

Effektive C Programmierung

43rd Law of Computing:
Anything that can go wr
fortune: Segmentation violation – Core dumped

– fortune

Hagen Paul Pfeifer

8. November 2005

GCC

Themenübersicht

1. Tools
2. Optimierung
3. ld
4. Performance Analyse Tools

Basics - Tools

- Statistiktool's:
 - Sektion und Gesamtgröße: `size a.out`
 - Disassemblieren: `objdump -S a.out`
 - ELF Info drucken: `readelf -a a.out`
 - Symbole auflisten: `nm a.out`
- Performancemessprogramme:
 - `gprof/gcov`
 - `oprofile`
 - `cachegrind`
- Codeverwaltung:
 - Versionsverwaltungstools:
 - * `CVS`
 - * `subversion`
 - * `git`

- Patchmanagement:
 - * patch und diff (-Nuar)
 - * quilt
- \$EDITOR (vorzugsweise vim)
- make
- autotools
- gdb/ddd
- pod/groff(lesenswert: roff(7))/whatever
- indent -kr -i8
- Softwaretests: expect/dejagnu

GCC Flags - rudimentäre Flags

- `-c`
 - übersetzen, nicht linken
- `-S`
 - Stoppt nach dem Kompilieren, kein Assemblieren
- `-E`
 - Stoppt nach dem Preprozessor
 - Nützlich um `#DEFINE` zu debuggen
- `-march=arch; -mcpu=arch`
- `-O{s,0,1,2,3}`
 - Optimierungsflags
- `-g`
 - Debugginformationen hinzufügen (Symboltabelle)
- `-pg`

- Erweiterung für `gprof` Profiling
- `-pipe`
 - Pipes für den Datenaustausch verwenden (vs. `/tmp/...`)
 - Vorteile bei SMP, HD wird nicht benutzt
- `-l`
 - Pfad für zusätzliche Headerdateien
- `-L`
 - Pfad für Programmbibliotheken
- `-l`
 - zusätzliche Bibliothek „dazubinden“

GCC Flags - Warnungen

- Wall** fasst einige notwendigen Warnungen zusammen, sollte immer benutzt werden!
- W** zusätzliche Warnungen
- Wshadow** lokale Variable vs. {lokale,global,parameter} Variable
- Wsign-compare** sollte klar sein
- Winline** warnt wenn eine inline Funktion nicht geinlined werden kann
- pedantic** schaltet empfohlene C Standard Meldungen an
- Wformat-security** warnt vor eventuellen Sicherheitsproblemen bei Format Funktionen (printf(maliciousstring)).
- ... eure Ideen hier! (`-Wpointer-arith` `-Wcast-qual` `-Wcast-align`)

GCC Erweiterungen

- C++ Kommentare: //, ...häßlich!
- Dollar Zeichen in lvalues
- `__alignof__`

```
printf("Align of char: %d\n", __alignof__(char)); /* 1 */  
printf("Align of int: %d\n", __alignof__(int)); /* 4 */  
printf("Align of long int: %d\n", __alignof__(long int)); /* 4 */
```


GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags

- `-O{s,0,1,2,3}`
- Default: `-O0`
- `-f` und `-m` für feingranularere Optimierungen
- `-On` schaltet nicht alle `-f` und `-m` Flags an

GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags (-O0)

-O0

- Keine (naja fast) Code Transformationen
- Perfekt für Debugging

GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags (-O1)

-O1

- Wenige Code Transformationen
- Ausführungs Ordnung bleibt erhalten
- Variablen bleiben erhalten
- Kein Funktionsinlining
- Debugginformationen fast perfekt (Zeilennummern eventuell falsch)

GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags (-O2)

-O2

- Aggressivere Code Transformationen
- Debuggbarkeit eventuell in Mitleidenschaft gezogen
 - Variablen sind eventuell wegoptimiert
 - eventuell auch Funktionsblöcke

GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags (-O3)

-O3

- Aggressivere Optimierungen
- Eventuell besser, längere Compilezeit
- Programm Order wird verändert
- Floating point Arithmetik wird verändert
- Debuggbarkeit sehr schlecht möglich

GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags (-Os)

-Os

- Identisch mit -O2
- Optimiert auf Codesize
- Aber: eventuell schnellerer Code (weniger Code zu ausführen)
 - Cacheline
 - PageFaults
 - ...
- Debuggbarkeit eventuell in Mitleidenschaft gezogen

