

Valgrind

Effiziente Programmierung

Niclas Schroeter

Universität Hamburg

2018-05-17

Gliederung (Agenda)

- 1 Allgemeines
- 2 Verfügbare Tools
- 3 Funktionsweise
- 4 Zusammenfassung
- 5 Literatur

Allgemeines

- Was ist Valgrind?
 - Dynamic Binary Instrumentation Framework
 - Toolbox
- Open Source Software
- Gründer des Projekts: Julian Seward

Verfügbare Tools

- Memcheck
- Cachegrind
- Callgrind
- Helgrind

- noch viele weitere...

Memcheck

- Das populärste Tool
- Entdeckt Probleme bei der Speicherverwaltung
 - Zugriff auf nicht zugewiesenen Speicher
 - Speicherlecks etc.
- Hauptsächlich für C - / C++ - Programme

Cachegrind

- Profiler
- Simuliert den Cache und dessen Nutzung
- Aufteilung
 - L1 → I1 und D1
 - L2 bzw. LL

Cachegrind

- Kann auch Sprungvorhersagen simulieren
- Misst die Fehlerrate und sammelt Informationen
- Für jede Sprache nützlich

Callgrind

- Erweiterung von Cachegrind
 - Sammelt Informationen über Funktionsaufrufe innerhalb des Programms
- Erstellt Callgraph

Callgrind

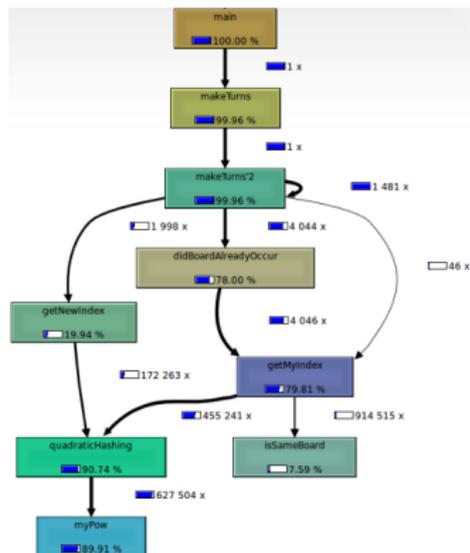


Abbildung: Callgraph für Vier-Gewinnt [Tho12]

Helgrind

- Analysiert Threads und deren korrekte Nutzung
- POSIX Threads
→ für C - , C++ - und Fortran-Programme

Funktionsweise

- Was passiert, wenn ein Programm mit Valgrind ausgeführt wird?
 - Tool = Valgrind-Kern + plug-in
 - Kern simuliert CPU
- Programm läuft deutlich langsamer

Shadow Values

- Jedes(!) Register wird durch ein shadow register / shadow memory dargestellt [NS07]
 - Exakter Wert
 - Bestimmte Eigenschaft
- Werden die gesamte Laufzeit über aktualisiert
- Haben keine Auswirkung auf die Ausführung des eigentlichen Programms

Der Kern

- Was passiert genau mit dem Code des Programms?
 - 1 Programm wird in Codeblocks segmentiert
 - 2 Disassembler
 - 3 Injektion von Code zwecks Analyse
 - 4 Zurück in Maschinencode
 - 5 Ausführen und nächster Block

Rolle der Shadow Values

- Einige Tools greifen auf sie zu, um bestimmte Werte zu prüfen
- Greifen dadurch nicht in die Ausführung des eigentlichen Programms ein
- Beispiel: Memcheck

Funktion von Memcheck

- Für jedes bit ein "valid-value bit"(V bit) [Dev18]
- V bit wird in gewissen Fällen geprüft
- Je nachdem wird dann Fehlermeldung produziert oder nicht

Funktion von Memcheck

```
1 int i, j;
2 int a[10], b[10];
3 for (i = 0; i < 10; i++){
4     j = a[i];
5     b[i] = j;
6 }
```

- Code sorgt für keine Fehlermeldung von Memcheck

Funktion von Memcheck

```
1 for (i = 0; i < 10; i++){  
2     j += a[i]:  
3 }  
4 if (j == 77)  
5     printf("hello there");
```

