# Verlustfreie Datenkompression

Lempel-Ziv-Welch

Digitale AV Technik, MIB 5

#### Aus Sicht der Informationstheorie

Problem	Kompression	Fehlerkorrektur
Ziel	Effizienz	Verlässlichkeit
Anwendung	Quellencodierung	Kanalcodierung

## **Algorithmische Perspektive**

Problem	Kompression	
Algorithmen	Shannon-Fano coding	
	Huffman-Code	
	Arithmetische Codierung, CABAC	
	Lempel-Ziv-Welch	

#### Überblick

- Verlustfreie Kompression reduziert die Datenmenge ohne Informationsverlust.
- Wichtige Methoden:
  - Lauflängenkodierung (RLE)
  - LZ77, LZ78 und LZW

## Lauflängenkodierung

**Englisch: Run-Length Encoding, RLE** 

#### Idee

- Erkennung und Komprimierung von aufeinanderfolgenden, gleichen Symbolen.
- Einfache, effiziente Methode, vor allem bei sich wiederholenden Daten.

#### **Beispiel**

- Original: AAABBBCCDAA
- RLE-kodiert: 3A3B2C1D2A

## RLE - Erklärung

- 1. Zähle die Anzahl der aufeinanderfolgenden gleichen Symbole.
- 2. Speichere das Symbol und die Häufigkeit als Paar.

#### Vorteile:

Sehr einfach zu implementieren.

#### Nachteile:

Nicht effizient bei Daten mit wenig Wiederholungen.

### **RLE - Encoding in Python**

```
def rle_encode(data):
    encoding = ''
    i = 0
    while i < len(data):</pre>
        count = 1
        while i + 1 < len(data) and data[i] == data[i + 1]:
            i += 1
            count += 1
        encoding += str(count) + data[i]
        i += 1
    return encoding
```

### **RLE - Decoding in Python**

```
def rle_decode(data):
    decoding = ''
    i = 0

while i < len(data):
    count = int(data[i])
    i += 1
    decoding += data[i] * count
    i += 1

return decoding</pre>
```

**LZ77** 

**Abraham Lempel and Jacob Ziv in 1977** 

## LZ77 - Einführung

#### ldee

- Ersetze wiederholte Daten durch Verweise auf vorherige Vorkommen im Datenstrom.
- Die Verweise sind im Format (distance, length, char):
  - distance oder jump zeigt an wie viele Schritte man zurück schaut.
  - length zeigt an, wie lang die gefundene Wiederholung ist.
  - o char ist das neue Zeichen, das hinten angefügt wird.

## LZ77 - Beispiel

#### **Datenstrom: ABABABCA**

- 1. Lese: A -> neues Zeichen -> Ausgabe: (0,0,A)
- 2. Lese: B -> neues Zeichen -> Ausgabe: (0,0,B)
- 3. Merke: AB -> neuer Substring
- 4. Lese: ABAB -> finde den Substring zweimal hintereinander
- 5. Lese: C -> Ausgabe: (2,4,C) (Verweis auf das erste A und dann Länge 4)
- 6. Lese: A + EOM Ausgabe: (0,0,A)

**Ergebnis**: (0,0,A) (0,0,B) (2,4,C) (0,0,A)

## LZ77 - Erklärung

- 1. Suche nach dem längsten Präfix, das in einem festen Fenster der bisherigen Zeichen vorkommt.
- 2. Speichere die **Distanz**, die **Länge** und das **nächste Symbol**.

#### Vorteile:

Effizient für große, sich wiederholende Datenstrukturen.

#### Nachteile:

Erfordert viel Speicher für das Fenster.

