LEHRSTUHL FÜR RECHNERARCHITEKTUR UND PARALLELE SYSTEME

Grundlagenpraktikum: Rechnerarchitektur

Arbeitsblatt 7 06.06.2022 - 12.06.2022

T7.1 File IO

In dieser Aufgabe wollen wir uns dem Öffnen und Lesen von Dateien widmen. Hierzu werden wir das Programm toupper_simd so erweitern, dass der Nutzer auch eigene Eingabedateien spezifizieren kann.

Hinweis: Ziehen Sie ggf. die relevanten man Pages für weitere Informationen heran. Achten Sie auch stets auf eine geeignete Fehlerbehandlung und hilfreiche Fehlermeldungen.

Vorlage: https://gra.caps.in.tum.de/m/toupper_simd.tar - Für die Bearbeitung der Aufgabe müssen Sie lediglich die Funktionen read_file und write_file bearbeiten.

1. Implementieren Sie zunächst die Funktion read_file. Öffnen Sie hierzu mit fopen die Datei, deren Pfad der Funktion übergeben wurde.

```
static char* read_file(const char* path) {
15
      char* string = NULL;
16
       file;
      if (!(file = fopen(path, "r"))) {
18
           perror("Error opening file");
19
           goto cleanup;
20
21
23
  cleanup:
      if (file)
24
25
         fclose(file);
26
27
      return string;
  }
28
```

2. Finden Sie heraus, wie Sie die Funktion fstat verwenden können, um die Größe der Datei zu bestimmen (man 2 fstat). Wie können Sie zudem feststellen, ob es sich bei der Datei um eine reguläre Datei handelt?

Das Feld st_size des statbuf Out-Parameters wird auf die Größe der Datei gesetzt. Ob es sich um eine gültige Datei handelt lässt, sich mit dem S_ISREG Makro und dem statbuf Feld st_mode überprüfen. Da fstat anstatt eines File Pointer allerdings einen File Descriptor als ersten Parameter erwarten, müssen wir die zuvor geöffnete Datei noch mit fileno in einen solchen umwandeln.

```
22
23
      struct stat statbuf;
      if (fstat(fileno(file), &statbuf)) {
24
           perror("Error retrieving file stats");
25
           goto cleanup;
26
27
      if (!S_ISREG(statbuf.st_mode) || statbuf.st_size <= 0) {</pre>
28
           fprintf(stderr, "Error processing file: Not a regular file
29
              or invalid size\n");
           goto cleanup;
30
31
      }
32
33
  cleanup:
```

3. Allozieren Sie nun genügend Speicher für den Dateiinhalt und lesen Sie die Datei mit fread ein. Was müssen Sie hierbei mit Hinblick auf das terminierende NULL-Byte beachten?

Neben dem eigentlichen Dateiinhalt muss auch noch ein abschließendes NULL-Byte in den Rückgabestring geschrieben werden; für dieses muss ein extra Byte Speicher alloziert werden. Weitherhin schreibt fread selbst kein NULL-Byte in den String, was wir demnach manuell machen müssen.

```
if (!(string = malloc(statbuf.st_size + 1))) {
33
          fprintf(stderr, "Error reading file: Could not allocate
34
              enough memory\n");
          goto cleanup;
35
36
38
      if (!fread(string, 1, statbuf.st_size, file)) {
          perror("Error reading file");
40
          free(string);
          string = NULL;
41
          goto cleanup;
42
43
44
      string[statbuf.st_size] = '\0';
45
46
47
  cleanup:
```

- 4. Bevor sie den String zurückgeben, denken Sie daran, die geöffnete Datei wieder mit fclose zu schließen. Achten Sie darauf, dass die Datei auch im Fehlerfall geschlossen wird!
- 5. Implementieren Sie nun die Funktion write_file. Öffnen Sie hierzu auch in dieser zunächst die Ausgabedatei.

```
static void write_file(const char* path, const char* string) {
    file;

if (!(file = fopen(path, "w"))) {
        perror("Error opening file");
        return;
}

60
}
```

6. Schreiben Sie nun den String *ohne* das terminierende NULL-Byte in die Datei. Denken Sie auch hier daran, die Datei in jedem Fall zu schließen.

S7.1 Zeitmessung

Um verschiedene Implementierungen zur Lösung eines Problems vergleichen zu können, wird oftmals die benötigte Laufzeit als Kriterium herangezogen. Bei diesem vermeintlich einfachen Problem gibt es jedoch einige Fallstricke, welche beim Benchmarking beachtet werden sollten¹.

