resultados satisfactorios.

5

Conclusiones y trabajo futuro

5.1. Conclusiones

El estudio sobre diversas tecnologías que me ha proporcionado este proyecto ha motivado aún más mi interés por la seguridad informática, así como la concienciación sobre la importancia del derecho a la privacidad. Es un hecho que en el momento en que nos conectamos a Internet estamos siendo observados tanto por **entidades privadas** como por aquellas otras financiadas por los gobiernos, las cuales monitorizan y registran cada una de nuestras actividades en la red. Este hecho es especialmente destacable en países como **Estados Unidos**, donde mediante las medidas de vigilancia y vigencia de leyes mordaza se le permite al gobierno el forzar secretamente a compañías a garantizar el acceso a datos de clientes y usuarios, transformando con ello un servicio en una herramienta de vigilancia.

La importancia que le dan los usuarios a la privacidad se ha ido viendo incrementada en los últimos años debido a numerosos hechos (como filtraciones de datos en páginas web reconocidas), pero hay otra gran masa que piensa que no es un problema que sus datos personales circulen por la red. En realidad la exigencia de un mayor grado de privacidad no sería tan necesario de no ser por los continuos abusos y el control que tienen las grandes empresas con todos los usuarios que utilizamos diariamente Internet.

Debido a estas surgentes invasiones a la privacidad, es el momento de considerar el uso de **tecnologías que apoyen el derecho a la privacidad**.

Como se ha visto en el capítulo 2.3, el uso de servidores proxy, VPNs o redes anónimas alternativas a Internet son muy buenas opciones para ello. En la herramienta desarrollada en este proyecto se ha querido partir de la base de algunas de estas tecnologías, como *mailers* anónimos y el servicio Tor, para proporcionar al usuario final una herramienta que permita realizar tareas del día a día en Internet de una forma más anónima. La aplicación diseñada puede considerarse una primera aproximación para proteger nuestros datos personales, y podría utilizarse con medidas adicionales como las ya mencionadas en este documento para incrementar aún más el grado de privacidad.

Para terminar, conviene mencionar que el estudio necesario para el desarrollo de esta herramienta ha reforzado mis conocimientos tanto de librerías que desconocía como del manejo con el propio lenguaje Python.

Es de interés que destaque que la metodología aplicada es de interés en un ámbito incipiente despliegue de dos estándares como el PSD-2 y el GDPR. El primero aplica a las entidades financieras, y les obliga a poner a disposición de los clientes sus datos, bien mediante API, bien mediante *screen scraping*. Ahora bien, al hacer esto también se debe tener en mente la GDPR, esto es, la debida protección del dato privado. Aunque el TFG no está orientado a este ámbito específico, la investigación realizada permite abordar ese otro ámbito profesional que va a tener gran relevancia en un futuro casi inmediato.

5.2. Trabajo futuro

Pese a que se ha realizado un estudio de muchas tecnologías contra la protección de la privacidad, gran parte de ellas no han sido integradas en la aplicación final debido a la envergadura del proyecto.

- **Actualización continua de los módulos del paquete *accounts*:** La utilización de herramientas de *web-scraping* para la examinación de sitios web con el fin de registrar usuarios automáticamente tiene un problema, y es que **depende totalmente de la estructura del sitio web**. Es decir, que en el momento en el que la web efectúe algún cambio con respecto a las páginas de formulario de registro o inicio de sesión, será necesario actualizar el módulo correspondiente a dicha página para hacerla acorde a la nueva estructura. Por ello, el mantenimiento constante de la aplicación es algo esencial para su correcto funcionamiento.
- **Implementación de nuevos módulos en el paquete de *accounts*:** Se han desarrollado varios módulos de ejemplo en páginas diferentes entre sí. No obstante, la ampliación del número de páginas disponibles no supondría un gran esfuerzo, debido a la posibilidad de reutilizar gran parte del código de otros módulos. También se podría considerar el hecho de añadir más acciones automáticas en cada página.
- **Adición de nuevas tecnologías existentes:** Habilitar un módulo que conecte automáticamente a un servidor *proxy* o una VPN, así como la inclusión de nuevas medidas de ofuscación de estilometrías.
- **Gestor completo de la base de datos:** Una mejora a tener en cuenta sería la de incluir un gestor que permita insertar usuarios manualmente, borrarlos, visualizar los usuarios en cada tabla, todo ello directamente por consola.
- **Gestor completo de la base de datos:** Una mejora a tener en cuenta sería la de incluir un gestor que permita insertar usuarios manualmente, borrarlos, visualizar los usuarios en cada tabla, etcétera. Todo ello directamente por consola.
- **Interfaz gráfica:** Podría estudiarse la posibilidad incluir un entorno gráfico vistoso que permita realizar cada una de las funcionalidades que ofrece la herramienta.
- **Base de datos compartida:** La compartición de las tablas de usuarios registrados de la base de datos entre dos o más usuarios de la herramienta haría innecesario el tener que registrar un gran número de usuarios individualmente, al mismo tiempo que favorecería a la ofuscación de emisor, al ser utilizado en más de un equipo.
- **Sistema de *feedback*:** Habilitar un sistema de opiniones o recomendaciones al desarrollador por parte de los usuarios de la aplicación.

