

Aspekte der Systemnahen Programmierung 18/19

Final Presentation

4. März 2019

CRC32 (A401)

team120

Liudongnan Yang, Mehmet Dereli, Alexandru Balotesu

Problemstellung und Spezifikation

- Informationstheorie
 - wichtiger Teilbereich der Informatik
 - beschäftigt sich mit der korrekten Kodierung und Dekodierung von Nachrichten
- CRC32

Problemstellung

- Algorithmen und das Internet sind nicht ohne Fehler
- CRC32
 - fehlererkennendes Verfahren
 - sollte ein Fehler identifiziert werden, dann muss die Nachricht neu vom Sender beantragt werden
- ISO/OSI-Modell
 - 1. Schicht (Physikalische Schicht): hier können Fehler auftauchen
 - 2. Schicht (Sicherungsschicht): hier wird das CRC32 Verfahren angewendet

Spezifikation

- Zyklische Redundanzprüfung → Polynomdivision → Prüfsummen
- die zu übertragende Nachricht N der Länge l als Polynom:

$$N = x_1x_2x_3\dots x_n = \sum_{i=0}^{l-1} a_i \cdot x^i \text{ mit } a_i \in \{0, 1\} = N(x)$$

- Generatorpolynom $G(x)$ bei CRC32:

$$G(X) = x^{32} + x^{26} + x^{23} + x^{22} + x^{16} + x^{12} + x^{11} + x^{10} + x^8 + x^7 + x^5 + x^4 + x^2 + x^1 + x^0$$

Verfahren

Schritt 1

- Multiplizieren der Nachricht $N(x)$ mit dem Grad des Generatorpolynoms $G(x)$
 - $N(x)$ werden $\text{grad}(G(x))$ Nullen angehängt $\rightarrow N'(x)$

Verfahren

Schritt 2

- korrekte Prüfsumme für $N(x)$ berechnen
 - $N'(x)$ durch $G(x)$ polynomdividieren
 - den Rest der Polynomdivision an $N(x)$ anhängen $\rightarrow N''(x)$

Verfahren

Schritt 3

👁️ Korrektheit überprüfen

- $N''(x)$ durch Generatorpolynom $G(x)$ polynomdividieren
- Rest der Division = 0 → kein Übertragungsfehler (mit hoher Wahrscheinlichkeit)
- Rest der Division $\neq 0$ → Übertragungsfehler, erneute Sendung der Nachricht ist erforderlich

Beispiel

- Ablauf des Verfahrens unabhängig vom Grad des Generatorpolynoms
- Beispiel anhand von CRC5:

$$G(X) = x^5 + x^4 + x^2 + x^0 = 110101$$

$$N(X) = 10010011$$

Beispiel

$$G(X) = x^5 + x^4 + x^2 + x^0$$

$$G(X) = 110101$$

$$N(X) = 10010011$$

Schritt 1

• $\text{grad}(G(x)) = 5 \rightarrow N(x)$ werden 5 Nullen angehängt

$$- N'(x) = 1001001100000$$

Beispiel

$$G(X) = x^5 + x^4 + x^2 + x^0$$

$$G(X) = 110101$$

$$N(X) = 10010011$$

$$N'(x) = 1001001100000$$

Schritt 2

☞ Prüfsumme berechnen

- Polynomdivision zwischen $N'(x)$ und $G(x)$
- *Rest* = 01111 $\rightarrow N''(x) = 1001001101111$

Beispiel

$$G(X) = x^5 + x^4 + x^2 + x^0$$

$$G(X) = 110101$$

$$N(X) = 10010011$$

$$N'(x) = 1001001100000$$

$$N''(x) = 1001001101111$$

Schritt 3

- ☞ Auf Korrektheit überprüfen
 - Polynomdivision zwischen $N''(x)$ und $G(x)$
 - *Rest* = 00000 → es ist mit hoher Wahrscheinlichkeit kein Fehler aufgetreten