GCC-Optimierungen - Optimierungs Flags

gcc-3.3.5 (gcc/toplev.c)

```
if (!optimize) {
    flag_merge_constants = 0;
}
if (optimize >= 1) {
    flag_defer_pop = 1;
    flag_thread_jumps = 1;
#ifdef DELAY_SLOTS
    flag_delayed_branch = 1;
#endif
#ifdef CAN_DEBUG_WITHOUT_FP
    flag_omit_frame_pointer = 1;
#endif
    flag_guess_branch_prob = 1;
}
```

```
    flag_cprop_registers = 1;
    flag_loop_optimize = 1;
    flag_crossjumping = 1;
    flag_if_conversion = 1;
    flag_if_conversion2 = 1;
  }
if (optimize >= 2) {
  flag_optimize_sibling_calls = 1;
  flag_cse_follow_jumps = 1;
  flag_cse_skip_blocks = 1;
  flag_gcse = 1;
  flag_expensive_optimizations = 1;
  flag_strength_reduce = 1;
  flag_rerun_cse_after_loop = 1;
  flag_rerun_loop_opt = 1;
  flag_caller_saves = 1;
  flag_force_mem = 1;
  flag_peephole2 = 1;
```



```
#ifdef
INSN_SCHEDULING
flag_schedule_insns = 1;
flag_schedule_insns_after_reload = 1;
#endif
flag_regmove = 1;
flag_strict_aliasing = 1;
flag_delete_null_pointer_checks = 1;
flag_reorder_blocks = 1;
flag_reorder_functions = 1;
}
if (optimize >= 3) {
    flag_inline_functions = 1;
    flag_rename_registers = 1;
}
if (optimize < 2 || optimize_size) {
    align_loops = 1;
    align_jumps = 1;
}
```

```
align_labels = 1;  
align_functions = 1;  
flag_reorder_blocks = 0;  
}
```

GCC-Optimierungen - Prozessor Flags

```
-march=pentium;-mcpu=pentium
```

- `-march` impliziert `-mcpu`
- erzeugt Code für spezielle Architektur
- `-msse` erzeugt Code für builtin Funktionen (`gcc/config/i386/i386.c`)
- `cat /proc/cpuinfo`

GCC-Optimierungen: Funktions Inlining

- Synopsis:

```
inline int
max(int a, int b)
{
    return ((a > b) ? a : b);
}
```

- Benefit: kein Funktionsaufruf Overhead (vgl. Makro (Debugging))
- inlining nur bei Optimierung (`-Ox`) oder bei `__attribute__((always_inline))`;
- selbstständiges Inlining: `-finline-functions`
- Grenzen: `alloca(3)`
- Warnungen bei nichtgenutzten Inlining: `-Winline`
- keine Änderung für Funktionsexport (`static, -fkeep-inline-functions`)

GCC-Optimierungen: builtin_expect

- `#define likely(x) __builtin_expect(!!(x), 1)`
`#define unlikely(x) __builtin_expect(!!(x), 0)`
- `gcc/builtins.c`

GCC-Optimierungen: Aliasing

- Wenn eine Speicherstelle über mehrere Namen angesprochen wird
- Aliasing Analyse schaut nach diesen Stellen und merkt sie sich (kompliziert!)
- Hilft den Compiler `dead code` **nicht** zu entfernen (u.a.)
- Tunningmöglichkeiten:
 - `-fstrict-aliasing`
 - `-fargument-alias`
 - `-fargument-noalias`
 - `-fargument-noalias-global`
- ```
for(i = 0; i < 99; i++)
 do_it(*arg);
```

versus

```
int i = *arg;
```

```
for(i = 0; i < 99; i++)
 do_it(i);
```

- C99 Keyword: `restricted` (`GCC_MAJOR >= 3`)

## GCC-Optimierungen: misc

- Array Indizes ( $O(1)$ , flexibel denken!)

```
static char *tmp = "SPD";
[...]
char ltr = tmp[indiz];
```

- Integer (unsigned, float, garantierte Breite)
- Loop unrolling (`-funroll-loops`) (`gcc/unroll.c`)

```
for(i = 5; i--;)
 do_it(i);
```

versus

```
do_it(4);
do_it(3);
```



[ . . . ]