- Fehlermeldung wird erzeugt

Funktion von Memcheck

- Warum wird in dem zweiten Fall eine Fehlermeldung ausgegeben?
- 3 Fälle, für die V bits geprüft werden
 - Kontrollfluss hängt von nicht initialisiertem Wert ab
 - Wert einer Speicheradresse hängt davon ab
 - Vor/nach Systemaufruf
- Dementsprechend nur Fehlermeldungen in solchen Fällen

Fehlermeldung von Memcheck

```
1 int main()  
2 {  
3     int x;  
4     printf ("x = %d\n", x);  
5 }
```

```
1 Conditional jump or move depends on uninitialised  
2 value  
3   at 0x402DFA94: _IO_vfprintf (_itoa.h:49)  
4   by 0x402E8476: _IO_printf (printf.c:36)  
5   by 0x8048472: main (tests/manuel1.c:8)
```

Ausgegebene Fehlermeldung

Funktion von Cachegrind

- Daten in drei Strukturen verarbeitet [Net04]
 - 1 Simulierte Cache Ebenen
 - 2 Cost Centre Tables
 - 3 Instr-info Table
- Was genau passiert während der Analyse?

Funktion von Cachegrind

- 1 Zählen der Maschinenbefehle
- 2 Code-Injektion
- 3 Kategorisierung der Befehle
- 4 Aufzeichnung der Interaktion
- 5 Ausgabe am Ende der Simulation

Ausgabe von Cachegrind

```
-----
-- User-annotated source: concord.c
-----
```

Ir	IImr	IImr	Dr	Dimr	DLmr	Dw	Dimw	DLmw	
-	-	-	-	-	-	-	-	-	void init_hash_table(char *file_name, Word_Node *table[])
3	1	1	-	-	-	1	0	0	{
-	-	-	-	-	-	-	-	-	FILE *file_ptr;
-	-	-	-	-	-	-	-	-	Word_Info *data;
1	0	0	-	-	-	1	1	1	int line = 1, i;
-	-	-	-	-	-	-	-	-	
5	0	0	-	-	-	3	0	0	data = (Word_Info *) create(sizeof(Word_Info));
-	-	-	-	-	-	-	-	-	
4,991	0	0	1,995	0	0	998	0	0	for (i = 0; i < TABLE_SIZE; i++)
3,988	1	1	1,994	0	0	997	53	52	table[i] = NULL;
-	-	-	-	-	-	-	-	-	
-	-	-	-	-	-	-	-	-	/* Open file, check it. */
6	0	0	1	0	0	4	0	0	file_ptr = fopen(file_name, "r");
2	0	0	1	0	0	-	-	-	if (!(file_ptr)) {
-	-	-	-	-	-	-	-	-	fprintf(stderr, "Couldn't open '%s'.\n", file_name);
1	1	1	-	-	-	-	-	-	exit(EXIT_FAILURE);
-	-	-	-	-	-	-	-	-	}
-	-	-	-	-	-	-	-	-	
165,062	1	1	73,360	0	0	91,700	0	0	while ((line = get_word(data, line, file_ptr)) != EOF)
146,712	0	0	73,356	0	0	73,356	0	0	insert(data->word, data->line, table);
-	-	-	-	-	-	-	-	-	
4	0	0	1	0	0	2	0	0	free(data);
4	0	0	1	0	0	2	0	0	fclose(file_ptr);
3	0	0	2	0	0	-	-	-	}

Zusammenfassung

- Warum sollte man Valgrind nutzen?
 - Viele unterschiedliche Tools finden viele Fehler
 - Anhaltspunkte für Optimierung
- Open Source
 - Jeder kann eigene Tools bauen
- Trotzdem gutes Verständnis vom Programmieren nötig, um die Informationen nutzen zu können

Literatur

- [Dev18] Valgrind Developers. Valgrind user manual, 2018.
- [Net04] Nicholas Nethercote. *Dynamic Binary Analysis and Instrumentation*. PhD thesis, University of Cambridge, 2004. S. 50-59.
- [NS07] Nicolas Nethercote and Julian Seward. Valgrind: A framework for heavyweight dynamic binary instrumentation. 2007.
- [Tho12] Martin Thoma. Profiling c programs, 2012.