Sicherheit

- CRC32 ist unter bestimmten Umständen fehleranfällig:
 - Fehler, die länger als den Grad des Generatorpolynoms sind
 - Fehler, die aus mehreren Bursts bestehen
 - Alle Fehler, die ein Vielfaches des Generatorpolynoms sind
 - Beispiel

Beispiel - Fehler

- Alle Fehler, die ein Vielfaches des Generatorpolynoms sind, können nicht erkannt werden
- Beispiel:
 - die Nachricht $N(x) = 00101100$
 - das Generatorpolynom $G(x) = x^3 + x^1 + x^0$
 - Polynomdivision gleich Null

Beispiel - Fehler

$$N(x) = 00101100$$

$$G(x) = x^3 + x^1 + x^0$$

- wir fügen nun der Nachricht $N(x)$ ein Fehler $F(x)$ hinzu, der ein Vielfaches des Generatorpolynoms $G(x)$ ist:

$$N(x) = 00101100$$

$$\oplus F(x) = 10110000$$

$$M(x) = 10011100$$

Beispiel - Fehler

$$N(x) = 00101100$$

$$G(x) = x^3 + x^1 + x^0$$

$$F(x) = 10110000$$

$$M(x) = 10011100$$

- der Rest der Polynomdivision von $M(x)$ durch $G(x)$ ist aber ebenfalls gleich Null
- mehrere Nachrichten bilden auf den selben Rest ab
- Fehler werden nicht erkannt

Lösungsfindung

- Doppelte Implementierung
 - C
 - Assembler
- In 3 Stufen aufgeteilt
 - CRC4 in C
 - CRC32 in C
 - Lookup Table
 - Optimierter CRC32
 - CRC32 in Assembler

Implementation – CRC4 in C

👁 analog zu CRC32

ABER

- bietet eine leichtere Einführung in das Thema an
- einfacher zu testen und nachzurechnen
- erleichtert das Erkennen von Gedankenfehler

Implementation – CRC32 in C

- CRC4 als Basis
- Optimierung der Struktur durch Auslagerung einzelner Teile in Methoden

Implementation – Optimierter CRC32

- Neue Methode zur Berechnung der Polynomdivision: **Lookup Table**
 - Ergebnisse der Polynomdivisionen werden direkt nachgeschaut und müssen somit nicht vom Programm berechnet werden
- *`unsigned int Table_CRC32[256] = (0, 4c11db7, 9823b6e, d4326d9, 130476dc, 17c56b6b, 1a864db2, 1e475005, 2608edb8, 22c9f00f, [...])`*

Implementation – CRC32 in Assembler

- erfolgt analog zum optimierten Algorithmus in C
- Implementierung erfolgt mit Hinsicht auf den Aufrufkonventionen

ABER

- das Programm unterstützt keine SIMD-Befehle
- die nächsten 4 Byte-Folgen werden immer durch das aktuelle Byte verändert und können somit nicht parallel bearbeitet werden

Entwickler-Dokumentation in C

- lässt sich in zwei Lösungswege teilen
 - intuitiver Weg (iterativ)
 - optimierter Weg (Lookup Table)

Intuitive Version

- *unsigned int CRC32_C_helper2(char* data)*
 - das Rahmenprogramm für die Berechnung der Prüfsumme
- *int char_counter(char* data)*
 - ermittelt die Länger der Nachricht
- *char* padding(int data_length, char* data)*
 - “padded” die Nachricht

Intuitive Version

```
unsigned int CRC32_C_helper2(char* data)
{
    char* padded_data = padding2(data);

    unsigned int reg = 0 ;
    unsigned int pos = 0 ;

    //main loop
    //stop the loop when there's no char in the stack
    while (pos != strlen(padded_data)+4) {
        for(int cur_bit = 7; cur_bit >= 0 ; cur_bit--) {
            int high = (reg >> 31) & 0x01;
            //lsl
            reg <=< 1;
            //load data from buffer & push up the next bit from the buffer into reg
            reg |= ((padded_data[pos]>>cur_bit)&0x00000001);

            if(high == 1) {
                reg = reg ^ POLY;
            }
        }
        pos++;
    }
    return reg;
}
```