- **Mejoras de tiempo de ejecución:** Se podría conseguir mediante el uso de *WebDrivers* más ligeros como PhantomJS o la disminución del retardo a la hora de rellenar formularios de registro.

Todas estas mejoras podrían realizarse mediante ayudas de desarrolladores debido a que la aplicación es de código libre y abierto, el enlace al repositorio está incluido en el **Anexo C**.

Glosario de acrónimos

- **AES**: Es un algoritmo de cifrado por bloques. Está entre los más utilizados y seguros actualmente disponibles. Es de acceso público.
- **Bot**: Es un programa informático que efectúa automáticamente tareas repetitivas a través de Internet, cuya realización por parte de una persona sería significativamente más costosa.
- **Darknet**: Subconjunto de la Deep Web que representa un espacio protegido por una red privada o al que solo un número reducido de usuarios pueden tener acceso.
- **Dark web**: Conjunto de contenidos que no pueden ser indexados pues se encuentran protegidos por sus respectivos autores, los cuales se encargan de usar y compartir dichos contenidos en redes anónimas, redes privadas, etcétera.
- **Deep web**: Contenidos que no se encuentran indexados por los principales motores de búsqueda. Son generalmente difíciles de localizar o saber de su existencia.
- **Estilometría**: Consiste en el análisis de ciertos rasgos del estilo del autor para compararlo con otros textos, con el objetivo de identificar la autoría.
- **GNU**: GNU's Not Unix, es un sistema operativo de tipo Unix desarrollado para el Proyecto GNU. Está formado en su totalidad por software libre.
- **I2P**: Invisible Internet Project, red anónima descentralizada que permite crear servicios sobre distintos protocolos sin demasiada complejidad.
- **Malware**: Software malicioso que tiene como objetivo infiltrarse o dañar una computadora.
- **NAT**: Network Address Translation, es el mecanismo utilizado por routers para intercambiar paquetes entre dos redes que asignan mutuamente direcciones incompatibles. Consiste en convertir en tiempo real las direcciones utilizadas en los paquetes transportados.
- **Ofuscación**: El término refiere a encubrir el significado de una comunicación haciéndola más confusa y complicada de interpretar.
- **Pentesting**: Pentesting o Penetration Testing es la práctica de atacar diversos entornos con la intención de descubrir fallos, vulnerabilidades u otros fallos de seguridad, para así poder prevenir ataques externos hacia esos equipos o sistemas.
- **Proxy**: Un proxy es básicamente un servidor que intermedia en las peticiones que realiza un usuario a otro servidor.
- **Tor**: The Onion Router, red anónima centralizada que dota al usuario de un buen grado de anonimato.
- **VPN**: Virtual Private Network, una tecnología que permite usar las ventajas de una red local sin necesidad que sus integrantes estén físicamente conectados entre sí.

