

Lietiškie algoritmi – 1. mājas darbs

Termiņš: otrdiena, 9. oktobris.

1. **Aritmētiskā saspiešana.** Pieņemsim, ka burtu biežumi ir $a = 50\%$, $b = 20\%$, $c = 10\%$, $d = 20\%$.

- (a) Nokodēt vārdu $abcd$;
- (b) Noteikt, kādu vārdu garumā 4 kodē skaitlis 0,784.

2. **Lempela-Ziva metode.**

- (a) Ar LZ78 metodi nokodēt tekstu “abracadabra, abracadabra”.
- (b) Atkodēt ar LZ78 metodi nokodētu tekstu $a, b, c, d, 2, 5, a, 6$, kur a, b un c apzīmē atbilstošos burtus, bet skaitļi – vārdnīcas virkņu numurus.
- (c) Nokodēt a. punkta tekstu “abracadabra, abracadabra” ar LZ77 metodi, kā logu lietojot visu nokodēto/atkodēto tekstu.

3. **Burrows-Wheeler – kodēšana un atkodēšana.**

- (a) Ko mēs iegūstam, ja pielietojam Burrows-Wheeler transformāciju un Move-to-Front kodēšanu simbolu virknei $abcbadbabc$?
- (b) Pēc BW transformācijas pielietošanas tika iegūta simbolu virkne $dbba-caa$. Kāda bija simbolu virkne pirms transformācijas (ņemot 5. virkni no atjaunotās tabulas)?

4. **I-iespēja (atzīmei 10).** Mums ir teksts, kurā sastopami $n = 2^k$ dažādi simboli ($k \geq 2$) ar biežumiem p_1, p_2, \dots, p_n ($p_1 + p_2 + \dots + p_n = 1$). Šim tekstam Hofmana kodējumā katrs no simboliem tika iekodēts par virkni garumā tieši k biti. Pierādīt, ka katram i no 1 līdz n ir spēkā:

- (a) $p_i \leq \frac{2}{5}$, ja $k = 2$.
- (b) $p_i \leq \frac{2}{2^k + 1}$, ja k ir patvaļīgs.