- Pass by Reference, for allen Dingen grosse structs! ;-)
- `const` Modifier
- `puts()` gegen `printf()`
- Rekursion überdenken
- Global und Static

## GCC-Optimierungen: `alloca(3)` vs. Arrays von variabler Länge (ISO C99)

- `alloca(3)`
  - allokiert Speicher im Stack
  - wird beim Verlassen der **Funktion** freigegeben
  - **ACHTUNG**: `alloca(3)` wird in der Regel `inlined`: kein Funktionspointer, kein `NULL` return Fehler bei Stacküberlauf
  - im Grunde ist `alloca(3)` ein Inkrement auf `%esp`
- Arrays von variabler Länge (Arrays of variable length)
  - allokiert Speicher im Stack
  - wird beim verlassen des **Blockes** freigegeben (`brace level`)
  - eleganter als `alloca(3)`

## **GCC-Ausblick: Version 4**

### Profiled Optimization

- Es können detaillierte Messdaten verwendet werden!
- Nachteil: zweimalige Kompilation
- `gcc -fprofile-generate test.c`
- `./a.out`
- `gcc -fprofile-use test.c`

## GLIBC - Glibc Checks

```
*** glibc detected *** nmap: malloc(): memory corruption: 0x08718a5
```

- glibc beendet Programm wenn Fehler in einer Speicherfunktion entdeckt wird
- fast keine False Positivs - also nicht ignorieren
- TIPP: `valgrind --tool=memcheck a.out` findet diese Fehler!

## GLIBC - Umgebungsvariablen

- `LD_BIND_NOW` Programmsymbole beim Start auflösen
- `LD_PRELOAD` Bibliotheken bevorzugen ...
- `MALLOC_CHECK_`

## GLIBC - DSO's

- just relocatable executables
- Synopsis: `cc -rdynamic -shared -o libtest.so test.o`
- Wenn nicht notwendig dann nicht verwenden! (ganz einfach eigentlich)
  - Höherer Ressourcenverbrauch
  - Mehr Indirektion notwendig
  -
- PIE
  - Position Independent Executable
    - \* Ausführbar
    - \* ladbar als eine `DT_NEEDED` Abhängigkeit
    - \* oder via `dlopen(3)`

## LD - Der Link Editor

- Kombiniert Objekt (\*.o) und Archiv (\*.a) Dateien, Segmente werden angeordnet und Symbole aufgelöst
- Letzter Schritt bei dem Übersetzen (`gcc hello_world.c`)

## LD - Beispiel

- ```
ld -o test --eh-frame-hdr -m elf_i386 -dynamic-linker  
/lib/ld-linux.so.2 crt1.o crti.o crtbegin.o  
-L/usr/lib/gcc-lib/i68... test.o -lgcc -lgcc_eh  
-lc -lgcc -lgcc_eh crtend.o crtn.o
```
- Sieht komplex aus, ist es auch (Pfadangaben wurden zudem gekürzt)
- `-dynamic-linker` kann hier weggelassen werden, Defaultwert ist korrekt (specs File) angeordnet und Symbole aufgelöst
- Linkmap anschauen `gcc -Wl,-M test.c`

LD - Nützliche Optionen

- `-soname=libXXX.so.0` setzt `DT_SONAME` mit `libXXX.so.0` (`readelf -d <file>` Dynamic Section)
- `-nostdlib` (`-nostdinc`)
 - Nicht gegen System Bibliotheken linken (keine Standardsuchpfade)
- `-static`
 - linkt nicht gegen Shared Libraries (An Reihenfolge denken: erst `.so` danach `.a`)
und `static ET_EXEC`
- Linux Linkerscript:
 - `arch/i386/kernel/vmlinux.lds`
 - `objdump -d --start-address=0x100000 /usr/src/linux/vmlinux`

Linuxthreads vs. NPTL

- LinuxThreads
 - glibc > 2
 - beschränkt auf bestimmte Anzahl von Threads/Process
 - Process Management Thread
 - Probleme: Signal handling, getpid(), core, Portierbarkeit
- NGPT
 - IBM
 - bessere Performance als LinuxThreads
 - nicht mehr weiterentwickelt -> NPTL
- NPTL
 - ab 2.6 (2.5.x) (RedHat 2.4 Backport)
 - größere POSIX kompatibilität
 - skaliert um einiges besser: SMP, Synchronisation
 - Signalhandling

- Was nutzt mein System? `getconf GNU_LIBPTHREAD_VERSION`
- M:1, M:N (NetBSD)

Autotools

- Verwendung bei Projekten mit verschiedenen Umgebungen (Hardware, Software)
- autoconf
 - configure.in -> configure
- autoscan
 - *.c,h -> configure.in
- autoheader
 - configure.in config.h.in
- configure
 - config.h.in -> config.h und Makefile.in -> Makefile
- Automake
 - Makefile.am -> Makefile
- Beispiel?