- Die C-Standardbibliothek (bzw. Erweiterungen aus dem POSIX-Standard und Linux-spezifische Funktionen) enthält verschiedene Funktionen, um die Zeit zu messen. Wie unterscheiden sich die Funktionen clock_gettime, timespec_get (Achtung: hat noch keine man-Page), gettimeofday und clock? Welche von diesen Möglichkeiten ist empfehlenswert?
 - clock_gettime (POSIX) gibt die Zeit einer Betriebssystem-Uhr zurück. Je nach Betriebssystem gibt es mehrere Uhren zur Auswahl:
 - * CLOCK_REALTIME beinhaltet mögliche Sprünge der Zeit u.A. durch Schaltsekunden oder anderweitige Korrekturen und gibt die aktuelle Uhrzeit an (was i.d.R. nicht nötig ist).
 - * CLOCK_PROCESS_CPUTIME_ID, CLOCK_THREAD_CPUTIME_ID misst die CPU-Zeit, die jedoch nicht identisch mit der real benötigten Zeit ist und eine deutlich geringere Genauigkeit hat.

¹Das trifft selbstverständlich auch auf Ihre Projektaufgabe zu.

- * CLOCK_MONOTONIC garantiert, dass die Uhr kontinuierlich fortschreitet, und zwar mit einer Sekunde pro Sekunde, ohne dass jemand dies verändern kann.
- * CLOCK_MONOTONIC_RAWist im Gegensatz dazu nicht durch NTP-Synchronisierungen beeinflusst, also möglicherweise bei längeren Abständen ungenauer. Ein weiterer Nachteil ist, dass dies Linux-spezifisch ist, also auf anderen Plattformen wie BSD nicht funktionieren muss.
- timespec_get (C11) ist die C-Standardisierung von clock_gettime; derzeit ist aber nur TIME_UTC spezifiziert, welches CLOCK_REALTIME entspricht. Es existiert ein Proposal², für C23 auch TIME_MONOTONIC zu standardisieren.
- gettimeofday hat eine geringere Genauigkeit und desweiteren dieselben Probleme wie CLOCK_REALTIME – und beinhaltet Zeitzonen-Veränderungen (und andere Veränderungen an der Uhr).
- clock misst die CPU-Zeit, die nicht der real verstrichenen Zeit entspricht (z.B. bei Multi-Threading, System-Calls, etc.), und ist zudem weniger genau.
 Die Funktion gibt die CPU-Zeit in Mikro-Sekunden zurück auf 32-Bit Systemen lassen sich damit nicht mehr als 72 Minuten messen, weshalb die Funktion nicht zu empfehlen ist.

Folglich sollte also clock_gettime mit CLOCK_MONOTONIC verwendet werden, alternativ wäre auch CLOCK_MONOTONIC_RAW möglich.

- Warum ist die Verwendung des Befehls time oftmals nicht empfehlenswert?

 Dieser misst auch die Zeit, die benötigt wird, um das Programm und Shared-Libraries zu laden sowie andere, unrelevante Operationen wie I/O.
- Weshalb ist das Messen von I/O-Operationen wie printf problematisch? Lesen Sie hierzu auch man 7 pipe und bedenken Sie, dass auch stdout nicht notwendigerweise ein Terminal (auch eine *pipe*) ist, sondern auch ein anderes Programm, ein Socket oder eine Datei sein kann.
 - Wenn der pipe-Buffer im Kernel voll ist, wird die I/O-Operation das Programm blockieren. Non-blocking I/O verlagert die Logik zur Behandlung dieses Falls lediglich in das Programm und ist daher i.A. keine geeignete Alternative, um das Problem zu umgehen.
- Überlegen Sie, aus welchen Gründen es zu Ungenauigkeiten bei der Zeitmessung kommen kann beispielsweise, wenn die Laufzeiten mehrerer Durchläufe stark schwanken. Wie kann man diese Probleme vermeiden?
 - Problem: Falsche Ergebnisse diese kann man nämlich in beliebig kurzer
 Zeit berechnen.

Vermeidung: Auf jeden Fall (!) überprüfen, dass die berechneten Ergebnisse korrekt sind!

²http://www.open-std.org/jtc1/sc22/wg14/www/docs/n2647.pdf

- Problem: Inferenz durch Hintergrundprozesse.

Vermeidung: Gänzlich vermeiden lässt sich das Problem nicht – das Betriebssystem kann im Hintergrund (unkontrollierbar) andere Aufgaben erledigen und der Zustand des Prozessors ist nicht immer optimal (z.B. wegen Stromsparfunktion). Daher sollte man Zeitmessungen immer min. 3 Mal wiederholen und schauen, dass es keine stark abweichenden Ergebnisse gibt; im Zweifel sind die Messungen öfter zu wiederholen.

Achten Sie darauf, dass niemand außer Ihnen zur gleichen Zeit Ressourcen auf der zur Zeitmessung verwendeten Maschine in Anspruch nimmt. Die lxhalle und virtuelle Maschinen sind für Zeitmessungen nicht geeignet!