Bibliografía

- [1] Miniwatts Marketing Group. Facebook subscribers in the world by geographic regions. <http://www.internetworldstats.com/facebook.htm>, 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [2] Ruogu Kang y Mary Madden Lee Rainie, Sara Kiesler. Anonymity, privacy, and security online. <http://www.pewinternet.org/2013/09/05/anonymity-privacy-and-security-online/>, Septiembre 2013. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [3] Robert Gibb. What is a transparent proxy? <https://www.maxcdn.com/one/visual-glossary/transparent-proxy/>, Marzo 2015. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [4] IBM. Transport mode and tunnel mode. https://www.ibm.com/support/knowledgecenter/en/SSLTBW_2.1.0/com.ibm.zos.v2r1.halz002/ipsecurity_ipsec_ah_esp_encap_modes.htm. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [5] How vpn work - vpn tunneling. [https://technet.microsoft.com/pt-pt/library/cc779919\(v=ws.10\).aspx](https://technet.microsoft.com/pt-pt/library/cc779919(v=ws.10).aspx). Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [6] The Economist. The data of the dark web. <https://www.economist.com/blogs/graphicdetail/2016/07/daily-chart-8>, Julio 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [7] Julia Lane, Victoria Stodden, Stefan Bender, and Helen Nissenbaum. Privacy, big data, and the public good: Frameworks for engagement, 2014. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [8] Chris Smith. Google has been secretly tracked your android phone, even if you disabled location services. <http://bgr.com/2017/11/21/android-location-data-disabled-google-tracked-phones/>, November 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [9] Christopher Hadnagy. *Social engineering: The art of human hacking*. John Wiley & Sons, 2010.
- [10] David Llaró. Desaparece de internet con gdpr. <https://www.gruposothis.com/desaparece-internet-gdpr>, Noviembre 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [11] Manuel Contreras. Así es como las grandes empresas venden tus datos en internet. https://www.elconfidencial.com/tecnologia/2015-09-14/asi-es-como-venden-tus-datos-personales-en-internet_1011071/, Septiembre 2015. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [12] Jesus Diaz, Seung Geol Choi, David Arroyo, Angelos D Keromytis, Francisco B Rodriguez, and Moti Yung. Privacy threats in e-shopping (position paper). In *International Workshop on Data Privacy Management*, pages 217–225. Springer, 2015.
- [13] Fred B Schneider. Least privilege and more [computer security]. *IEEE Security & Privacy*, 99(5):55–59, 2003.

- [14] Julia Lane, Victoria Stodden, Stefan Bender, and Helen Nissenbaum. *Privacy, big data, and the public good: Frameworks for engagement*. Cambridge University Press, 2014.
- [15] Alejandro Sanchez-Gomez, Jesus Diaz, Luis Hernandez-Encinas, and David Arroyo. Review of the main security threats and challenges in free-access public cloud storage servers. In *Computer and Network Security Essentials*, pages 263–281. Springer, 2018.
- [16] Andrea Núñez-Torrón Stock. Hacen falta 1,5 millones expertos en seguridad para los próximos tres años. <http://www.ticbeat.com/seguridad/faltan-expertos-ciberseguridad/>, Septiembre 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [17] Mark Dixon. Privacy and security by design: An enterprise architecture approach. <https://www.ipc.on.ca/wp-content/uploads/Resources/pbd-privacy-and-security-by-design-oracle.pdf>, September 2013. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [18] Ann Cavoukian. Privacy by design: Los 7 principios fundamentales. <https://www.acc.com/chapters/euro/upload/7foundationalprinciples-spanish.pdf>, Febrero 2011. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [19] Ann Cavoukian. Privacy by design. *Take the challenge. Information and privacy commissioner of Ontario, Canada*, 2009.
- [20] Ben Davis. Gdpr requires privacy by design, but what is it and how can marketers comply? <https://www.econsultancy.com/blog/69376-gdpr-requires-privacy-by-design-but-what-is-it-and-how-can-marketers-comply>, Septiembre 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [21] George Danezis and Seda Gürses. A critical review of 10 years of privacy technology, 2010.
- [22] Daniel J Solove. Conceptualizing privacy. *California law review*, pages 1087–1155, 2002.
- [23] Lucy Handley. 60 percent of people in the us are worried about how much companies know about them. <https://www.cnn.com/2017/10/17/60-percent-of-people-in-the-us-worry-about-privacy-and-brands.html>, Octubre 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [24] Helen Nissenbaum. Obfuscation: A user guide for privacy and protest. Capítulo 2: p.45-46, 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [25] John Von Neumann. The theory of self reproducing automata. <http://cba.mit.edu/events/03.11.ASE/docs/VonNeumann.pdf>, 1949. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [26] Zack Shay Jeff Yeary Patrick Carnahan, Dusty Roberts. The motivation behind computer viruses. <http://nnt.es/The%20motivation%20behind%20computer%20viruses.pdf>. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [27] Stu Sjouwerman. How the nsa killed internet security in 1978. <https://blog.knowbe4.com/how-the-nsa-killed-internet-security-in-1978>, Junio 2015. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [28] Yoni Heisler. World’s first computer virus hit the apple ii 35 years ago. <http://bgr.com/2017/03/20/malware-first-computer-virus-apple-ii-cloner/>, Marzo 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [29] Fred Cohen. Computer ‘virus’ is born. <https://www.wired.com/2009/11/1110fred-cohen-first-computer-virus/>, Octubre 2009. Último acceso 15 de Enero de 2018.