## **LZ77 - Compressing in Python**

```
def compress(data):
    i = 0
    output_buffer = []

while i < len(data):
    match = find_longest_match(data, i)

if match:
    (bm_dist, bm_len) = match
    output_buffer.append((bm_dist, bm_len, data[i + bm_len]))
    i += bm_len + 1

else:
    output_buffer.append((0, 0, data[i]))
    i += 1

return output_buffer</pre>
```

- find\_longest\_match finds the longest matching substring in the data
- bm prefix is used to abbreviate best\_match

## LZ77 - Decompressing in Python

```
def decompress(comp_data):
    decomp_data = []
    for item in comp_data:
        (dist, length, char) = item
        if dist == 0 and length == 0:
            decomp_data.append(char)
        else:
            start = len(decomp_data) - dist
            for i in range(length):
                decomp_data.append(decomp_data[start + i])
                decomp_data.append(char)

return ''.join(decomp_data)
```

## Videoempfehlung 01

#### Elegant Compression in Text (The LZ 77 Method) by

#### Computerphile



#### LZ78 - Herkunft

**Abraham Lempel and Jacob Ziv in 1978** 

## LZ78 - Einführung

#### Idee

- Erstelle ein Wörterbuch während des Kompressionsprozesses.
- Neue Zeichenfolgen werden als Kombination eines existierenden Eintrags plus einem neuen Symbol gespeichert.

## LZ78 - Beispiel

**Datenstrom: ABABABA** 

Zeichen	Code	Wörterbuch
Α	(0,A)	{A:1}
В	(0,B)	{A:1, B:2}
AB	(1,B)	{A:1, B:2, AB:3}
ABA	(3,A)	{A:1, B:2, AB:3, ABA:4}

Kodiert: (0,A) (0,B) (1,B) (3,A)

## LZ78 - Erklärung

- 1. Füge neue Einträge zum Wörterbuch hinzu, wenn eine bisher unbekannte Zeichenfolge auftritt.
- 2. Kodiert als **Index des Präfixes** im Wörterbuch + **neues Symbol**.

#### Vorteile:

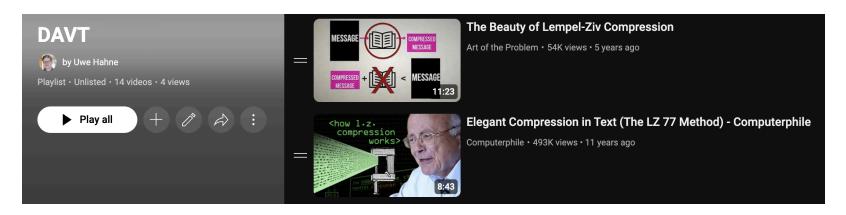
Weniger Speicherbedarf als LZ77.

#### Nachteile:

Wörterbuch muss übertragen oder erneut erstellt werden.

## Videoempfehlung 02

The Beauty of Lempel-Ziv Compression by Art of the Problem



#### LZW - Herkunft

Abraham Lempel and Jacob Ziv and Terry Welch in 1984

## LZW - Einführung

#### Idee

- Variante von LZ78, bei der das Wörterbuch für beide Parteien im Voraus bekannt ist.
- Erstellt Einträge ohne den neuen Buchstaben, d.h. es gibt nur Verweise.

## LZW - Beispiel

an der Tafel nach Vorbild von LZW-Kodierung: Informatik by bleeptrack

## LZW - Erklärung

- 1. **Nutze das initialisierte Wörterbuch**, das sukzessive erweitert wird.
- 2. Kodiert als Indexverweise auf Wörterbucheinträge.

#### Vorteile:

- Häufig verwendet in Formaten wie GIF und TIFF.
- Effizient und ohne zusätzliches Wörterbuch speicherbar.

#### Übersicht

- Es gibt zahlreiche Varianten der Kompressionsalgorithmen der LZ Familie.
- Why the Lempel-Ziv algorithms are so dominant by Google for Developers gibt einen guten Überblick.
- Auf Seiten der University of Stanford findet sich eine Tabelle.

#### **Ausblick**

- Nächste Woche (20.11.): Verlustbehaftete Kompression
- Dann: Bearbeitung von Aufgaben (paarweise)
- Präsentation (10 min + Diskussion) in Veranstaltungen am
   11. + 18. Dezember 2024