

Datenkompression

Sommersemester 2016

Übungsblatt 3

Prof. Dr. E. Ohlebusch

Institut für Theoretische Informatik

J. Lorenz

Ausgegeben am 19.05.2016

Besprechung am 24.05.2016

Aufgabe 3.1

Die Zeichenfolge $S := \text{MISS MISSION MISSISSIPPI}$ über dem Quellenalphabet $\Sigma := \{\text{M, I, S, O, P, N}\}$ soll komprimiert werden. Die Leerzeichen dienen dabei nur der Formatierung und sollen nicht mitkodiert werden.

- Verwenden Sie das LZ77-Verfahren (Suchpuffer 7 Zeichen und Codierpuffer 3 Zeichen lang). Welche Ausgabesymbole könnte man weglassen, um die Kompressionsrate zu verbessern?
- Verwenden Sie das LZSS-Verfahren (Suchpuffer 7 Zeichen und Codierpuffer 3 Zeichen lang). Ab welcher Länge sollte man hier (anstatt die Zeichen selbst zu codieren) das Format mit Offset und Länge verwenden?
- Welches der beiden Verfahren komprimiert S besser?

Aufgabe 3.2

Diese und die folgenden Aufgaben beziehen sich auf den Skriptteil „Lempel-Ziv Factorization: LZ77 without Window“, der auf der Vorlesungshomepage verfügbar ist. Geben Sie für die folgenden Probleme jeweils einen Algorithmus an, der einen Stack benutzt und dessen Laufzeit linear ist.

- Einen Algorithmus, der NSV_{lex} bestimmt.
- Einen Algorithmus, der PSV_{lex} bestimmt.
- Einen Algorithmus, der sowohl NSV_{lex} als auch PSV_{lex} in einem Schleifendurchlauf bestimmt.

Aufgabe 3.3

Wo liegen mögliche Vor- bzw. Nachteile von Algorithmus 7 im Vergleich mit Algorithmus 5?

Aufgabe 3.4

Das Suffix-Array (und die Suffixe) des Strings $S := \text{ABABDCCCCAABABDCAABA\$}$ ist in Abbildung 1 dargestellt.

- Berechnen Sie mit Algorithmus 4 die Arrays PSV_{lex} und NSV_{lex} für S .
- Bestimmen Sie PSV_{text} und NSV_{text} .
- Berechnen Sie mit Algorithmus 5 die LZ-Faktorisierung von S . Wie viele Zeichenvergleiche werden benötigt?
- Zeigen Sie, dass die Laufzeit von Algorithmus 5 in $O(n)$ liegt. Es wurde bereits gezeigt, dass die Arrays SA, ISA, PSV_{lex} und NSV_{lex} in linearer Zeit berechnet werden können.

i	SA	ISA	$S_{SA[i]}$
0	0		ϵ
1	21	7	\$
2	20	12	A\$
3	17	9	AABA\$
4	10	14	AABABDCAABA\$
5	18	21	ABA\$
6	11	19	ABABDCAABA\$
7	1	18	ABABDCCCAABABDCAABA\$
8	13	17	ABDCAABA\$
9	3	16	ABDCCCAABABDCAABA\$
10	19	4	BA\$
11	12	6	BABDCAABA\$
12	2	11	BABDCCCAABABDCAABA\$
13	14	8	BDCAABA\$
14	4	13	BDCCCAABABDCAABA\$
15	16	20	CAABA\$
16	9	15	CAABABDCAABA\$
17	8	3	CCAABABDCAABA\$
18	7	5	CCCAABABDCAABA\$
19	6	10	CCCCAABABDCAABA\$
20	15	2	DCAABA\$
21	5	1	DCCCAABABDCAABA\$

Abbildung 1: Suffix Array und Inversers Suffix Array des Strings ABABDCCCAABABDCAABA\$