Buffer Overflow

Schwachstellen und wie man sie Schließt

Jakob Stühn, John Meyerhoff, Sam Taheri

H-BRS

Inhaltsverzeichnis

1	Abstract	2
2	Grundaufbau	3
3	Geschichte	4
	3.1 Bekannte Buffer-overflows	4
	3.2 Aktuelle Beispiele	4
4	Grundlegende Theorie	5
	4.1 Aufbau des Stacks	5
	4.2 Angriffsvorgang	5
	4.3 Verhalten bei Overflow	5
5	Shellcode	6
	5.1 Code	6
	5.2 Erläuterung	6
6	Anwendungsfallbeispiel	7
	6.1 Code	7
	6.2 Setup des Servers	7
	6.3 Böswilliger Client	7
	6.4 Erläuterung des Vorgangs	7
7	Gegenmaßnahmen	8
	7.1 Übersicht der Maßnahmen	8
	7.2 Low-Level Probleme	8
	7.3 Out Of Bounds Object	8
	7.4 Statische Analyse	9
	7.5 Canaries	9
	7.6 Code-Beispiel	9
	7.7 Testen	9
8	Quellen	10

1 Abstract

Buffer Overflows gehören trotz ihres hohen Alters noch immer zu den relevantesten Schwachstellen in Computerprogrammen. Aus diesem Grund ist es unabdinglich für jeden, der sich im Feld der Software-Entwicklung oder IT-Sicherheit bewegt, ein grundlegendes Verständnis für Buffer Overflows aufzubauen. Ein Überblick über große und aktuelle Angriffe zeigt, wie verheerend die Auswirkungen einer solchen Schwachstelle sein können. Ein Buffer Overflow beschreibt im weitesten Sinne das "Überlaufen" eines Speicherbereiches durch unvorhergesehene Eingaben, wodurch Schadcode in einen laufenden Prozess injiziert und ausgeführt werden kann.

Der vorliegende Projektbericht beschäftigt sich deshalb mit einer theoretisch-technischen Einführung sowie der praktischen Analyse von Buffer-Overflow-Schwachstellen. Um eine Grundlage für praktische Tests zu schaffen, wurden zunächst die Struktur und der Ablauf eines Programms im Speicher analysiert und theoretische Angriffsmöglichkeiten konstruiert. Anschließend wurde ein fiktives Angriffsszenario und ein verwundbares C-Programm entwickelt. Hierbei zeigte sich schnell, dass bereits die Nutzung von vermeintlich harmlosen Funktionen, wie fprint() oder gets(), schwerwiegende Auswirkungen auf die Sicherheit einer Applikation haben kann. Um die zuvor konstruierten Angriffstechniken real zu erproben und die Sicht eines Angreifers möglichst realistisch zu analysieren, wurde das verwundbare Programm anschließend im GNU-Debugger durchleuchtet. Dabei ließ sich klar erkennen, dass der Angreifer von einer Kopie des anzugreifenden Programms, oder sogar des Source Codes, profitiert. Mit dem aus dem Debugger erlangten Wissen wurde nun ein Exploit gebaut und in einer simulierten Server-Umgebung ausgeführt. Unter Zuhilfenahme eines injizierten Assembler Programms, konnte auf dem Zielsystem erfolgreich eine privilegierte Shell geöffnet werden. Abschließend wurde sich mit den wichtigsten Abwehrmechanismen auseinandergesetzt und es wurden "cuttingedge" Präventions-Mechanismen, wie statische Codeanalyse oder Canaries, untersucht. Hier zeigte sich klar, dass einem Angreifer die Arbeit zwar erschwert werden kann, Buffer Overflows jedoch nie vollständig verhindert werden können.

Durch diese auf praktische Beispiele fokussierte Herangehensweise soll der Leser dieses Projektberichts die Thematik der Buffer Overflows besser verstehen und einen direkten Nutzen für seine Arbeit ziehen können.

2 Grundaufbau

- Eingabemöglichkeit
- Speichern der Eingabe
- \bullet Ablegen von Anweisungen durch übergroße Eingabe
- \bullet Ausführen der Anweisungen \to Remote Code Execution

3 Geschichte

Nachdem der Begriff Buffer Overflow und die verschiedenen Typen erklärt worden sind, werden jetzt zwei ältere, aber sehr bekannte Buffer-Overflow-Attacken und zwei aktuell relevante Beispiele gezeigt, die dieselbe Schwachstelle ausnutzen.

