Zaštitni kodovi:

- Blok kodovi- sve kodne riječi jednake duljine
- Linearni -svaka kodna riječ je linearna kombinacija drugih kodnih riječi
 - o X+y € K
 - A*x € K
 - o Ima kodnu riječ 0

(n,M,d(k))

$$d(K) > = 2t+1$$

$$d(K)>=s+1$$

$$d(x,y)=w(x+y)$$

$$d(K)=w(K)$$

Hammingova međa:

$$M \le \frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{t}}$$

Perfektan kod:

$$M = \frac{2^n}{\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{t}}$$

Ekvivalentni kodovi:

- Permutacija simbola na poziciji
- Zamjena 2 pozicije

Generirajuća matrica:

- Zamjena redaka
- Zamjena stupaca
- Dodavanja redka redku

 $G=[I_k \quad A]$

$$H=[A^T \quad I_{n-k}]$$

$$G * H^T = 0$$

 $y(primljena riječ) * H^T = 0$

x(kodna riječ)=m(poruka)*G

e(vektor pogreške)=y(primljena)+x(poslana poruka)

$$S(y)=y^*H^T$$

x(poslana kodna riječ)=y-e

Kodna brzina zaštitnog koda, K[n,k] R(K)=k/n

Hammingov kod

- Linearan blok kod $[2^r 1, 2^r 1 r]$, r=br redaka H
- d(K)=3
- perfektan

H->G str 166

y(primljena)*H=broj bita gdje je greška

Cikičan kod

linearan kod

- bilo koji ciklični posmak daje kodnu riječ iz K
- zbroj dva polinoma (kodne riječi) iz K daje polinom iz K
- umnožak polinoma iz K i polinoma iz skupa R daje polinom iz K

$$x^n - 1 = g(x)h(x)$$

n=duljina kodne riječi

r = stupanj polinoma g,H

k=stupanj polinoma h,G

k=n-r

c(x)(polinom koda)h(x)=0

 $r(x)(zaštitni dio)=d(x)*x^r mod g(x)$