Performance Analyse Tools - Basics

- Wichtig: zu 90% liegt ein algorithmisches Schwachstelle zu Grunde
- Blindlings -f Flags ist der Anfang von allem Übel
- Hot Spots finden!
- Randbedingungen vergleichen: Host RAM usage, Host IO, ...

Performance Analyse Tools - time

- `time(1)`
 - `time ./calculate`
`./calculate 4.01s user 0.00s system 99% cpu 4.051 total`
 - shell builtin (hier zsh)
 - `times`, `getrusage`
- `gettimeofday(2)` und Konsorten
 - relativ ungenau
 - Kontextwechsel beachten! (evtl. Mittelwert bilden)
- `rdtsc`
 - `ReadTimeStapCounter`
 - sehr genau
 - Auch hier: Kontextwechsel bedenken!

Performance Analyse Tools - GProf/GCov

- gprof
 - gehört zu jeder Standard Distribution
 - gcc fügt Zeitproben in den generierten Code
 - usage: `gcc -pg; ./a.out; ls gmon.out; gprof a.out`
 - Implementierung: `setitimer(3)` vs. `profil(3)`
- gcov
 - für Abdeckungsanalyse (coverage)
 - zeigt wieviel mal eine Anweisung angesprungen wurde
 - `gcc -fprofile-arcs -ftest-coverage test.c`
 - `gcov test.c` erzeugt `test.c.gcov`

Performance Analyse Tools - OProfile

- Nutzt Hardware Counter für Profiling Informationen (Fallback!)
- Sammelt Systemweite Zeit Informationen
- Sourcecode muss nicht modifiziert werden
- Moderne CPU habe viele „spannende“ Register ;-)
- geringer Overhead da Hardware
- `oprofile: using timer interrupt. -> nicht schön ;-(`
- Rootrechte benötigt

Performance Analyse Tools - OProfile II

- `sudo /usr/bin/opcontrol --shutdown 1>/dev/null 2>&1`
`sudo /usr/bin/opcontrol --reset`
`sudo /usr/bin/opcontrol --setup --vmlinux=/lib/modules/`uname -r`/bu
--event=CPU_CLK_UNHALTED:600000:0:1
--separate=library`
`sudo /usr/bin/opcontrol --start`
`$@`
`sudo /usr/bin/opcontrol --shutdown`
- `opwarp ./calculate`
- `opreport -t5 --long-filenames`
- `opreport -l ./calculate`
- Vgl. Intel's VTune

Performance Analyse Tools - Valgrind

- Valgrind emuliert x86
- Core Modul macht die emulation
- weitere Module für Profiling
 - memcheck findet Speichermanagementprobleme
 - addrcheck identisch bis auf Überprüfung auf uninitialisierten Speicher
 - Cachegrind Testen von L1/L2/D2 Cachemisses (cpuid)
 - Callgrind
 - Coregrind rudimentäre Fehlerprüfung
 - Massif heap profiler (wieviel) (`--alloc-fn=xmalloc`)
- verlangsamt extrem (Faktor 5-100, je Modul)
- nicht nur für Performance: z.B. memcheck (Empfehlung!)
- `valgrind --tool=cachegrind ./calculate`
- Gui: KCachegrind

Performance Analyse Tools - Auswege

- Keine generelle Antwort möglich! (Mist ;-)
- passen die Algorithmen - ist qsort wirklich optimal?
- `-march=ARCH`?
- inline Assembler?
- ...

FIN



Literatur, Links, ...

- Oprofile: <http://people.redhat.com/wcohen/Oprofile.pdf>
- `(info)|(man) gcc`
- diff info pages
- NPTL <http://people.redhat.com/drepper/nptl-design.pdf>