<u>Teorija informacije – završni – ak. god. 2007/08</u> <u>Pitanja skupljena iz postova na forumu</u>

```
2. zadatak

vjerojatnosti p[i] su dane kao f[i] / S, di je S = SUM(f[i])

H(X) = -SUM(p[i] * log p[i])

H(X) = -SUM(f[i] / S * log (f[i] / S))

H(X) = -SUM(f[i] * log (f[i] / S)) / S

H(X) = -SUM(f[i] * log f[i] - f[i] * log S) / S

H(X) = -SUM(f[i] * log f[i]) / S + SUM(f[i] * log S) / S

H(X) = -SUM(f[i] * log f[i]) / S + SUM(f[i]) / (S * log S)

H(X) = -SUM(f[i] * log f[i]) / S + S / (S * log S)

H(X) = -SUM(f[i] * log f[i]) / S + I / log S
```

8. Imas izvoriste koje generira 2048 simbola, nakon prvog kodiranja (Shannon-Fanova-ova metoda) dobijes da kodne rijeci trebaju bit dugacke 11 bita ($2048=2^11$), nakon drugog kodiranja (ciklicki koder) dobijes kodne rijeci duljine 15 bita (11+4 zastitna bita). Sad upotrijebis onu formulu (c=b*log(1+S/N)) i umjesto c stavis 4000*15 (4000 kodnih rijeci u sekundi puta 15 bita po kodnoj rijeci) i izracunas b...

8.

Imamo da moramo prenijeti 4000simbola duljine 15(4 dodajemo jer je polinom zaštitni stupnja 4). Dakle kapacitet nam je 60000 bit/s.

I po formuli sa dna str 112. dobijemo B. S/N nam je $10^{(35/10)}$. Ovaj log ispred zagrade nam je ld tj po bazi 2 log. Rješenje je 5160.

Grupa: A

Pitanje	Točan odgovor	Mogući broj bodova
1	D	3
2	В	3
3	Α	3
4	D	3
5	Α	3
6	C	3
7	D	3
8	Α	3
9	С	3
10	С	3