

# Maschinencode Dateiformat und Stackframes

Proseminar C-Programmierung - Grundlagen und Konzepte

Julian M. Kunkel

`julian.martin.kunkel@informatik.uni-hamburg.de`

Wissenschaftliches Rechnen  
Fachbereich Informatik  
Universität Hamburg

27-05-2011

# Motivation

## Hintergründe verstehen für

- Fehleranalyse
- Hacking
- Code-Optimierung
- Code von verschiedenen Sprachen gemeinsames nutzen

1 Dateifformat

2 Stack

3 Backtrace

4 Hacking

**1** Dateiformat

2 Stack

3 Backtrace

4 Hacking

## Fragen

- Woher weiß der Linker wie Objektdateien zusammen gehören?
- Wie werden Programme in den Speicher geladen?

# Executable and Linking Format (ELF)

## Dateiarten

- Executable: Ausführbare Datei
- Relocatable: Objekt Datei
- Shared object: Bibliothek

## ELF Beschreibt Inhalte der Binärdateien

- Zwei Sichten: Programmausführung vs. Compilierung
- Programmkopf-Tabelle zeigt auf "Segmente"
- "Sektionen" enthalten Informationen für Linker und Relocation

DWARF bettet Debugging Informationen in ELF ein...

# ELF Aufbau

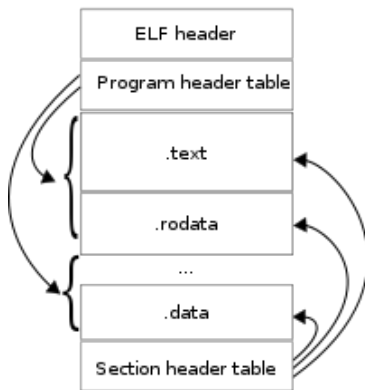


Figure: ELF file structure<sup>1</sup>

---

<sup>1</sup>Surueña, "Layout of an ELF file",  
[http://en.wikipedia.org/wiki/Executable\\_and\\_Linkable\\_Format](http://en.wikipedia.org/wiki/Executable_and_Linkable_Format), 23.05.2011

# Wichtigste Bestandteile der Objektdateien

- “(RO)Data”: Datensegment, enthält initialisierte globale und statische Variablen
- “BSS”: Block Started by Symbol, 0-initialisierte statische Variablen
- “Text”: Enthält ausführbaren Maschinencode
- Symboltabelle: Symbolnamen für den Linker relevant
- “Dymsym”: Enthält globale Symbole ist zur Laufzeit bekannt



## Frage an das Publikum

Warum gibt es Dynsm und eine "normale" Symboltabelle?

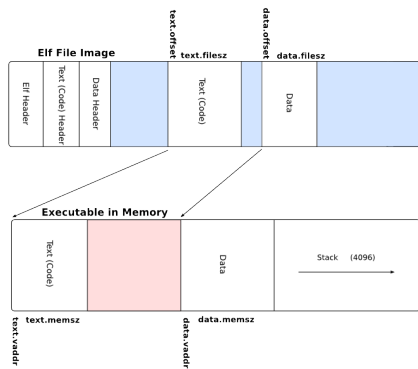


Figure: Executing an ELF file<sup>2</sup>

<sup>2</sup>Jhawthorn, "Executable image and elf binary can being mapped onto each other", <http://wiki.osdev.org/ELF>, 23.05.2011

# Werkzeuge

- `nm` – Symbole von Objektdateien anzeigen
- `objdump` – Objekt-Dateien analysieren
  - `-d` – Code disassemblieren
  - `-s` – Inhalt der Sektionen
  - `-t` – Symboltabelle
  - `-T` – Dynamische Symboltabelle
- Symbole zur dynamischen Symboltabelle hinzufügen mit: `gcc -rdynamic`
- Symboltabelle und andere (überflüssigen) Bereiche entfernen: `strip`
- Assembler erzeugen: `gcc -S <DATEI.c>`

# Dynamische Symbole

## Bibliotheken

- Shared-libraries stellen Dsym zur Verfügung
- Programm-Loader lädt Shared-Libraries

## Manuelle Verwendung

- Zur Laufzeit Code nachladen
  - Module programmieren
- `dlopen()`, `dlsym()`, `dlclose()`

