### Versuch V7

### C405 Hardwarepraktikum II

Abnahme: 20. Januar 2025 Stand: 4. Januar 2025

 $Tom\ Mohr\\ Martin\ Ohmeyer$ 

## Inhaltsverzeichnis

| 1 | Kodierung |   |   |  |  |  |
|---|-----------|---|---|--|--|--|
|   | 1.1       | Notwendigkeit                             | 1 |  |  |  |
|   | 1.2       | Besondere Sequenzen                       | 1 |  |  |  |
|   | 1.3       | Datenblöcke                               | 2 |  |  |  |
|   | 1.4       | Kontrollblöcke                            | 3 |  |  |  |
|   |           | lantation  Der Sender als Zustandsautomat | 4 |  |  |  |
| 3 | Ver       | worfene Ansätze                           | 5 |  |  |  |

### 1 Kodierung

#### 1.1 Notwendigkeit

Nacheinander gesendete Nibble müssen auf der Leitung voneinander unterscheidbar sein. Um dies zu gewährleisten, wird ein Taktsignal in den Datenstrom kodiert, indem verhindert wird, dass ein gesendetes Nibble gleich seinem Vorgänger ist. Dies verursacht den Sonderfall zweier gleicher aufeinanderfolgender Nibble. Zu dessen Behandlung muss eine Escape-Sequenz definiert werden, welche die gleichen Nibble durchbricht. Durch die Einführung einer solchen Escape-Sequenz wird ihr eigenes Auftreten im Datenstrom jedoch selbst zu einem Sonderfall. Zur Handhabung dieser Sonderfälle und zur Definition von Blöcken wird ein Protokoll zwischen Sender und Empfänger vereinbart.

#### 1.2 Besondere Sequenzen

Aus den in Abschnitt 1.1 dargelegten Gründen werden vordefinierte Sequenzen in den Datenstrom injiziert. Eine solche Sequenz setzt sich aus vier festen (Escape-Sequenz) und vier dynamischen Bits (Handlungsanweisung: "Command") zusammen. Alle verwendeten 4 Bit Sequenzen sind in Tabelle 1.1 gelistet und in ihrer Funktion erläutert.

$$\underbrace{XXXX}_{\mathrm{esc}} \, \underbrace{XXXX}_{\mathrm{XXXX}}$$

Abb. 1.1: Aufbau einer Kodierungssequenz

Die **Escape-Sequenz** trennt kodierende Sequenzen vom restlichen Datenstrom ab. Sie selbst hält keine Information darüber, um welche Kodierung es sich handelt. Aufgrund ihrer Sonderfunktion darf sie nicht regulär im Datenstrom auftreten und muss ggf. selbst escaped werden.

Commands erhalten erst dann ihre Bedeutung, wenn sie unmittelbar nach der Escape-Sequenz stehen. Sie geben Auskunft darüber, um welche Kodierung es sich handelt und implizieren, wie sich ein Dekodierender verhalten muss, um die originalen Daten wieder zu rekonstruieren. Ist das nachfolgende Nibble auf einen Command (im binären) mit diesem identisch, wird anstelle des normalen Commands dessen Fallback-Version genutzt.

#### 1 Kodierung

| Hex | Bezeichnung                          | Bedeutung                          |
|-----|--------------------------------------|------------------------------------|
| 0   | escapeSequence                       | Das nächste Nibble ist ein Command |
| 1   | begin Data Block Default             | Ein Datenblock beginnt             |
| 2   | ${\it begin Data Block Fall back}$   | Ein Datenblock beginnt             |
| 3   | beginControlBlockDefault             | Ein Kontrollblock beginnt          |
| 4   | ${\it begin Control Block Fallback}$ | Ein Kontrollblock beginnt          |
| 5   | ${\rm endBlockDefault}$              | Der aktuelle Block endet           |
| a   | ${\rm endBlockFallback}$             | Der aktuelle Block endet           |
| 6   | insert Prev Nibble Again Default     | Ein doppeltes Nibble im Datenstrom |
| 7   | insert Prev Nibble Again Fallback    | Ein doppeltes Nibble im Datenstrom |
| 8   | insert Esc Seq As Data Default       | Die Esc-Seq trat im Datenstrom auf |
| 9   | insert Esc Seq As Data Fallback      | Die Esc-Seq trat im Datenstrom auf |