3.1 Bekannte Buffer-overflows

Beim ersten handelt es sich um "The Morris Worm" der am 2. November 1988 ins damals noch junge Internet freigelassen worden ist und sich rasant verbreitete. Er verursachte hohen Schaden in Form von überlasteten Systemen bzw. Ausfällen von Systemen. Das Programm wurde vom amerikanischen Robert T. Morris in der Sprache C geschrieben, dessen Dateigröße ca. 3200 Programmierzeilen umfasst. Robert T. Morris war Student an der Cornell University und die eigentliche Idee hinter seinem Experiment war es, die angeschlossenen Rechner an einem Netz zu zählen. Stattdessen wurden alle 15 stunden 2000 Unix Systeme infiziert. Im Endeffekt war damals 10% des gesamten Internets betroffen und um den Schaden des Virus einzudämmen, wurden regionale Netzwerke vom Internet getrennt.

Der nächste von den älteren ist der "SQL-Slammer". Dieser begann am 25. Januar 2003 und hatte schon innerhalb von 30 Minuten 75.000 Opfer. Der Computerwurm infizierte ungepatchte Microsoft SQL Server 2000 und nutze zwei Buffer Overflows. Das Besondere an diesem Wurm war seine Größe: Er bestand nur aus einem UDP-Paket mit lediglich 376 Bytes und befand sich nur auf dem Arbeitsspeicher eines Computers und nicht jedoch auf der Festplatte. Zusätzlich enthielt er keine Payload und seine einzige Aufgabe war es, sich selbst zu kopieren und auf so vielen zufälligen Computern wie möglich zu verbreiten. Bei den Angreifern handelt es ich um zwei Mitglieder der Virenschreibergruppe 29A, die im Jahr 2004 gefasst worden sind.

Der Erste der neuen Attacken geschah bei einem der größten Messenger, und zwar WhatsApp. im Jahr 2019 wurde eine Sicherheitslücke ausgenutzt, die in DoS-Attacken über manipulierten MP4-Dateien endete. Mit der Hilfe der Videos konnte man sich Zugriff auf Smartphones verschaffen und Malware einschleusen. Die Security Abteilung sprach von einem "Stack-based buffer Overflow" der über korrupte MP4-Dateien ausgenutzt wird. Der Fehler wurde durch einen neuen Patch behoben und es wird empfohlen, immer die neueste Version zu haben.

Beim letzten Angriff handelt es sich um eine Sicherheitslücke bei HP-Druckern. Dabei handelt es sich konkret um zwei Sicherheitsprobleme in der Firmware von HP und viele Druckermodelle sind davon betroffen. Eine Liste dieser wurde bereits veröffentlicht. Die Sicherheitslücke hat zur Folge, dass der Angreifer eine korrupte Datei an den Drucker sendet und diese zu einem Buffer Overflow führt, dadurch haben die Angreifer dann Fernzugriff auf das Gerät und können infizierten Code ausführen. Auch hier wurde die Lücke durch ein Update geschlossen.

3.2 Aktuelle Beispiele

- 4 Grundlegende Theorie
- 4.1 Aufbau des Stacks
- 4.2 Angriffsvorgang
- 4.3 Verhalten bei Overflow

- 5 Shellcode
- 5.1 Code
- 5.2 Erläuterung

- 6 Anwendungsfallbeispiel
- 6.1 Code
- 6.2 Setup des Servers
- 6.3 Böswilliger Client
- 6.4 Erläuterung des Vorgangs

7 Gegenmaßnahmen

Wie in Abschnitt 6.4 bereits aufgeführt, gehören zu einem Buffer-Overflow-Angriff mehrere kombinierte Teile. Wenn man nun verhindern möchte, dass ein Programm über diesen Angriff gestürzt werden kann, so hat man mehrere Möglichkeiten diese Teile aufzuhalten oder die Kombination zu blockieren. Es folgen mehrere Möglichkeiten, grob nach Aufwand (für den Entwickler) sortiert.

7.1 Übersicht der Maßnahmen

Low-Level:

- Hardware-basierte Lösungen
- Betriebssystembasierte Ansätze

Passive Härtung der Programme:

- C Range Error Detector und Out Of Bounds Object
- Safe Pointer Instrumentalisierung
- Manuelles Buffer-Overflow Blocken (Input-Bereinigung)

Aktive (Analysierende) Lösungen:

- Statische Code-Analyse
- Stack-Schutz mit "Canary" (Zufallszahl)

7.2 Low-Level Probleme

Sowohl Hardwarelösungen als auch Betriebssystembasierte Lösungen haben das grundlegende Problem, dass die Verhinderung von Buffer-Overflows zu ungewünschten Nebeneffekten führen kann. Es ist auf jeden Fall möglich, jegliche Overflows zu verhindern - dabei werden jedoch auch vom Entwickler gewünschte Overflows verhindert, sodass Programme nicht mehr ordentlich funktionieren. Manchmal wird aus gründen der Effizienz ein Buffer zum Überlaufen gebracht, ohne dass dieser Überlauf unkontrolliert ist. Leider ist es Praktisch nicht umsetzbar, in einer Hardwarelösung zu entscheiden, welcher Buffer-Overflow böswillig ist.