Lookup Table Version

- *unsigned int CRC32_C_table(char* data)*
 - das Rahmenprogramm für die Berechnung der Prüfsumme
- *generateCRC32_Table()*
 - berechnet die 256 unterschiedlichen Ergebnisse die eine Polynomdivision zwischen einer 8 Bit Folge und dem Generatorpolynom haben kann

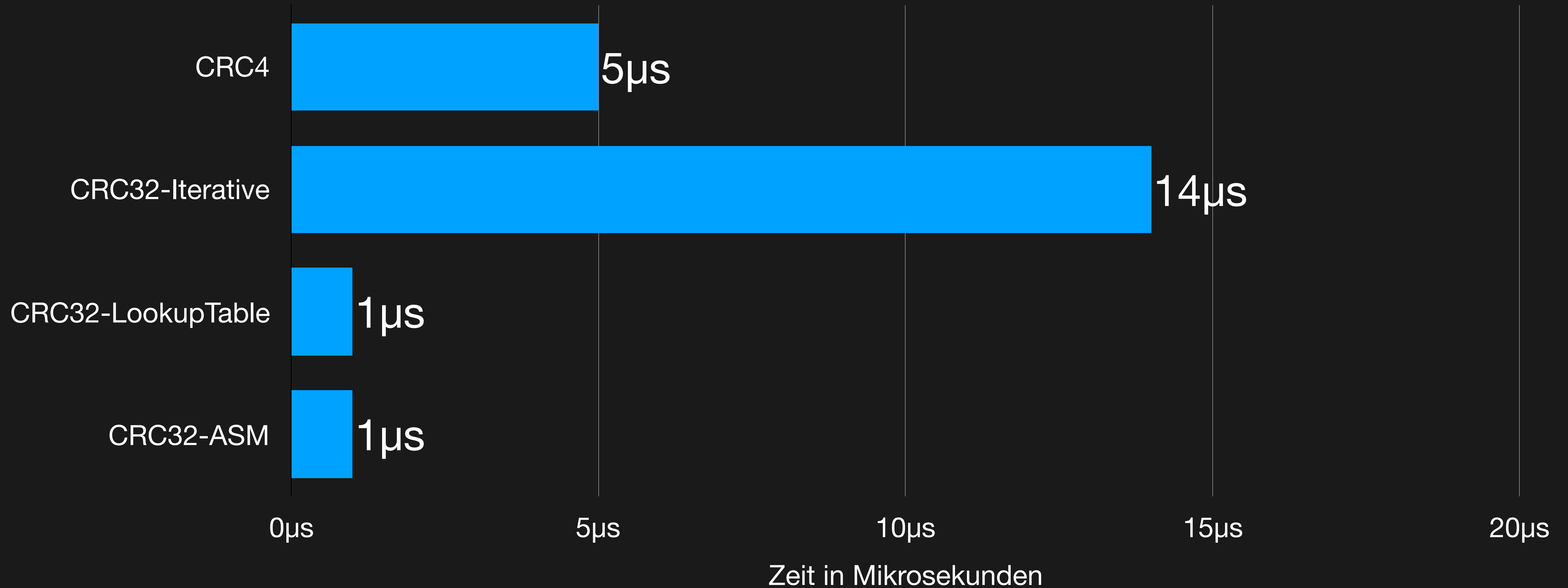
Entwickler-Dokumentation in Assembler

- wird von der C-Mainfunktion aus aufgerufen
 - gepaddete Datei wird übergeben
- Assemblerfunktion generiert Tabelle und speichert sie in x19
- die gepaddete Nachricht wird aufgeteilt in:
 - die ursprüngliche Nachricht
 - der gepaddete Anteil

