



Prof. Dr. Sebastian Wild
Dr. Nikolaus Glombiewski

Übungen zur Vorlesung
Effiziente Algorithmen

Abgabe: 13.12.2024,
bis **spätestens** 19:00 Uhr
über die ILIAS Plattform

Übungsblatt 7

Aufgabe 7.1: Lempel-Ziv-Welch

(3 Punkte)

- a) Geben Sie die Encodierung für den Text TIN_TIPTIP mittels der Lempel-Ziv-Welch Encodierung an. Geben Sie als Rechenweg analog zur Vorlesung die Tabelle (nach dem Eintrag 127) an.

s	#(s)
□	32
...	...
I	73
...	...
N	78
...	...
P	80
...	...
S	83
T	84
...	...

- b) Decodieren Sie die Zahlen [65 65 66 129 67 132 131] welche mit Lempel-Ziv-Welch encodiert wurden. Geben Sie als Rechenweg analog zur Vorlesung die Schrittweise Decodierung sowie die Tabelle (nach dem Eintrag 127) an.

s	#(s)
A	65
B	66
C	67
D	68
...	...

Aufgabe 7.2: Text Transformation

(4 Punkte)

- Es sei $T = T[0..9) = \text{ABBACBAAA}$ der Eingabe Text mit dem Alphabet $\Sigma = \{A, B, C\}$. Verwenden Sie die Move-To-Front Transformation für den Input mit der initialen Queue $Q = [A, B, C]$. Geben Sie als Rechenweg den Zustand von Q nach jedem Schritt und die Ausgabe an. Falls vorhanden, markieren Sie jeden Run in der Ausgabe und erklären Sie, wie diese zustande kommen.
- Verwenden sie die *inverse* Burrows-Wheeler-Transformation auf dem encodierten Text `000$DOND`, um den ursprünglichen Text zu erhalten. Es gilt: $\$ < D < N < 0$, wobei $\$$ das Ende des Strings markiert.

Aufgabe 7.3: Arithmetic Coding (2+3)

(5 Punkte)

- Zeigen Sie, dass in unserem allgemeinen Framework (general stochastic sequence) für jeden String $X_0X_1 \dots X_n = \$$ gilt $m \leq \lg(1/(P_{0,X_0}P_{1,X_1} \dots P_{n,X_n})) + 2$.
- Entwerfen Sie einen Algorithmus, der eine Folge von n perfekt uniformen, zufälligen Tritts generiert, aber als Eingabe nur (perfekt uniforme) zufällige Bits erhält. Ihr Algorithmus sollte für große n in Erwartung höchstens $\lg(3)$ Zufallsbits pro Tritt benötigen. Begründen Sie die Korrektheit Ihrer Lösung.

Hinweis: Verwenden Sie Arithmetic Coding.

Aufgabe 7.4: Anwendung von Kompression (1+2+3+1+1)

(8 Punkte)

In dieser Aufgabe erstellen Sie schrittweise eine proof-of-concept Implementierung einer Kompressions-Pipeline in Java. Es geht hierbei (ausnahmsweise) nicht um die Laufzeit Ihrer Implementierung; insbesondere müssen Sie nicht versuchen, die Transformationen möglichst effizient zu berechnen. Wir werden außerdem die Ausgabe der Einfachheit halber als `String` mit Zeichen '0' und '1' darstellen.

Erstellen Sie eine Klasse `Compression`, in welcher Sie die folgenden Methoden implementieren.

- Implementieren Sie eine Methode `String eliasGammaCode(int i)`, welche für eine ganze Zahl > 0 den Elias Gamma Code wie in der Vorlesung vorgestellt berechnet.
- Implementieren Sie eine Methode `int[] moveToFront(String text)`, welche für einen String die Move-To-Front Transformation aus der Vorlesung umsetzt.
- Implementieren Sie eine Methode `String burrowsWheelerTransform(String text)`, welche für einen String die Burrows Wheeler Transformation aus der Vorlesung umsetzt. Wählen Sie als *End-of-Text Character* einen geeigneten Buchstaben, um das Ende des Textes zu markieren und geben Sie diesen kenntlich in der Lösung an (z.B. als Kommentar).
- Implementieren Sie eine Methode `String compress(String text)`, in welcher der Text wie folgt verarbeitet wird:

Burrows Wheeler Transformation \rightarrow Move-To-Front Transformation \rightarrow Elias Gamma Code

Beachten Sie dabei:

- Da der Elias Gamma Code nur für $n > 1$ behandelt wurde, können Sie vor der Eingabe die Zahl um 1 inkrementieren. Für eine Dekodierung würde man entsprechend das Ergebnis um 1 dekrementieren.
 - Verketteten Sie die Ergebnisse des Elias Gamma Codes zu einem Gesamtergebnis.
- e) Wählen Sie Ihr Lieblings-Buch aus dem Project Gutenberg (alternativ ihr am wenigsten geliebtes Buch, oder ein beliebiges), welches im *Plain Text UTF-8* Format verfügbar ist. Machen Sie für den Tutor kenntlich, welches Buch gewählt wurde (als Link oder Datei mit überschaubaren Größen abgeben). Wenden Sie in einer `main`-Methode die Kompressions-Pipeline auf das Buch an. Sie dürfen zur Vereinfachung den Text nach dem Einlesen in Bezug auf Sonderzeichen etwas verändern, falls es zu Problemen mit Ihrem *End-of-Text Character* kommt. Geben Sie die Kompressionsrate mit Begründung an.

Hinweis: Eine Dekodierung ist nicht gefordert, aber kann zur Erkennung von Fehlern insbesondere für die Burrows Wheeler Transformation nützlich sein.