- [30] Miguel Estrada Garavilla. Delitos informáticos. https://www.unifr.ch/ddp1/derechopenal/articulos/a_20080526_32.pdf, Mayo 2008. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [31] Claire Connelly. The birth of the first personal computer virus, brain. <http://www.news.com.au/technology/the-birth-of-the-first-personal-computer-virus-brain/news-story/555b25e198059f56e1f0a4e4e902e8a8>, Enero 2011. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [32] Jesús Maturana. La breve historia de los virus en gnu/linux, haberlos haylos. <https://www.muyseguridad.net/2010/11/29/la-breve-historia-de-los-virus-en-gnulinux-haberlos-hailos/>, Noviembre 2010. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [33] Bert Rankin. Malware platforms accelerate malware innovation and shift enterprise defense in 2017. <http://sandhill.com/article/malware-platforms-accelerate-malware-innovation-and-shift-enterprise-defense-in-2017/#>, Noviembre 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [34] Rosa Jiménez Cano. Roomba, la aspiradora que te espía. https://elpais.com/tecnologia/2017/07/26/actualidad/1501047333_849632.html, Julio 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [35] Daniela Muená Bustos. Malware para dispositivos móviles(android). http://premios.eset-la.com/universitario/pdf/malware_para_dispositivos_moviles_android.pdf, 2014. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [36] Patrick Lambert. The basics of using a proxy server for privacy and security. <https://www.techrepublic.com/blog/it-security/the-basics-of-using-a-proxy-server-for-privacy-and-security/>, Diciembre 2012. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [37] 1 and 1 Digital Guide. Servidor proxy inverso: componente central de la seguridad. <https://www.1and1.es/digitalguide/servidores/know-how/que-es-un-servidor-proxy-inverso/>, Junio 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [38] CISCO Papers. Network address translation. https://www.cisco.com/c/es_mx/support/docs/ip/network-address-translation-nat/13772-12.pdf. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [39] Sanjib Sinha. Beginning ethical hacking with python. Páginas 179-183, Diciembre 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [40] Seguimiento global - los catorce ojos. <https://victorhck.gitlab.io/privacytools-es/>.
- [41] Elisa Reyes. Importancia de los vpn y las ventajas de su uso para 2016. <https://www.datacenter1.com/blog/seguridad-informatica/la-importancia-de-los-vpn-y-las-ventajas-de-su-uso-para-2016/>, Noviembre 2015. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [42] Mike Chapple James M. Stewart, Ed Tittel. Information systems security professional study guide. p.125, 2008. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [43] Hatem Farag. Isec story. <https://learningnetwork.cisco.com/docs/D0C-31750>, Diciembre 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [44] Le-VPN. Historia de las vpn. <http://www.le-vpn.com/es/la-historia-de-la-vpn/>, Septiembre 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.