- Problem: Zu kurzer Zeitabstand zwischen Messpunkten.

Vermeidung: Zeitlichen Abstand zwischen Messpunkten erhöhen, i.d.R. min. auf eine Sekunde. Außerdem benötigt die Zeitmessung selbst auch Zeit!

Problem: I/O-Operationen wurden mit gemessen.
 Vermeidung: I/O-Operationen nicht mit messen.

P7.1 SIMD-Anwendung: ToUpper [3 Pkt.]

In dieser Einheit betrachten wir die Funktion toupper, welche in einem String sämtliche Klein-Buchstaben durch die entsprechenden Groß-Buchstaben ersetzt. Optimieren Sie diese Funktion mit den *SSE*-Erweiterungen.

```
toupper_simd:
      test edi, 15
      jz .Laligned
  .Lunaligned_loop: // just an adoption of toupper_asm.
     mov al,[rdi]
      cmp al,0
      je .Lend
      sub al, 'a'
     cmp al,25
      ja .Lunaligned_cont
10
     sub byte ptr [rdi],0x20
11
12 .Lunaligned_cont:
     inc rdi
13
      test edi, 15
      jnz .Lunaligned_loop
16
      // rdi is now 16-byte aligned
17 . Laligned:
     movdqa xmm8, xmmword ptr [rip+end_upper]
                                                       // 16 * 0x7b
18
     pxor xmm6, xmm6
19
     movdqa xmm7, xmmword ptr [rip+begin_lower]
                                                       // 16 * 0x60
20
21
     movdqa xmm5, xmmword ptr [rip+diff]
                                                       // 16 * 0x20
      jmp
22
              .Lload
  .Lconvert:
      movdqa xmm2, xmm8
```

```
pcmpgtb xmm2, xmm1 // 0xff if 0x7b > c
     movdqa xmm3, xmm1
     pcmpgtb xmm3, xmm7 // 0xff if c > 0x60
27
     pand xmm2, xmm3 // 0xff if 0x7b > c > 0x60
     pand xmm2, xmm5 // 0x20 if 0x7b > c > 0x60
29
     psubb xmm1, xmm2 // c -= 0x20 if 0x7b > c > 0x60
30
     add rdi, 0x10
31
     movdqa xmmword ptr [rdi-0x10], xmm1
32
  .Lload:
33
     movdqa xmm1, xmmword ptr [rdi]
movdqa xmm4, xmm1
34
35
     pcmpeqb xmm4, xmm6 // 0xff if c == 0
36
37
     pmovmskb eax, xmm4
                         // sets ZF if xmm4 is all-zero
     test eax, eax
39
      jz
              .Lconvert
      jmp toupper_asm
```

P7.2 SIMD-Anwendung: strlen [3 Pkt.]

SIMD kann, wie Sie bereits in den Videos gesehen haben, mit General Purpose Registern durchgeführt werden. Berechnen Sie mit Hilfe von SIMD auf General Purpose Registern die Länge des Strings str.

```
size_t strlen(const char* str);
```

Sie haben für diese Aufgabe keinen Zugriff auf SSE. Außerdem ist die Anzahl an verfügbaren Zyklen begrenzt.

```
strlen:
    xor rax, rax
    //{\tt To} not accidentally run over a page boundary, our address needs to be
         a multiple of 8. Run in a loop until that's the case
    .LBeginSISDLoop:
    mov cl, [rdi]
    jmp 2f
      1:
      inc rax
     inc rdi
10
     mov cl, [rdi]
11
12
    2:
13
    //If Byte is already zero, stop
14
    test cl, cl
    jz .Lend
15
    //If lower three bits are zero, implicitly fallthrough to our SIMD-loop
16
17
    test rdi, 0x7
18
    jnz 1b
19
    mov r8, 0x7F7F7F7F7F7F7F7F
20
```

```
.LSIMDLoop:
    //Begin by now moving 8 Byte into rcx - rdi is already set correctly
    mov rcx, [rdi]
    jmp 2f
26
    1:
     add rax, 8
27
     add rdi, 8
28
29
     mov rcx, [rdi]
30
31
    //Do the comparison - see https://graphics.stanford.edu/\simseander/
       bithacks.html#ZeroInWord
32
    mov rdx, rcx
33
    and rdx, r8
    add rdx, r8
    or rdx, rcx
    or rdx, r8
37
    {\tt not}\ {\tt rdx}
    test rdx, rdx
38
    jz 1b
39
40
    //A normal SISD loop
41
    .LSISDLoop:
43
    mov cl, [rdi]
44
    jmp 2f
45
      1:
46
      inc rax
47
      inc rdi
     mov cl, [rdi]
48
49
50
    test cl, cl
    jnz 1b
51
52
53
    .Lend:
```

Q7.1 Quiz [4 Pkt.] (siehe Praktikumswebsite)