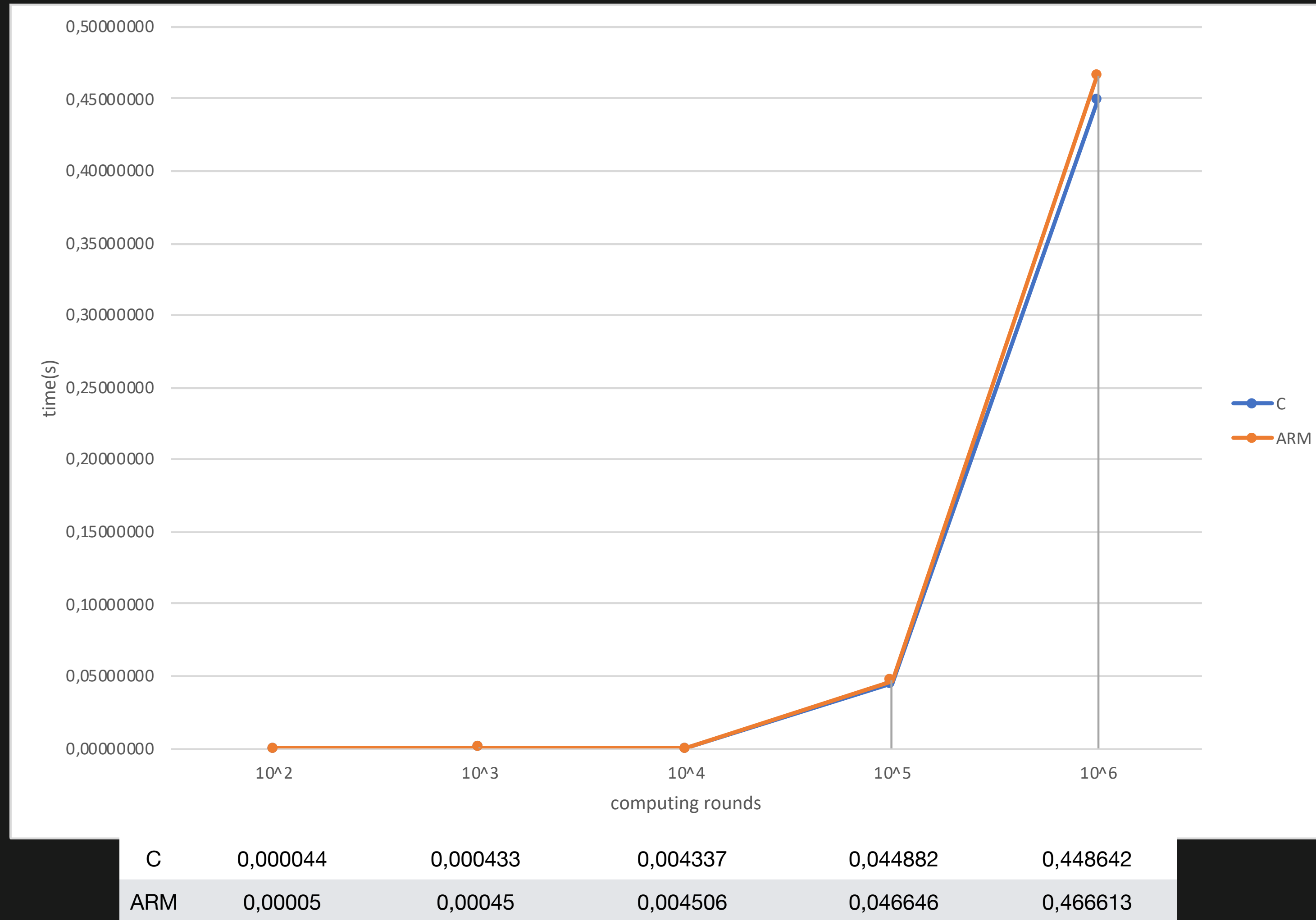
Ergebnisse

- Um die Effizienz der Implementationen zu vergleichen, wird die Prüfsumme einer Nachricht von den verschiedenen Implementationen berechnet.
- benutzte Nachricht: "SayHellotoMyLittleFriend"