- [45] Sergio De Luz. Isec. volumen iii : Esp (carga de seguridad encapsulada). <https://www.redeszone.net/2011/09/06/ipsec-volumen-iii-esp-carga-de-seguridad-encapsulada/>, Septiembre 2011. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [46] Fernando Gont. Introducción a la ietf (internet engineering task force). <https://www.si6networks.com/presentations/inet2010/fgont-inet2010-introduccion-ietf.pdf>, 2010. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [47] Mike Erwin Paul Wolfe, Charlie Scott. Virtual private networks. <https://www.safaribooksonline.com/library/view/virtual-private-networks/1565925297/ch04s02.html>, Diciembre 1998. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [48] Jenifer Castellano. Características protocolos vpn (openvpn, sstp, l2tp, ikev2 y pptp). <https://www.solvetic.com/page/noticias/s/seguridad/caracteristicas-protocolos-vpn-openvpn-sstp-l2tp-ikev2-pptp>, Octubre 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [49] Daniel Echeverri. Deep web: Tor, freenet & i2p. Capítulos 1.2, 2, 3, 4, 2016.
- [50] Infosec Institute. Introduction to anonymizing networks – tor vs i2p. <http://resources.infosecinstitute.com/anonymizing-networks-tor-vs-i2p/>, Noviembre 2012. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [51] Infosec Institute. How does freenet work? <https://latesthackingnews.com/2017/05/29/19914/>, Mayo 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [52] Helen Nissenbaum Victoria Stodden, Stefan Bender. Privacy big data, and the public good. Páginas 76-96, 2014.
- [53] Ron Nixon. Las redes sociales de quienes entren a estados unidos serán revisadas. <https://www.nytimes.com/es/2017/10/02/revision-redes-sociales-migracion-estados-unidos/>, Octubre 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [54] Sofia Diamante. Seguridad vs. privacidad, el debate del rol de internet. <http://www.lanacion.com.ar/2031159-seguridad-vs-privacidad-el-debate-del-rol-de-internet>, Junio 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [55] Alberto Iglesias Fraga. ¿qué es el gdpr y cómo va a revolucionar los datos en europa? <http://www.ticbeat.com/seguridad/que-es-el-gdpr-y-como-va-a-revolucionar-la-proteccion-de-datos-en-europa/>, Noviembre 2016. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [56] PandaSecurity. Gdpr, ¿una oportunidad para los ciberatacantes? <https://www.pandasecurity.com/spain/mediacenter/seguridad/gdpr-oportunidad-ciberatacantes/>, Diciembre 2017. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [57] David Hopwood y Nick Mathewson George Danezis, Roger Dingledine. Mixminion: Design of a type iii anonymous remailer protocol. <http://citeseeerx.ist.psu.edu/viewdoc/download?doi=10.1.1.508.6690&rep=rep1&type=pdf>. Último acceso 15 de Enero de 2018.
- [58] Renita Crystal Pereira. Web scraping of social networks. https://www.ijircce.com/upload/2015/sacaim/43_710.pdf, Octubre 2015. Último acceso 15 de Enero de 2018.



Manual de utilización

Como se ha explicado, existen dos formas de ejecutar la aplicación.

La primera, un script el cual contiene un comando de ayuda(en el caso de ejecutar sin parámetros) que muestra una lista de los argumentos disponibles para lanzar el programa. Es importante recalcar que, pese a que el script es automático, algunas de las tareas como el envío de e-mails, requieren del usuario para rellenar los campos de texto en el momento de la ejecución.

En el caso del *main* con interacción por parte del usuario el funcionamiento es el siguiente:

El sistema pide al usuario elegir entre las 3 opciones iniciales.

1. Envío y recibo de e-mails anónimos(sección de *mailing*).
2. Automatización de log-in, registro y diversas tareas(sección de *accounts*).
3. Visualización de la base de datos de accounts en un servicio oculto con **Tor**.

En el caso de elegir la primera opción, se permite elegir entre el **remailer**, la **bandeja de entrada temporal** o el **mailer** con posibilidad de ofuscar la estilometría.