7.3 Out Of Bounds Object

Ein Out Of Bounds Object ist eine Vereinfachte Lösung um Referenzen ungefährlich zu machen. Es wird verhindert, dass auf Speicher außerhalb des Programms zugegriffen wird, indem Jede Adresse welche nicht im spezifizierten Bereich liegt auf ein bestimmtes Objekt, das sogenannte Öut Of Bounds Object"verweist. Dadurch kann innerhalb des laufenden Programms erkannt werden, das etwas falsch gelaufen ist. Diese Methode ist nicht gängig, da sie technisch gesehen umgangen werden kann, solange der Angreifer weiß, welcher Speicherbereich für das Programm vorgesehen ist.

7.4 Statische Analyse

Wenn das Programm bereits vor der Ausführung analysiert wird, kann ein Tool bestimmen, an welchen stellen Schwachstellen vorhanden sind und ggf. vorschlagen, wie diese behoben werden können. Leider ist bei größeren Projekten die Aussage, dass keine Schwachstellen mehr vorhanden seien unmöglich zu treffen.

7.5 Canaries

Die Bezeichnung Canary (Engl. Kanarienvogel) stammt aus der Verwendung der Kanarienvögel als Indikator für Gas in Mienen. Die Canaries im Code werden als Stack-Schutz verwendet. Das bedeutet, dass beispielsweise Zufallszahlen im Programm auf dem Stack sind und bei einem Buffer-Overflow-Angriff überschrieben werden. Ein Tool wie StackGuard kann dann anhand der Änderung einen Fehler feststellen und die Ausführung des Programms abbrechen.

7.6 Code-Beispiel

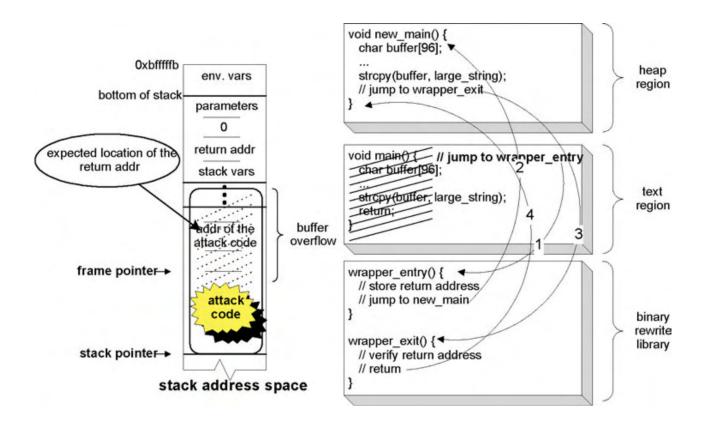


Figure 9: Librerify funtion call and stack layout

7.7 Testen

Es gibt mehrere Möglichkeiten um kompilierte Programme auf ihre Sicherheit und Robustheit zu testen. Diese beiden Qualitätsmerkmale sind vor Allem im Bezug zu Buffer-Overflows am wichtigsten. Wartbarkeit und Erweiterbarkeit sind langfristig auch zu beachten, da es bei Änderungen am Quellcode zu Fehlern kommen kann, welche Schwachstellen herbeibringen. Mit Werkzeugen wie Sonar lint

können vor allem häufig auftretende Fehler entdeckt werden. Im Bereich der Overflow Payloads gibt es mehrere Werkzeuge um Fuzzy Testing zu betreiben. Beim Fuzzy Test wird strukturiert zufällig auf eine potentielle Schwachstelle getestet, wobei die tatsächlichen aufrufe von einem sogenannten Fuzzer erstellt werden. Als Alternative zum Fuzzing gibt es Spezifische Payloads und Escape-Sequenzen welche - auch automatisiert - getestet werden können.

8 Quellen

 $\bullet\ https://www.nds.ruhr-uni-bochum.de/media/nds/attachments/files/2010/11/Survey.on. Buffer. Overflow of the control of the$