Demo: stackframe-simple.c

1 Dateiformat

**2 Stack**

3 Backtrace

4 Hacking

# Stapelspeicher

- LIFO Speicherbereich
- Schnellere/Leichtere Verwaltung als Heap
- Jeder Thread bekommt einen Stack zugewiesen
- Stack wächst Richtung niedrigerer Adresse
- Funktionsaufrufe als Stack-Frame auf Stack speichern

# Stack-Frame

## Adressierung von Variablen

- Addressierung relativ zu dem Start des Frames
- "Base-Pointer" – zeigt auf Start des Frames
- "Stack-Pointer" – zeigt auf Ende des Stacks

## Bei Funktionsaufruf

- Alten IP und BP merken
- Lokale Variablen auf Stack reservieren
- Registerzustand speichern
- BP, IP und SP umsetzen
- ⇒ Zeitaufwand



# Stack-Frame

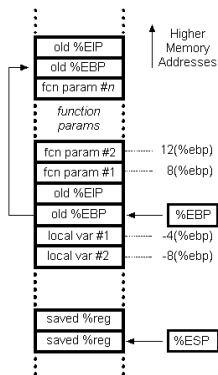


Figure: Stack-Frame<sup>3</sup>

<sup>3</sup>Steve Friedl, "",

<http://www.unixwiz.net/techtips/win32-callconv-asm.html>, 23.05.2011

# Aufrufkonventionen

## Varianten

- **cdecl**: Nutzung des Stacks für Parameter und Rückgabewerte
  - Variablen Parameteranzahl  $\Rightarrow$  Aufrufer bereinigt Stack
- **stdcall**: Feste Anzahl an Parametern für eine Funktion
  - Funktion entfernt Parameter von Stack selbst

## Optimierungen

- **Register**: Parameter werden in Registern abgelegt
- **Frame Pointer Omission**: Verwende SP zur Adressierung

# Verschiedenes

## Stackspeicher nutzen

- `alloca` reserviert Speicher auf Stack
- Vorsicht: Nach Stackabbau ungültig
- Vorsicht: Größe des Stacks ist limitiert

## Stackgröße

- Vom System oder zur Kompilzeit eingestellt
- Unter Linux mittels `ulimit -a` anzeigen oder verändern

1 Dateifomat

2 Stack

**3 Backtrace**

4 Hacking

# Backtrace

- Ein Backtrace ermittelt die IP's der aufrufenden Funktionen
- Name der Funktion in welcher der IP gerade steht?

- GNU C Library (libc) stellt Backtraces zur Verfügung
- Funktionsnamen in dynamischer Symboltabelle benötigt

Demo: backtrace.c mit objdump und -rdynamic

1 Dateifomat

2 Stack

3 Backtrace

**4 Hacking**

# Hacking der Stack-Frames

- Gespeicherten Rücksprungadresse auf Stack umsetzen
  - ⇒ Bei Verlassen der Funktion wird anderer Code ausgeführt
- Basis von Buffer-Overflow Angriffen
  - ⇒ Lokale Variable überschreibt gespeicherten IP



# Stack-Frame hacken

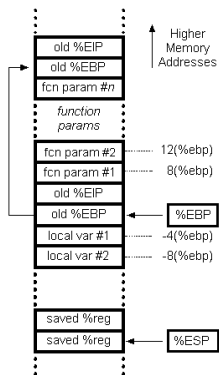


Figure: Stack-Frame<sup>4</sup>

<sup>4</sup>Steve Friedl, "",  
<http://www.unixwiz.net/techtips/win32-callconv-asm.html>, 23.05.2011

Demo: hacked.c

# Zusammenfassung

- Compilezeit vs. Laufzeit
- ELF: Code, Datenbereiche, Symboltabelle(n)
- ELF Dateien mit objdump analysieren
- Stack-Frames speichern Funktionsaufrufe
- Backtraces verstehen  $\Rightarrow$  Symboltabelle und Stack-Frames!

# Literatur



[AMD.](#)

Amd64 instruction-level debugging with sun studio dbx.



[A. Bahrami.](#)

Inside elf symbol tables.



[S. Friedl.](#)

Intel x86 function-call conventions – assembly view.



[G. L. Manual.](#)

Backtraces.



[A. Müller.](#)

Der stack frame.



[OSDev.](#)

Elf.



[Phillip.](#)

Using assembly language in linux.



[Wikipedia.](#)

Call stack.