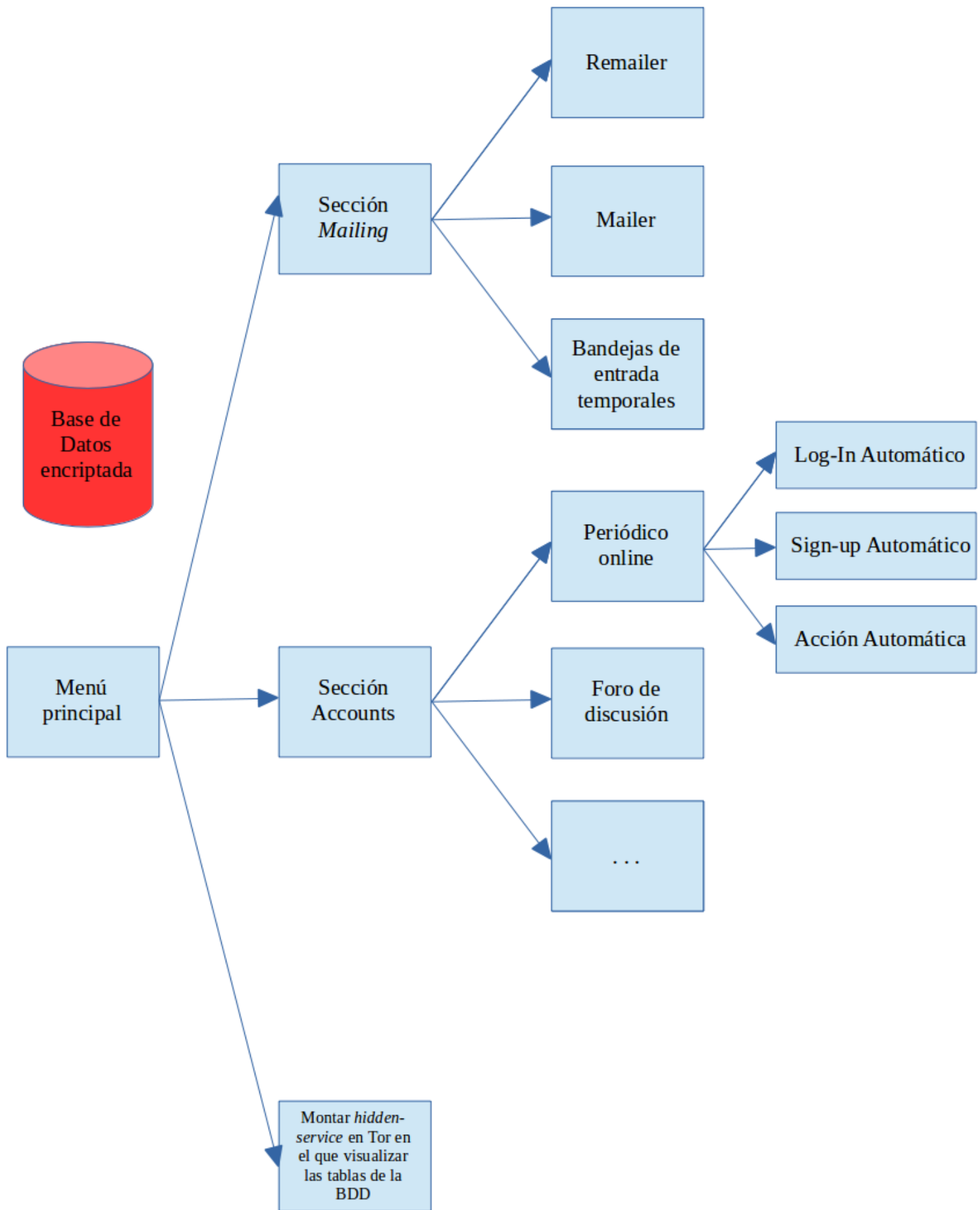
En el caso de elegir la segunda opción, se dará a elegir al usuario en cuál de los servicios disponibles(períodico online, redes sociales, foro de discusión...) desea realizar una tarea. Dichas tareas son **registro automático**, **inicio de sesión automático**, o **realización de tarea sencilla(dependiendo de la página)**.

Por último, la tercera opción muestra una dirección .onion donde estará disponible la base de datos hasta el momento en el que la instancia del programa se cierre.

B

Esquema del sistema

En la página siguiente se proporciona un esquema de la arquitectura del sistema:





Repositorio del proyecto

El código está basado en licencia GNU General Public License v3. Esto implica que el software desarrollado es libre y de código abierto, garantizando a cualquier persona o entidad la libertad de usar, estudiar, compartir y modificar el software.

El código fuente del proyecto puede ser visualizado en el siguiente repositorio de GitHub. Además, puesto que el repositorio es ahora público, es posible unirse como colaborador y automáticamente poder participar en el desarrollo:

<https://github.com/kikoas1995/anonTools>