SVEUČILIŠTE U ZAGREBU Fakultet elektrotehnike i računarstva

Predmet: Teorija informacije (34315)

Ak. godina: 2012./2013. Predavač: doc.dr.sc. željko *i*lić

Treća domaća zadaća

Zadatak /zi 14/:

(I. dio) Dano je diskretno bezmemorijsko izvorište X koje generira simbole 1, 2, 3 s vjerojatnostima pojavljivanja 0.4, p i 0.6-p, slijedno gledano . Neka je C prefiksni kôd za X, tj.

$$C(X) = \begin{cases} 0 & \text{za } x = 1 \\ 10 & \text{za } x = 2 \\ 11 & \text{za } x = 3 \end{cases}$$

i) Za koje vrijednosti p je C(X) optimalan prefiksni kôd.

(II. dio)

- ii) Diskretno bezmemorijsko izvorište generira simbole iz skupa simbola $X = \{a, b, c, d\}$ s vjerojatnostima pojavljivanja $p_a \ge p_b \ge p_c \ge p_d$, $(p_a + p_b + p_c + p_d = 1)$. Odredite nužan i dovljan uvjet za koji je $l_a = l_b = l_c = l_d = 2$, uz Huffmanovo binarno kodiranje.
- iii) Navedite primjer Huffmanovog binarnog kodiranja za dobiveni uvjet pod ii).

Rješenje: [i) $p \in [0, 0.6]$; ii) $p_a < p_c + p_d$; iii) Jedno od rješenja je: $\{p_a, p_b, p_c, p_d\} = \{0.3, 0.3, 0.2, 0.2\}$

Zadatak /zi 2/:

Informacijski izvor generira dugačak slijed binarnih simbola. Svi su simboli međusobno neovisni. Broj simbola nula u slijedu je dva puta veći od broja simbola jedan. **Napomena**: prilikom proračuna svih veličina koristite barem četiri decimalna mjesta.

- i) Odredite entropiju zadanog skupa simbola.
- ii) Odredite binarni Huffmanov kôd koji osigurava da srednja duljina kodne riječi nije veća od 0,94 bit/simbol, te potom ispišite dobivene kodne riječi i njihove duljine. **Napomena:** Potrebno je pronaći onaj binarni Huffmanov kôd čija je srednja duljina kodne riječi najbliža traženoj i istodobno manja od nje.
- iii) Koliko iznosi srednja duljina kodne riječi (bit/simbol) dobivena nakon kodiranja provedenog u potpitanju ii)?
- iv) Odredite efikasnost danog koda.
- v) Rješenje potpitanja ii) daje nam skup od n kodnih riječi s duljinama l_i , i = 1, ..., n. Dokažite da općenito za bilo koji skup od n kodnih riječi s duljinama l_i , i = 1, ..., n, proračunatim pod ii) postoji prefiksni kôd.

Rješenje: [i) H(X) = 0.9183 bit/simbol; ii) Kodirajte sve trojke simbola; iii) L = 0.9383 bit/simbol; iv) 0.9787; v) Dokaz preko Kraftove nejednakosti]

Rješenje ii): L=0.9383 bit/simbol. Postavljeni uvjet je zadovoljen. Kodne riječi i njihove duljine su:

i	1	2	3	4	5	6	7	8
Kodna riječ i	00	11	010	1000	011	1001	1010	1011
Duljina (l_i)	2	2	3	4	3	4	4	4

Zadatak /zi 1/:

Bezmemorijsko izvorište generira simbole iz skupa simbola $X=\{a, b, c, d\}$. Vjerojatnosti pojavljivanja simbola su p(a)=0.5, p(b)=0.3, p(c)=0.1 i p(d)=0.1. Kodirajte aritmetičkim kodom poruku *aaadab* te odredite interval koji jednoznačno definira poruku. Također odredite potrebni broj bitova za jednoznačno kodiranje dane poruke.

Napomena: Postojeći redoslijed simbola u skupu X iskoristite za stvaranje kumulativnih podskupova pri čemu je simbol a najbliži nuli.

Rješenje: [interval [0.115625, 0.1175); 11 bitova]

Zadatak /zi 5/:

Bezmemorijsko izvorište generira simbole iz skupa simbola $X=\{a, b, c, d, e, f, g\}$ s vjerojatnostima pojavljivanja p(a)=0.22, p(b)=0.35, p(c)=0.15, p(d)=0.09, p(e)=0.09, p(f)=0.05 i p(g)=0.05. Kodirajte dani skup simbola Shannon-Fano metodom (binarno kodiranje) tako da srednja duljina kodne riječi bude minimalna. Odredite srednju duljinu kodne riječi te efikasnost koda.

Rješenje: [l(a)=2, l(b)=2, l(c)=3, l(d)=3, l(e)=3, l(f)=4 i l(g)=4; L=2,53 bit/simbol; 0,9797]