Tabelle 1.1: Bitsequenzen und ihre Bedeutung

#### 1.3 Datenblöcke

Datenblöcke dienen zur Übertragung der Rohdaten. Da gemäß Aufgabenstellung bis zu 1GB große Dateien zu senden sind und maximal 64 Byte pro Paket übertragen werden, ist die Paket-ID  $\lceil \log_2{(1\text{GB}/64\text{B})} \rceil = 24$  Bit lang. Der Aufbau eines Datenpakets ist in Abbildung 1.2 dargestellt. Die Länge des gesamten Paketes ist wegen der Kodierung zur Laufzeit möglicherweise größer, als dort abgebildet.

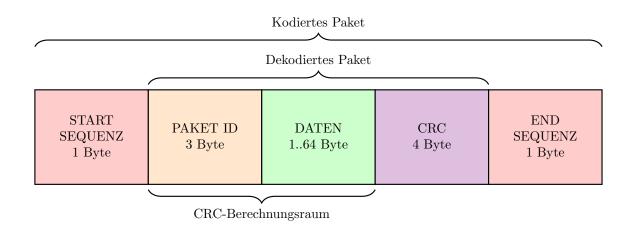


Abb. 1.2: Aufbau eines Datenpakets

#### 1 Kodierung

#### 1.4 Kontrollblöcke

Kontrollblöcke werden in verschiedenen Kontexten gesendet und übermitteln dem Kommunikationspartner Informationen über den Zustand der Übertragung. So werden sie z.B. genutzt um mitzuteilen, dass man bereit ist zu senden, oder dass man ein Datenpaket korrekt (oder inkorrekt) erhalten hat.

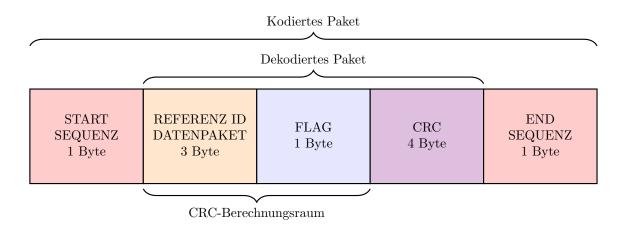


Abb. 1.3: Aufbau eines Kontrollpakets

Ein Kontrollpaket setzt sich entsprechend Abbildung 1.3 zusammen. Die referenzierte Datenpaket-ID ist bei allen Kontrollblöcken, welche keine Antworten auf Datenpakete sind, Null. Das Flag Übermittelt die eigentliche Information. Die Länge des gesamten Paketes ist wegen der Kodierung zur Laufzeit möglicherweise größer, als in Abbildung 1.3 dargestellt. Eine Auflistung aller genutzten Flags erfolgt in Tabelle 1.2.

| Hex | Bezeichnung      | Bedeutung   |
|-----|------------------|---|
| 2   | close connection | Alle Daten versandt, breit Verbindung zu schließen  |
| 4   | resend           | Inkorrektes Datenpaket erhalten, neusenden nötig    |
| 6   | connect          | online, bereit Verbindung aufzubauen                |
| 8   | received         | Korrektes Datenpaket erhalten, sende nächstes Paket |

Tabelle 1.2: Kontrollflags und ihre Bedeutung

# 2 Implantation

### 2.1 Der Sender als Zustandsautomat

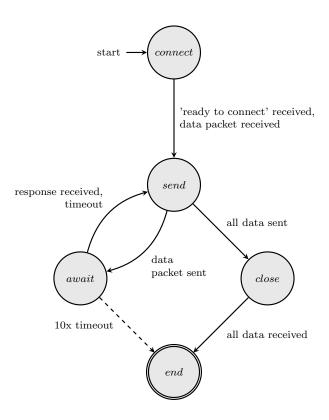


Abb. 2.1: Zustandsautomat des Senders

# 3 Verworfene Ansätze