Ergebnisse



Ergebnisse



- Ergebnisse sehr ähnlich
- Unterschied anfangs vernachlässigbar klein
- mit der Anzahl der Durchläufe wächst auch der Unterschied und C wird tatsächlich schneller

Ergebnisse

Samples: 29 of event 'cycles:u', Event count (approx.): 557565

Overhead	Command	Shared Object	Symbol
36.34%	CRC32	CRC32	[.] CRC32_C_helper2
14.60%	CRC32	CRC32	[.] .mainloop
11.91%	CRC32	libc-2.24.so	[.] _IO_default_xsputn
10.91%	CRC32	libc-2.24.so	[.] _dl_addr
7.23%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_lookup_symbol_x
6.11%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_relocate_object
4.72%	CRC32	ld-2.24.so	[.] do_lookup_x
2.50%	CRC32	ld-2.24.so	[.] memset
2.05%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_init_paths
1.60%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_map_object_from_fd
1.09%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_add_to_namespace_list
0.54%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_start_final
0.33%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _dl_start
0.05%	CRC32	ld-2.24.so	[.] open_verify.constprop.8
0.01%	CRC32	ld-2.24.so	[.] open
0.01%	CRC32	ld-2.24.so	[.] _start

Perf records

Ergebnisse

```
0000000000001148 <CRC32_C_table>:
1148: a9be7bfd ++; stp x29, x30, [sp, #-32]!
114c: 910003fd mov x29, sp
1150: f9000bf3 str x19, [sp, #16]
1154: aa0003f3 mov x19, x0
1158: 97fffe02 bl 960 <strlen@plt>
115c: 91001005 add x5, x0, #0x4
1160: 90000084 adrp x4, 11000 <__FRAME_END__+0xfa98>
1164: 52800001 mov w1, #0x0 // #0
1168: 52800000 mov w0, #0x0 // #0
116c: f947e884 ldr x4, [x4, #4048]
1170: 14000007 b 118c <CRC32_C_table+0x44>
1174: d503201f nop
1178: 38614a63 ldrb w3, [x19, w1, uxtw]
117c: 11000421 add w1, w1, #0x1
1180: b8627882 ldr w2, [x4, x2, lsl #2]
1184: 2a002060 orr w0, w3, w0, lsl #8
1188: 4a000040 eor w0, w2, w0
118c: eb2140bf cmp x5, w1, uxtw
1190: d3587c02 ubfx x2, x0, #24, #8
1194: 54ffff21 b.ne 1178 <CRC32_C_table+0x30> // b.any
1198: f9400bf3 ldr x19, [sp, #16]
119c: a8c27bfd ldp x29, x30, [sp], #32
11a0: d65f03c0 ret
11a4: d503201f nop
```

Disassembly

Genauigkeit

- Wann benutzt man CRC32 und wann CRC4?
 - mögliche Anzahl der Resten \leq Länge der Nachricht
- Version muss also der Nachricht angepasst werden, damit es einen möglichst effizienten Tradeoff zwischen Schnelligkeit und Genauigkeit gibt.

Zusammenfassung

- **Assembler vs. höhere Programmiersprachen**
 - kaum Unterschiede (siehe Folie 28)
- **CRC-Algorithmus**
 - Lookup Table definitiv die bessere Implementierung

Quellen

infocenter.arm.com/help/topic/com.arm.doc.ihl0042f/IHL0042F_aapcs.pdf

E. Stein, Taschenbuch Rechnernetze und Internet, Chapter Fehlererkennung durch CRC, pages 86–87.

<https://blog.csdn.net/xx326664162/article/details/51718857>

<https://www.rapidtables.com/convert/number/ascii-hex-bin-dec-converter.html>

<http://www.ghsi.de/pages/subpages/Online%20CRC%20Calculation/index.php?Polynom=10011&Message=53+61+79+48+65+6C+6C+6F+74+6F+4D+79+4C+69+74+74+6C+65+46+72+69+65+6E+64+>

<https://web.archive.org/web/20050408104838/http://www.4d.com/docs/CMU/CMU79909.HTM>

<http://www.keil.com/support/docs/2320.htm>